

Corso basilare di programmazione



Introduzione	2267
Programma didattico	2267
Strumenti per la compilazione	2271
80 Dai sistemi di numerazione all'organizzazione della memoria	
2279	
80.1 Sistemi di numerazione	2281
80.2 Conversioni numeriche di valori interi	2287
80.3 Conversioni numeriche di valori non interi	2299
80.4 Operazioni elementari e sistema di rappresentazione	
binaria dei valori	2308
80.5 Calcoli con i valori binari rappresentati nella forma usata	
negli elaboratori	2323
80.6 Scorrimenti, rotazioni, operazioni logiche	2339
80.7 Organizzazione della memoria	2347
80.8 Riferimenti	2365
80.9 Soluzioni agli esercizi proposti	2365
81 Nozioni minime sul linguaggio C	2373
81.1 Primo approccio al linguaggio C	2375
81.2 Variabili e tipi del linguaggio C	2383
81.3 Operatori ed espressioni del linguaggio C	
2402	

81.4	Strutture di controllo di flusso del linguaggio C	2423
81.5	Funzioni del linguaggio C	2441
81.6	Riferimenti	2453
81.7	Soluzioni agli esercizi proposti	2453
82	Puntatori, array e stringhe in C	2475
82.1	Espressioni a cui si assegnano dei valori	2477
82.2	Puntatori	2478
82.3	Dichiarazione di una variabile puntatore	2478
82.4	Dereferenziazione	2479
82.5	«Little endian» e «big endian»	2482
82.6	Chiamata di funzione con puntatori	2487
82.7	Array	2490
82.8	Array a una dimensione	2490
82.9	Array multidimensionali	2495
82.10	Natura dell'array	2500
82.11	Array e funzioni	2506
82.12	Aritmetica dei puntatori	2507
82.13	Stringhe	2511
82.14	Puntatori a puntatori	2517
82.15	Puntatori a più dimensioni	2522
82.16	Parametri della funzione main()	2530
82.17	Puntatori a variabili distrutte	2533
82.18	Soluzioni agli esercizi proposti	2534
	Indice analitico del volume	2541

Introduzione

Il corso contenuto in questa parte riguarda i concetti elementari della programmazione, al livello minimo di astrazione possibile, utilizzando il linguaggio C per la messa in pratica degli algoritmi. Il corso è «basilare», ma gli argomenti trattati non sono così semplici come il termine potrebbe fare supporre.

Gli argomenti del corso sono già trattati in altri capitoli dell'opera, ma qui, in più, si inseriscono degli esercizi corretti.¹

Per svolgere il corso correttamente è indispensabile fare tutti gli esercizi, verificando le soluzioni. Se il corso è guidato da un tutore, è bene presentarsi sempre alle lezioni avendo già studiato gli argomenti che devono essere trattati e avendo fatto gli esercizi indicati.

Programma didattico

Il corso, se assistito da un tutore, prevede l'impiego di circa 45 ore, di cui, almeno otto da dedicare alle verifiche (due ore di verifica per modulo, più due ore aggiuntive per una verifica di recupero complessiva).

Modulo 1

- **sistemi di numerazione**
 - decimale
 - binario
 - ottale
 - esadecimale
 - conversioni numeriche intere

- conversioni numeriche intere tra binario, ottale e esadecimale
- **operazioni aritmetiche elementari in binario**
 - complemento a uno
 - complemento a due
 - somma binaria
 - sottrazione binaria
 - rappresentazione dei numeri interi con segno
- **operazioni elementari all'interno della CPU**
 - aumento e riduzione delle cifre binarie di un numero intero senza segno
 - aumento e riduzione delle cifre binarie di un numero intero con segno
 - somme con i numeri interi con segno
 - somme e sottrazioni con i numeri interi senza segno
 - scorrimento logico (senza segno)
 - scorrimento aritmetico (con segno)
 - rotazione
 - AND
 - OR
 - XOR
 - NOT
- **organizzazione della memoria**
 - pila dei dati o *stack* (cenni)
 - chiamata di funzioni e passaggio degli argomenti attraverso la pila (cenni)
 - variabili scalari

- array
- stringhe
- puntatori
- ordine dei byte

Modulo 2

- **primo approccio al linguaggio C**

- commenti, istruzioni, raggruppamenti
- compilazione
- emissione di messaggi testuali
- sospensione dell'esecuzione del programma in attesa della pressione di [*Invio*]
- costruzione del primo programma che emette un messaggio e attende la pressione di [*Invio*] per terminare

- **tipi principali del linguaggio C**

- tipi scalari primitivi: char, short int, int, long int, float, double
- tipi scalari primitivi: distinzione tra presenza e assenza del segno
- costanti letterali
- dichiarazione di variabili scalari
- il tipo void

- **operatori ed espressioni del linguaggio C**

- operatori aritmetici
- operatori di confronto
- operatori logici
- operatori binari

- cast (conversione di tipo)
- espressioni multiple
- **strutture di controllo di flusso del linguaggio C**
 - if
 - switch
 - while
 - for
- **funzioni del linguaggio C**
 - funzione ‘**main (void)**’
 - prototipo
 - descrizione della funzione
 - valore restituito dalla funzione
 - valore restituito dal programma

Modulo 3

- **puntatori in C**
 - espressioni a cui si assegnano dei valori (*lvalue*)
 - dichiarazione di una variabile puntatore
 - dereferenziazione di un puntatore
 - *big endian, little endian* e puntatori
 - puntatori come parametri di una funzione
- **array in C**
 - dichiarazione di un array
 - selezione di un elemento all’interno di un array all’interno delle espressioni
 - array a più dimensioni
 - uso del ciclo ‘**for**’ per la scansione di un array

- relazione tra array e puntatori
- dereferenziazione di un puntatore come se fosse un array
- array come parametri di una funzione
- aritmetica dei puntatori
- stringhe
- **puntatori di puntatori**
 - dichiarazione e dereferenziazione
 - puntatori a più dimensioni, ovvero: array di puntatori
 - parametri della funzione *main()*

Strumenti per la compilazione

Per potersi esercitare nell'uso del linguaggio C, è possibile avvalersi di un servizio *pastebin* completo, come <http://codepad.org> e <http://ideone.com>. A questi servizi ci si deve iscrivere, in modo da poter salvare i propri esercizi. «

Se si dispone di un elaboratore completo, si può utilizzare un compilatore vero e proprio. I sistemi GNU e derivati, dispongono di norma del compilatore GNU C, ma in generale ogni sistema Unix dovrebbe consentire di compilare un programma utilizzando semplicemente il comando 'cc', a cui si fa riferimento inizialmente nel capitolo del corso che introduce alla compilazione stessa.

Per compilare un programma C in un sistema operativo come MS-Windows, occorre uno strumento apposito. Nel caso di MS-Windows si suggerisce l'uso di Dev-C++ che è molto facile da installare e da usare, pur non offrendo il classico 'cc' da riga di comando. Nelle figure successive viene mostrato, intuitivamente, il procedimento per creare un file, compilarlo ed eseguirlo.

Figura u5.1. Aspetto di Dev-C++ dopo l'avvio.

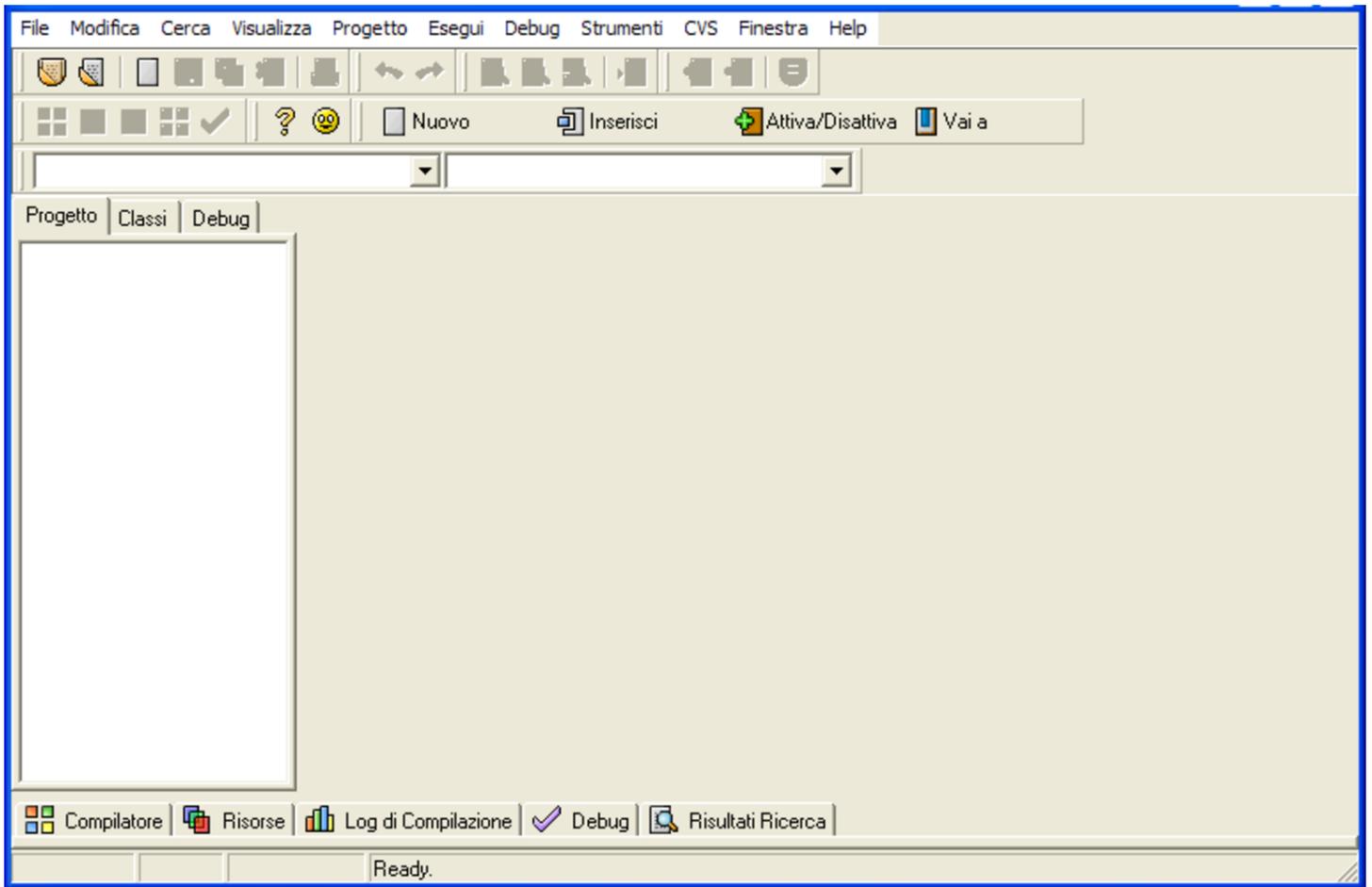


Figura u5.2. Creazione di un file sorgente nuovo.

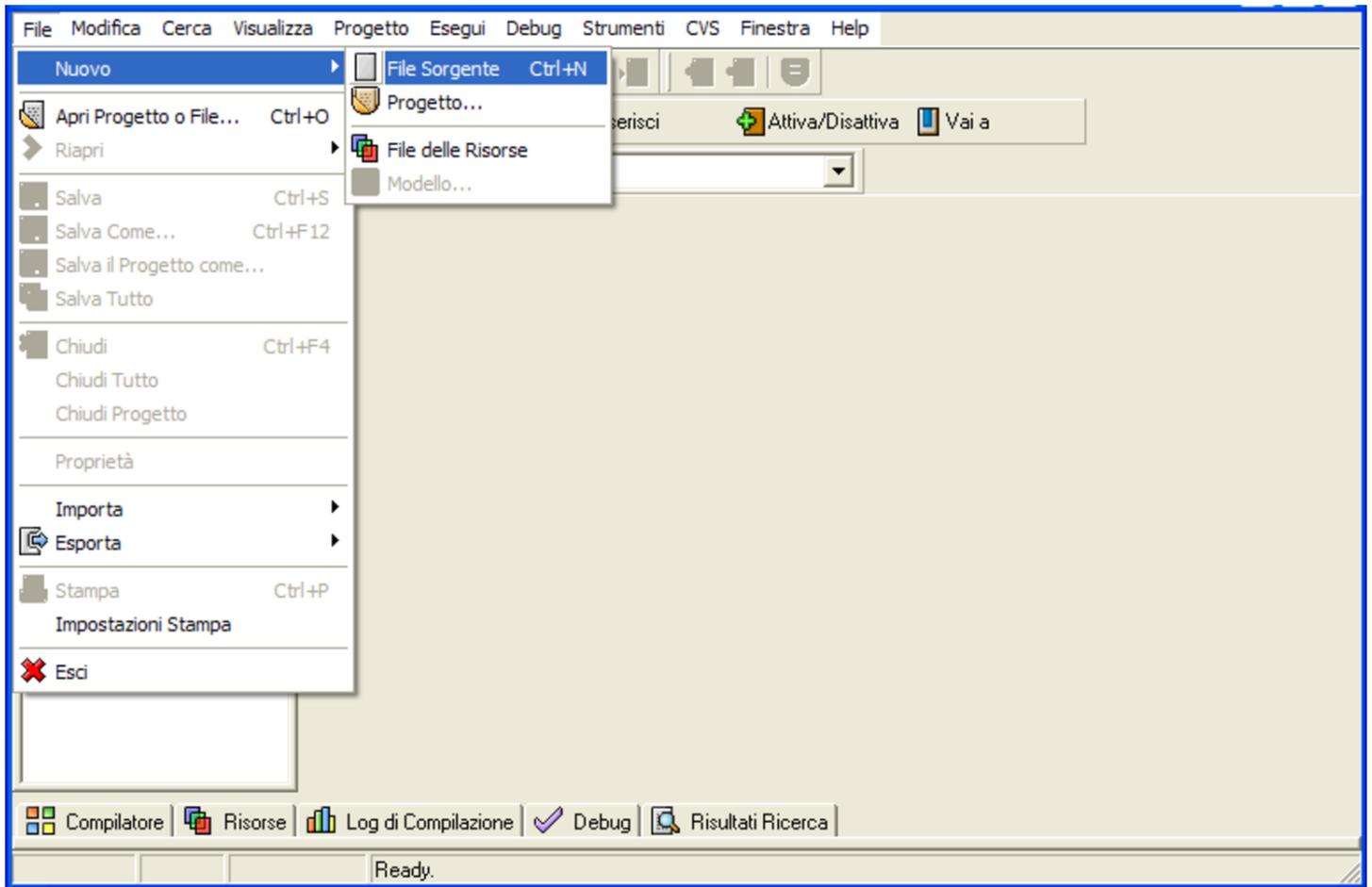


Figura u5.3. Un file che mostra un messaggio, attende la pressione di [*Invio*] e termina di funzionare.

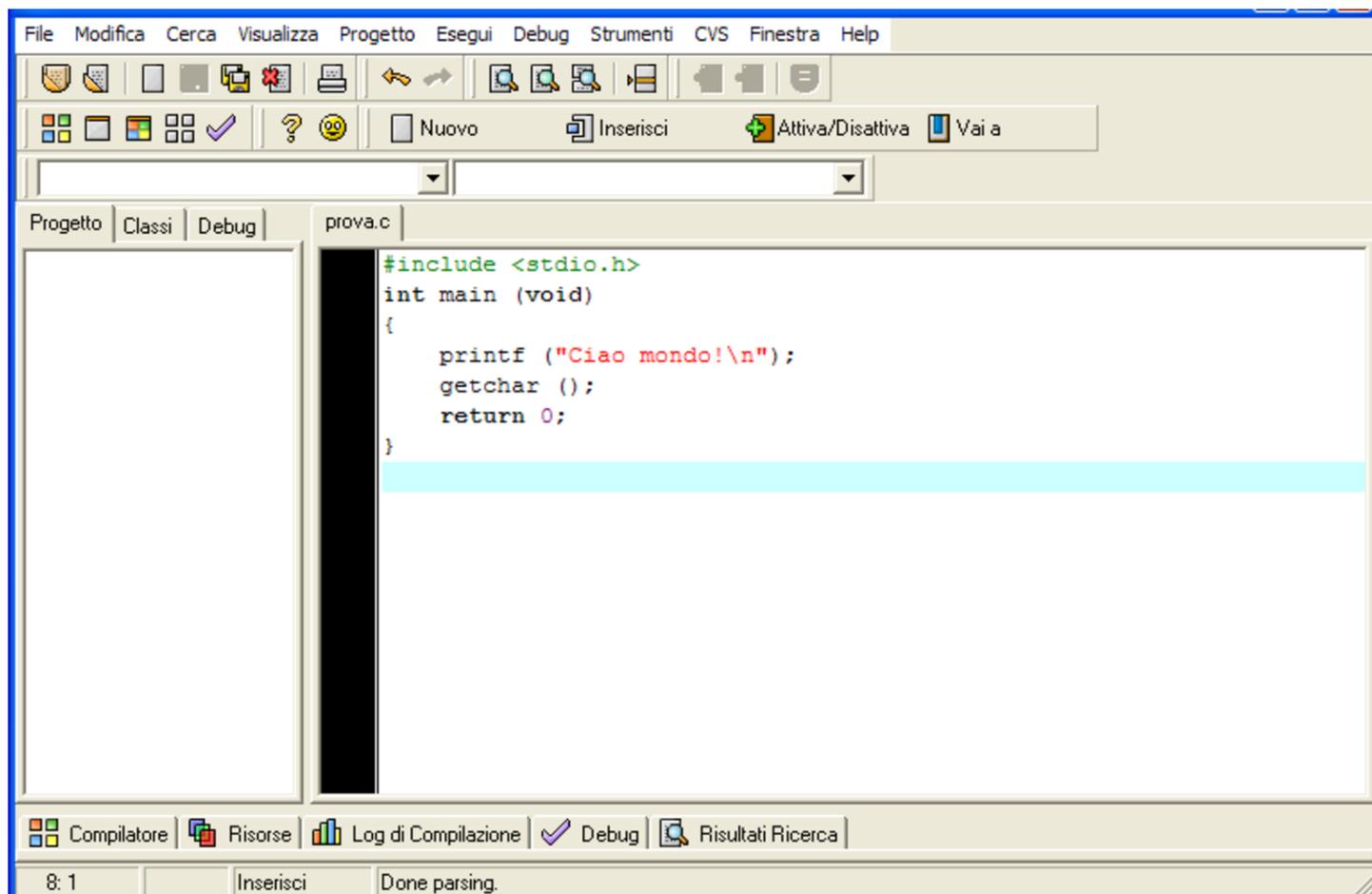


Figura u5.4. Compilazione.

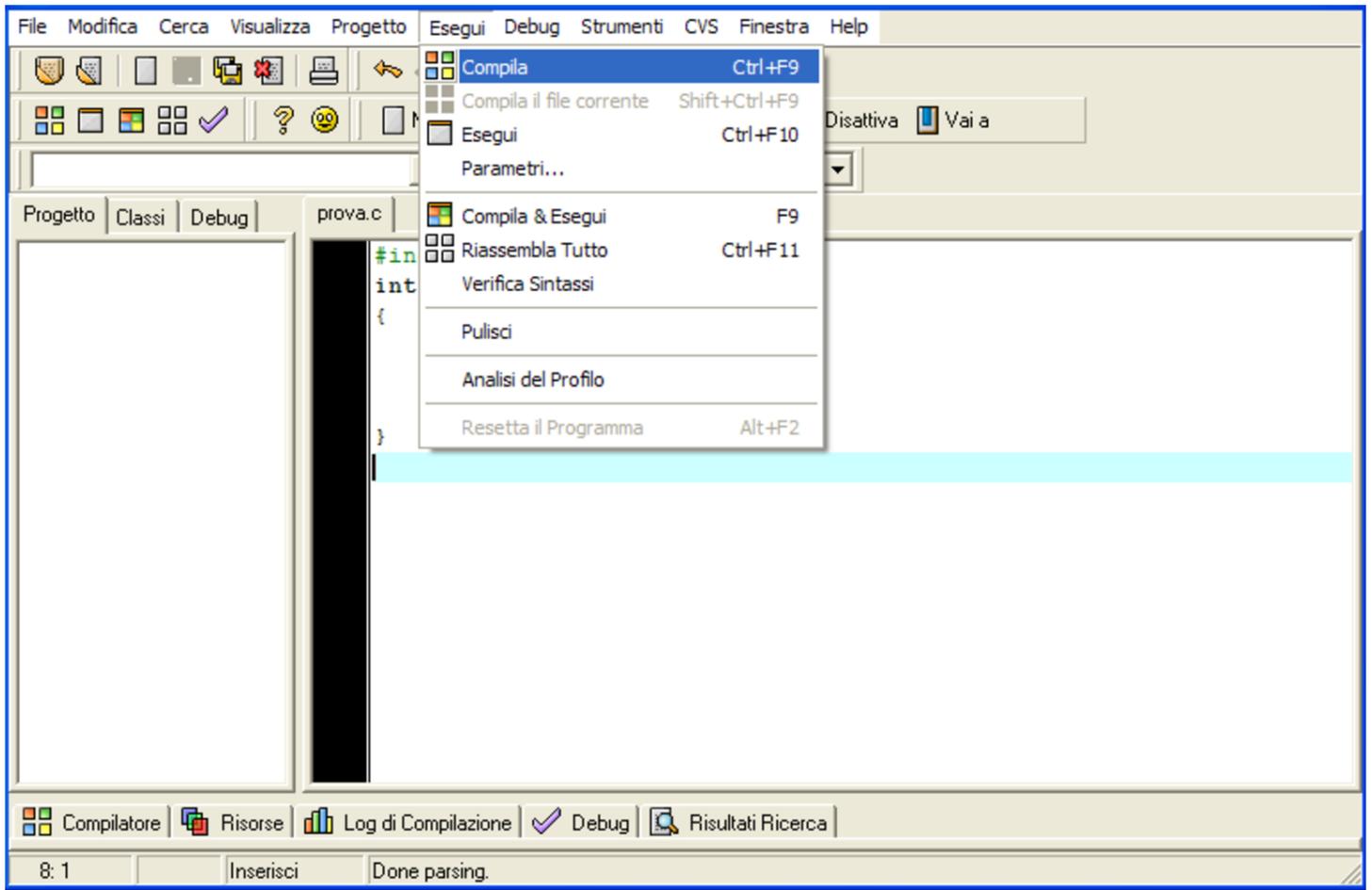


Figura u5.5. Esecuzione.

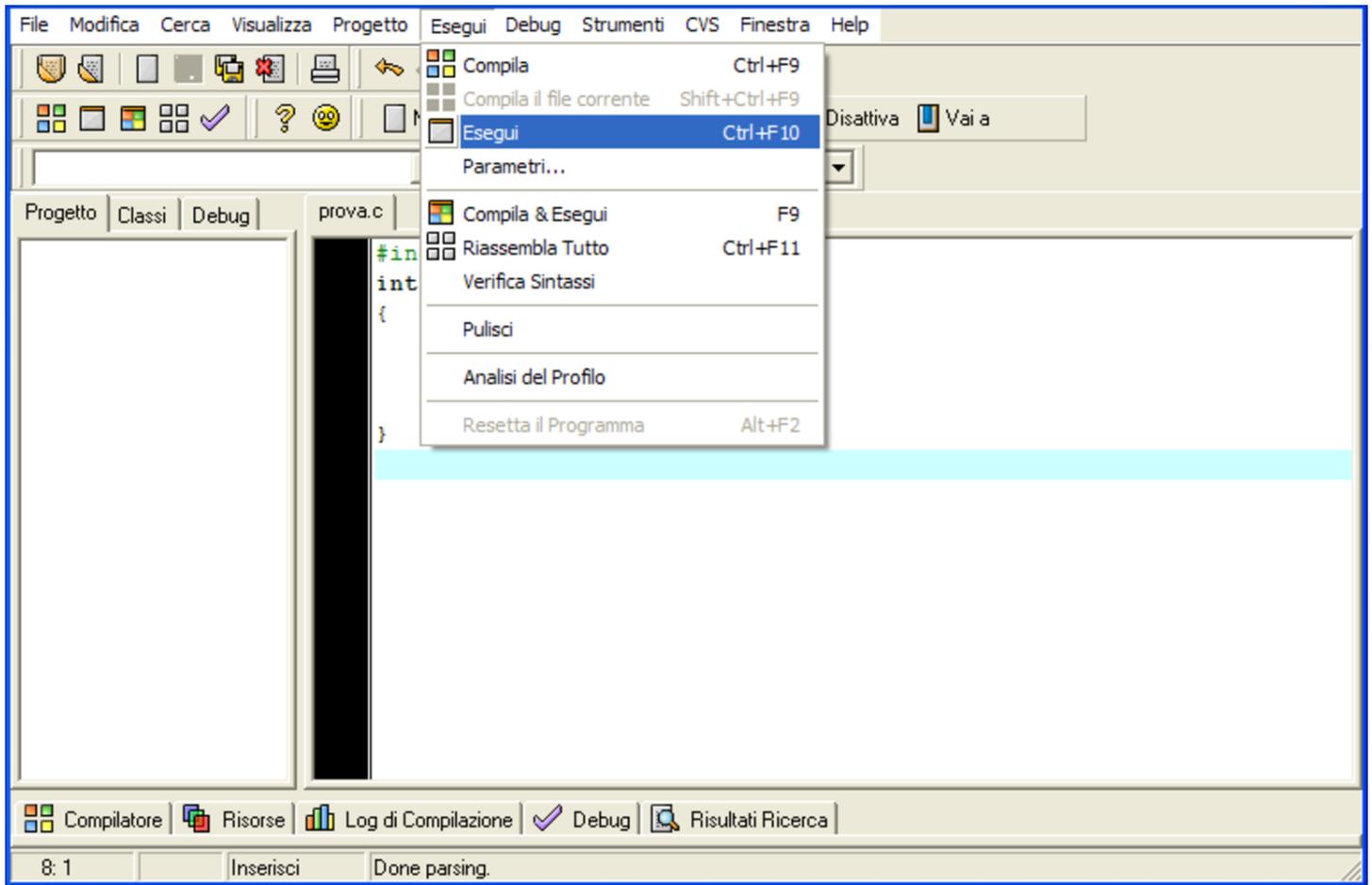


Figura u5.6. Finestra testuale da dove si vede l'emissione del messaggio del programma. Basta premere [*Invio*] per fare terminare il funzionamento del programma e lasciare così che la finestra si chiuda.



Riferimenti:

- *Codepad*, <http://codepad.org>
- *Ideone.com*, <http://ideone.com>
- BloodshedSoftware, *Dev-C++*, <http://www.bloodshed.net/devcpp.html>, <http://www.bloodshed.net/dev/>, <http://sourceforge.net/projects/dev-cpp/>

¹ Va tenuta sempre in considerazione la possibilità che alcune soluzioni o correzioni non siano esatte, pertanto, in caso di dubbio, va consultato un docente o comunque una persona competente.

Dai sistemi di numerazione all'organizzazione della memoria



80.1	Sistemi di numerazione	2281
80.1.1	Sistema decimale	2281
80.1.2	Sistema binario	2282
80.1.3	Sistema ottale	2284
80.1.4	Sistema esadecimale	2285
80.2	Conversioni numeriche di valori interi	2287
80.2.1	Numerazione ottale	2288
80.2.2	Numerazione esadecimale	2290
80.2.3	Numerazione binaria	2292
80.2.4	Conversione tra ottale, esadecimale e binario	2297
80.3	Conversioni numeriche di valori non interi	2299
80.3.1	Conversione da base 10 ad altre basi	2299
80.3.2	Conversione a base 10 da altre basi	2303
80.3.3	Conversione tra ottale, esadecimale e binario	2306
80.4	Operazioni elementari e sistema di rappresentazione binaria dei valori	2308
80.4.1	Complemento alla base di numerazione	2308
80.4.2	Complemento a uno e complemento a due	2311
80.4.3	Addizione binaria	2312
80.4.4	Sottrazione binaria	2313
80.4.5	Moltiplicazione binaria	2314

80.4.6	Divisione binaria	2315
80.4.7	Rappresentazione binaria di numeri interi senza segno 2315	
80.4.8	Rappresentazione binaria di numeri interi con segno 2316	
80.4.9	Cenni alla rappresentazione binaria di numeri in virgola mobile	2321
80.5	Calcoli con i valori binari rappresentati nella forma usata negli elaboratori	2323
80.5.1	Modifica della quantità di cifre di un numero binario intero	2323
80.5.2	Sommatorie con i valori interi con segno	2326
80.5.3	Somme e sottrazioni con i valori interi senza segno 2330	
80.5.4	Somme e sottrazioni in fasi successive	2335
80.6	Scorrimenti, rotazioni, operazioni logiche	2339
80.6.1	Scorrimento logico	2340
80.6.2	Scorrimento aritmetico	2341
80.6.3	Moltiplicazione	2342
80.6.4	Divisione	2343
80.6.5	Rotazione	2344
80.6.6	Operatori logici	2345
80.7	Organizzazione della memoria	2347
80.7.1	Pila per salvare i dati	2347
80.7.2	Chiamate di funzioni	2348

Dai sistemi di numerazione all'organizzazione della memoria	2281
80.7.3 Variabili e array	2351
80.7.4 Ordine dei byte	2358
80.7.5 Stringhe, array e puntatori	2360
80.7.6 Utilizzo della memoria	2362
80.8 Riferimenti	2365
80.9 Soluzioni agli esercizi proposti	2365

80.1 Sistemi di numerazione

I sistemi di numerazione più comuni sono di tipo posizionale, definiti in tal modo perché la posizione in cui appaiono le cifre ha significato. I sistemi di numerazione posizionali si distinguono per la *base di numerazione*.

80.1.1 Sistema decimale

Il sistema di numerazione decimale è tale perché utilizza dieci simboli, pertanto è un sistema *in base dieci*. Trattandosi di un sistema di numerazione posizionale, le cifre numeriche, da «0» a «9», vanno considerate secondo la collocazione relativa tra di loro.

A titolo di esempio si può prendere il numero 745 che, eventualmente, va rappresentato in modo preciso come 745_{10} : secondo l'esperienza comune si comprende che si tratta di settecento, più quaranta, più cinque, ovvero, settecentoquarantacinque. Si arriva a questo valore sapendo che la prima cifra a destra rappresenta delle unità (cinque unità), la seconda cifra a partire da destra rappresenta delle decine

(quattro decine), la terza cifra a partire da destra rappresenta delle centinaia (sette centinaia).

Figura 80.1. Esempio di scomposizione di un numero in base dieci.

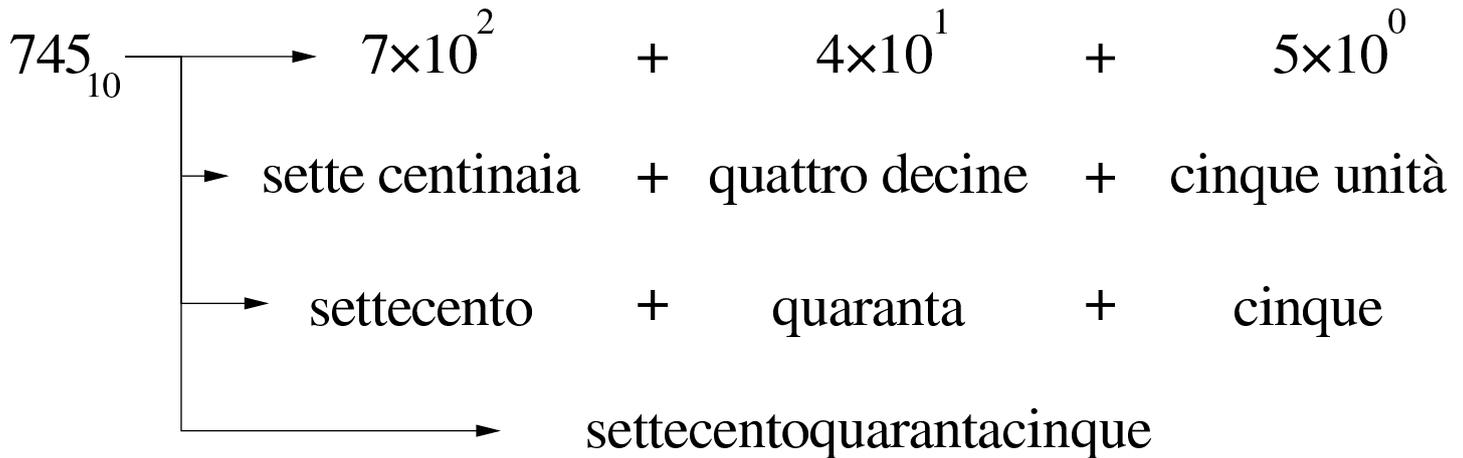
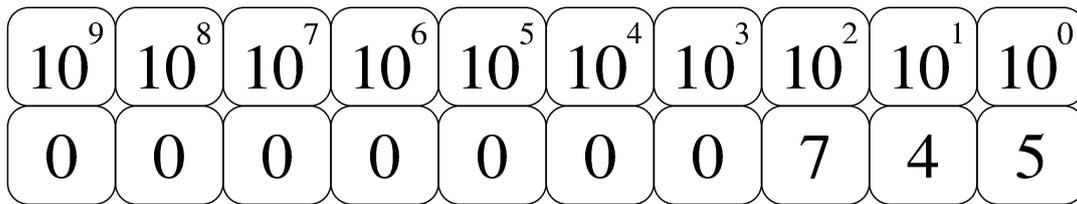


Figura 80.2. Scomposizione di un numero in base dieci.



80.1.2 Sistema binario

«

Il sistema di numerazione binario (in base due), utilizza due simboli: «0» e «1».

Figura 80.3. Esempio di scomposizione di un numero in base due.

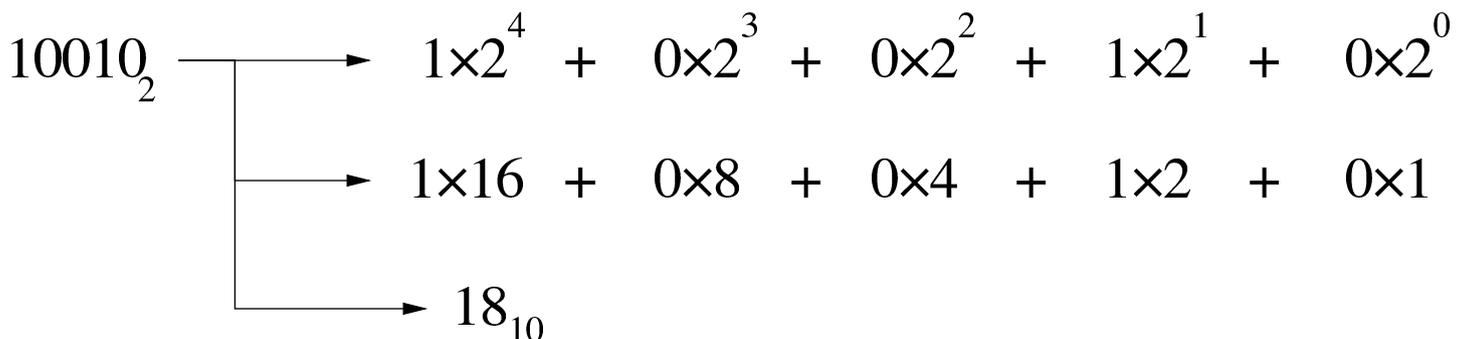


Figura 80.4. Scomposizione di un numero in base due.

2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
0	0	0	0	0	1	0	0	1	0

80.1.2.1 Esercizio

Si traduca il valore 11110011_2 in base dieci, con l'aiuto dello schema successivo, completandolo con una matita o con una penna, eventualmente con l'uso di una calcolatrice comune:

2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

Pertanto, il risultato in base dieci è:

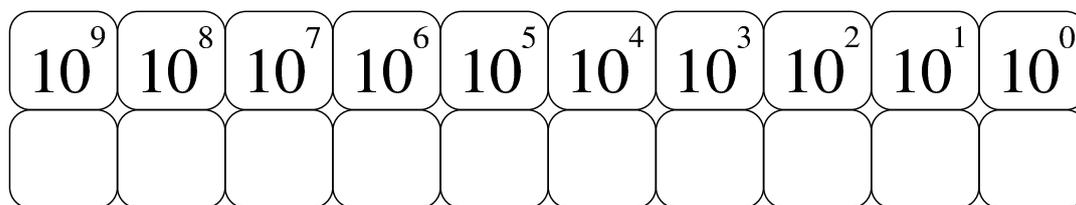
10^9	10^8	10^7	10^6	10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0

80.1.2.2 Esercizio

Si traduca il valore 01100110_2 in base dieci, con l'aiuto dello schema successivo, completandolo con una matita o con una penna, eventualmente con l'uso di una calcolatrice comune:

2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

Pertanto, il risultato in base dieci è:



80.1.3 Sistema ottale

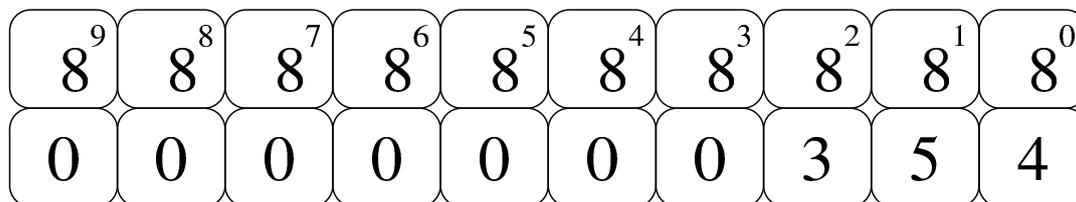
«

Il sistema di numerazione ottale (in base otto), utilizza otto simboli: da «0» a «7».

Figura 80.9. Esempio di scomposizione di un numero in base otto.

$$\begin{array}{l}
 354_8 \longrightarrow 3 \times 8^2 + 5 \times 8^1 + 4 \times 8^0 \\
 \longrightarrow 3 \times 64 + 5 \times 8 + 4 \times 1 \\
 \longrightarrow 236_{10}
 \end{array}$$

Figura 80.10. Scomposizione di un numero in base otto.



80.1.3.1 Esercizio

«

Si traduca il valore 1357_8 in base dieci, con l'aiuto dello schema successivo, completandolo con una matita o con una penna, eventualmente con l'uso di una calcolatrice comune:

8^9	8^8	8^7	8^6	8^5	8^4	8^3	8^2	8^1	8^0

Pertanto, il risultato in base dieci è:

10^9	10^8	10^7	10^6	10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0

80.1.3.2 Esercizio

Si traduca il valore 7531_8 in base dieci, con l'aiuto dello schema successivo, completandolo con una matita o con una penna, eventualmente con l'uso di una calcolatrice comune:

8^9	8^8	8^7	8^6	8^5	8^4	8^3	8^2	8^1	8^0

Pertanto, il risultato in base dieci è:

10^9	10^8	10^7	10^6	10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0

80.1.4 Sistema esadecimale

Il sistema di numerazione esadecimale (in base sedici), utilizza sedici simboli: le cifre numeriche da «0» a «9» e le lettere (maiuscole) dalla «A» alla «F».

80.1.4.2 Esercizio

Si traduca il valore $CF58_{16}$ in base dieci, con l'aiuto dello schema successivo, completandolo con una matita o con una penna, eventualmente con l'uso di una calcolatrice comune:

16^9	16^8	16^7	16^6	16^5	16^4	16^3	16^2	16^1	16^0

Pertanto, il risultato in base dieci è:

10^9	10^8	10^7	10^6	10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0

80.2 Conversioni numeriche di valori interi

Un numero intero espresso in base dieci, viene interpretato sommando il valore di ogni singola cifra moltiplicando per 10^n (n rappresenta la cifra n -esima, a partire da zero). Per esempio, 12345 si può esprimere come $5 \times 10^0 + 4 \times 10^1 + 3 \times 10^2 + 2 \times 10^3 + 1 \times 10^4$. Nello stesso modo, si può scomporre un numero per esprimerlo in base dieci dividendo ripetutamente il numero per la base, recuperando ogni volta il resto della divisione. Per esempio, il valore 12345 (che ovviamente è già espresso in base dieci), si scompone nel modo seguente: $12345/10=1234$ con il resto di cinque; $1234/10=123$ con il resto di quattro; $123/10=12$ con il resto di tre; $12/10=1$ con il resto di due; $1/10=0$ con il resto di uno (quando si ottiene un quoziente nullo, la conversione è terminata). Ecco che la sequenza dei resti dà il numero espresso in base dieci: 12345.

Riquadro 80.21. Il resto della divisione.

Per riuscire a convertire un numero intero da una base di numerazione a un'altra, occorre sapere calcolare il resto della divisione.

Si immagini di avere un sacchetto di nove palline uguali, da dividere equamente fra quattro amici. Per calcolare quante palline spettano a ognuno, si esegue la divisione seguente:

$$9/4 = 2,25$$

Il risultato intero della divisione è due, pertanto ognuno dei quattro amici può avere due palline e il resto della divisione è costituito dalle palline che non possono essere suddivise. Come si comprende facilmente, il resto è di una pallina:

$$9 - (2 \times 4) = 1$$

80.2.1 Numerazione ottale

«

La numerazione ottale, ovvero in base otto, si avvale di otto cifre per rappresentare i valori: da zero a sette. La tecnica di conversione di un numero ottale in un numero decimale è la stessa mostrata a titolo esemplificativo per il sistema decimale, con la differenza che la base di numerazione è otto. Per esempio, per interpretare il numero ottale 12345_8 , si procede come segue: $5 \times 8^0 + 4 \times 8^1 + 3 \times 8^2 + 2 \times 8^3 + 1 \times 8^4$. Pertanto, lo stesso numero si potrebbe rappresentare in base dieci come 5349. Al contrario, per convertire il numero 5349 (qui espresso in base 10), si può procedere nel modo seguente: $5349/8=668$ con il resto di cinque; $668/8=83$ con il resto di quattro; $83/8=10$ con il resto di tre; $10/8=1$ con il resto di due; $1/8=0$ con il resto di uno. Ecco che così si riottiene il numero ottale 12345_8 .

Figura 80.22. Conversione in base otto.

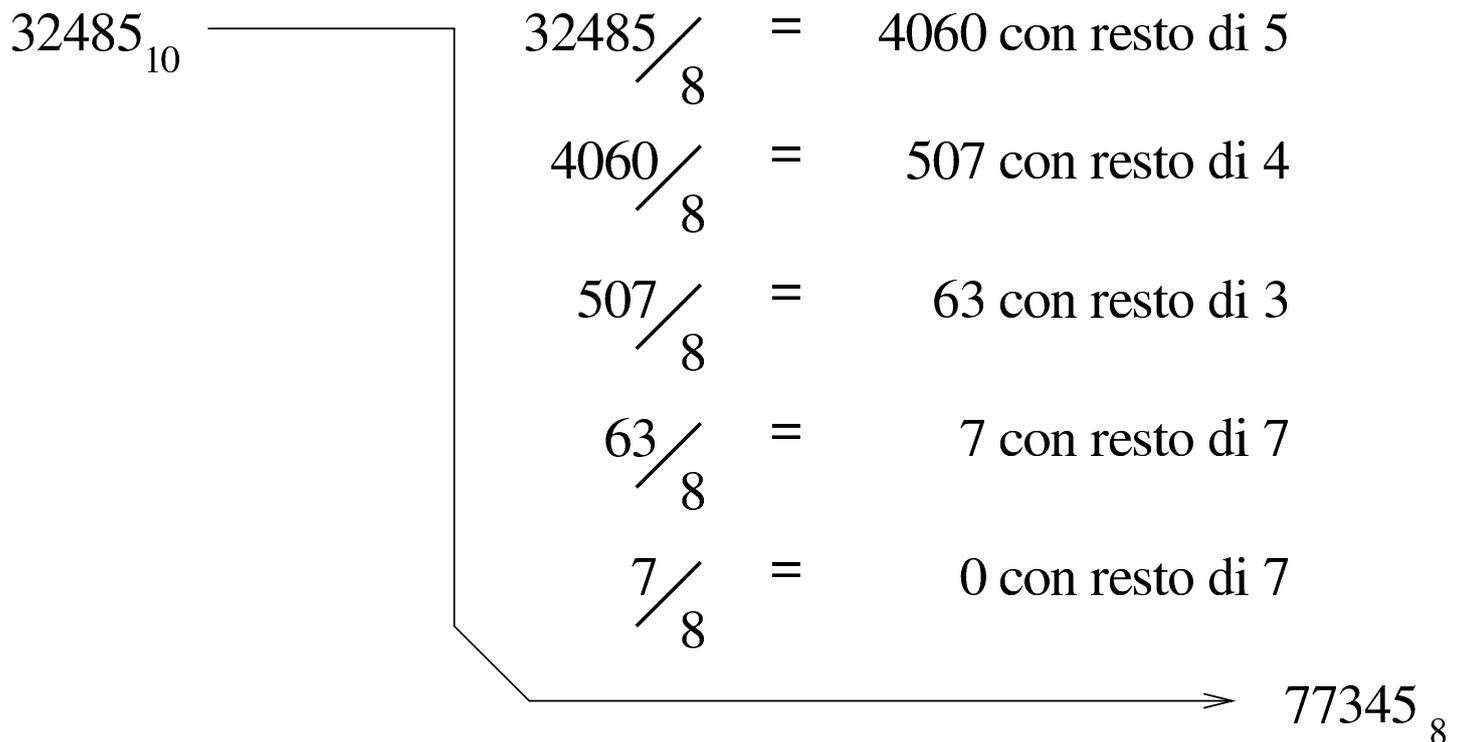
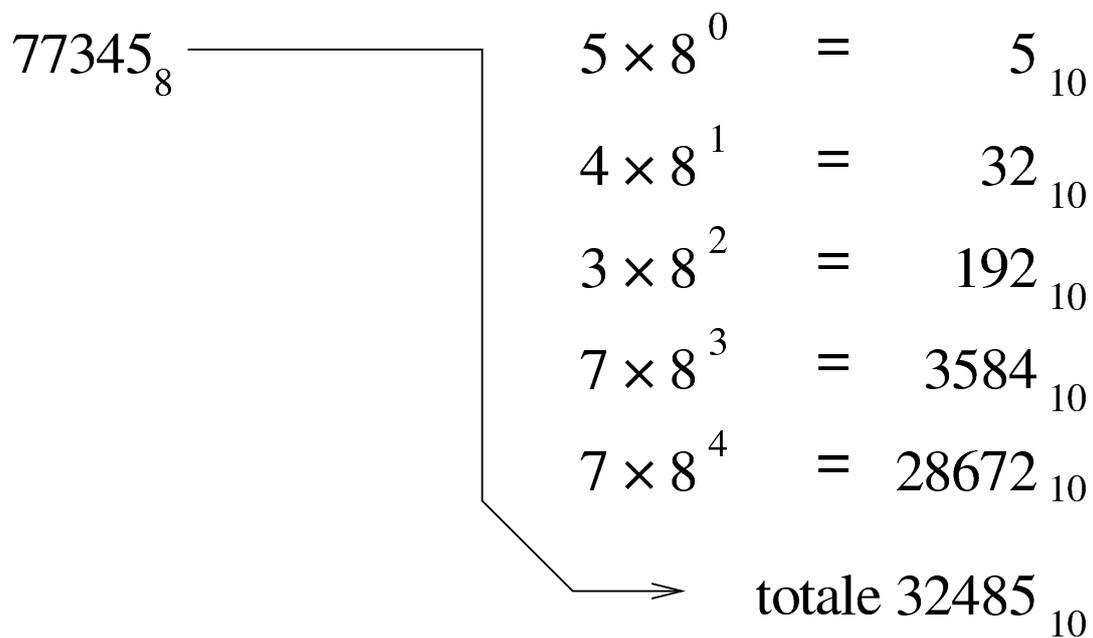


Figura 80.23. Calcolo del valore corrispondente di un numero espresso in base otto.



80.2.1.1 Esercizio

«

Si traduca il valore 1234_{10} in base otto, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

8^9	8^8	8^7	8^6	8^5	8^4	8^3	8^2	8^1	8^0

80.2.1.2 Esercizio

«

Si traduca il valore 4321_{10} in base otto, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

8^9	8^8	8^7	8^6	8^5	8^4	8^3	8^2	8^1	8^0

80.2.2 Numerazione esadecimale

«

La numerazione esadecimale, ovvero in base sedici, funziona in modo analogo a quella ottale, con la differenza che si avvale di 16 cifre per rappresentare i valori, per cui si usano le cifre numeriche da zero a nove, più le lettere da «A» a «F» per i valori successivi. In pratica, la lettera «A» nelle unità corrisponde al numero 10 e la lettera «F» nelle unità corrisponde al numero 15.

La tecnica di conversione è la stessa già vista per il sistema ottale, tenendo conto della difficoltà ulteriore introdotta dalle lettere aggiuntive. Per esempio, per interpretare il numero esadecimale $19ADF_{16}$, si procede come segue: $15 \times 16^0 + 13 \times 16^1 + 10 \times 16^2 +$

$9 \times 16^3 + 1 \times 16^4$. Pertanto, lo stesso numero si potrebbe rappresentare in base dieci come 105 183. Al contrario, per convertire il numero 105 183 (qui espresso in base 10), si può procedere nel modo seguente: $105\,183/16=6573$ con il resto di 15, ovvero F_{16} ; $6573/16=410$ con il resto di 13, ovvero D_{16} ; $410/16=25$ con il resto di 10, ovvero A_{16} ; $25/16=1$ con il resto di nove; $1/16=0$ con il resto di uno. Ecco che così si riottiene il numero esadecimale $19ADF_{16}$.

Figura 80.26. Conversione in base sedici.

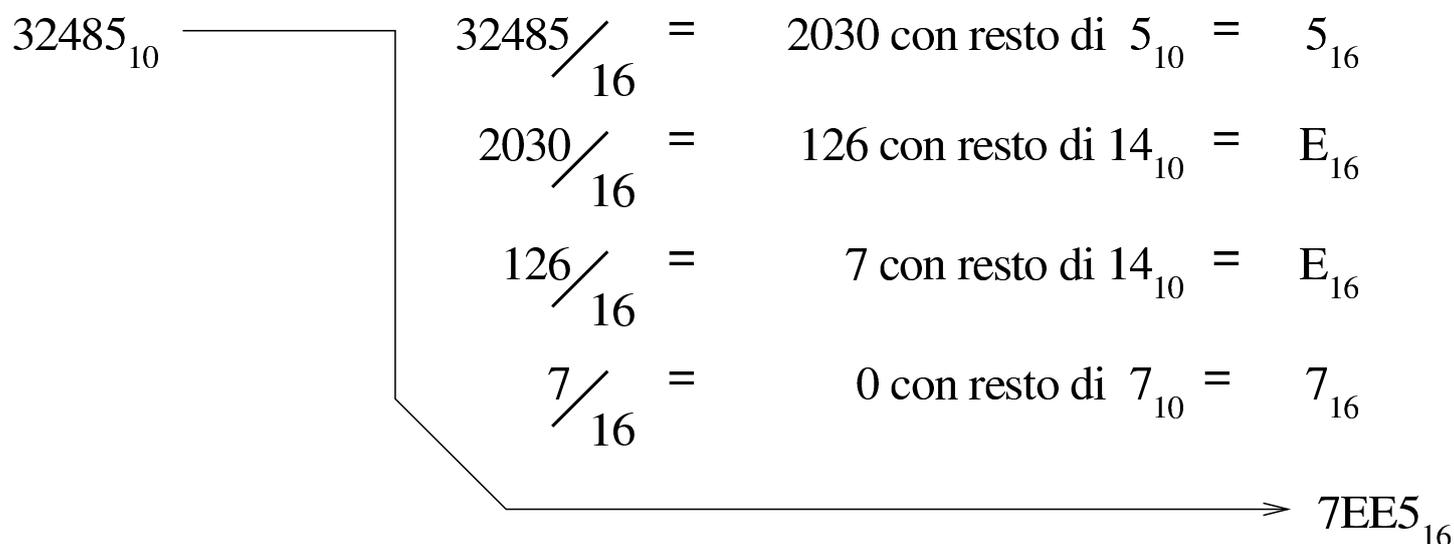
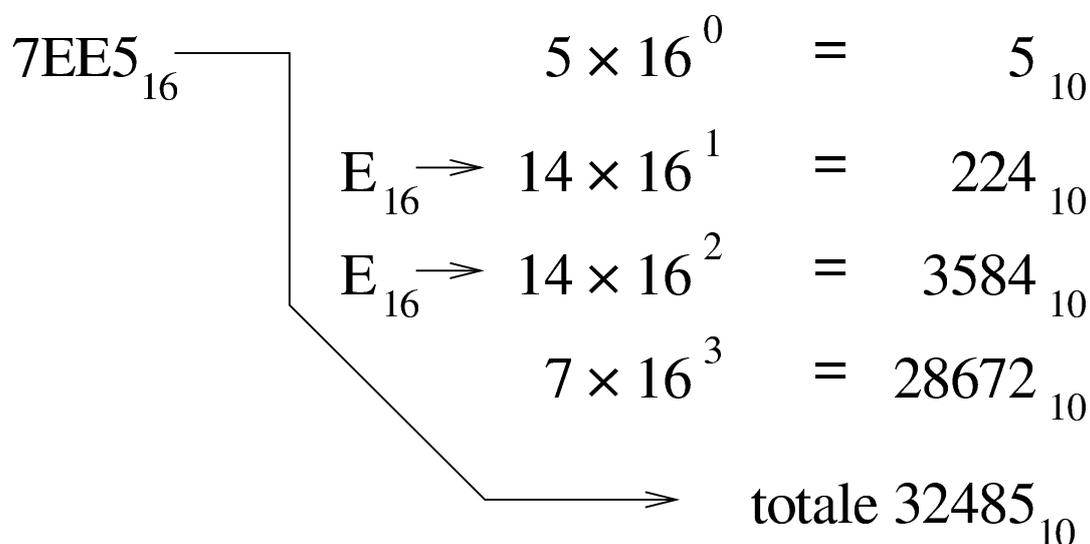


Figura 80.27. Calcolo del valore corrispondente di un numero espresso in base sedici.



80.2.2.1 Esercizio

«

Si traduca il valore 44221_{10} in base sedici, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

16^9	16^8	16^7	16^6	16^5	16^4	16^3	16^2	16^1	16^0

80.2.2.2 Esercizio

«

Si traduca il valore 12244_{10} in base sedici, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

16^9	16^8	16^7	16^6	16^5	16^4	16^3	16^2	16^1	16^0

80.2.3 Numerazione binaria

«

La numerazione binaria, ovvero in base due, si avvale di sole due cifre per rappresentare i valori: zero e uno. Si tratta evidentemente di un esempio limite di rappresentazione di valori, dal momento che utilizza il minor numero di cifre. Questo fatto semplifica in pratica la conversione.

Seguendo la logica degli esempi già mostrati, si analizza brevemente la conversione del numero binario 1100_2 : $0 \times 2^0 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^3$. Pertanto, lo stesso numero si potrebbe rappresentare come 12 secondo il sistema standard. Al contrario, per convertire il numero 12, si può procedere nel modo seguente: $12/2=6$ con il resto di zero; $6/2=3$

con il resto di zero; $3/2=1$ con il resto di uno; $1/2=0$ con il resto di uno. Ecco che così si riottiene il numero binario 1100_2 .

Figura 80.30. Conversione in base due.

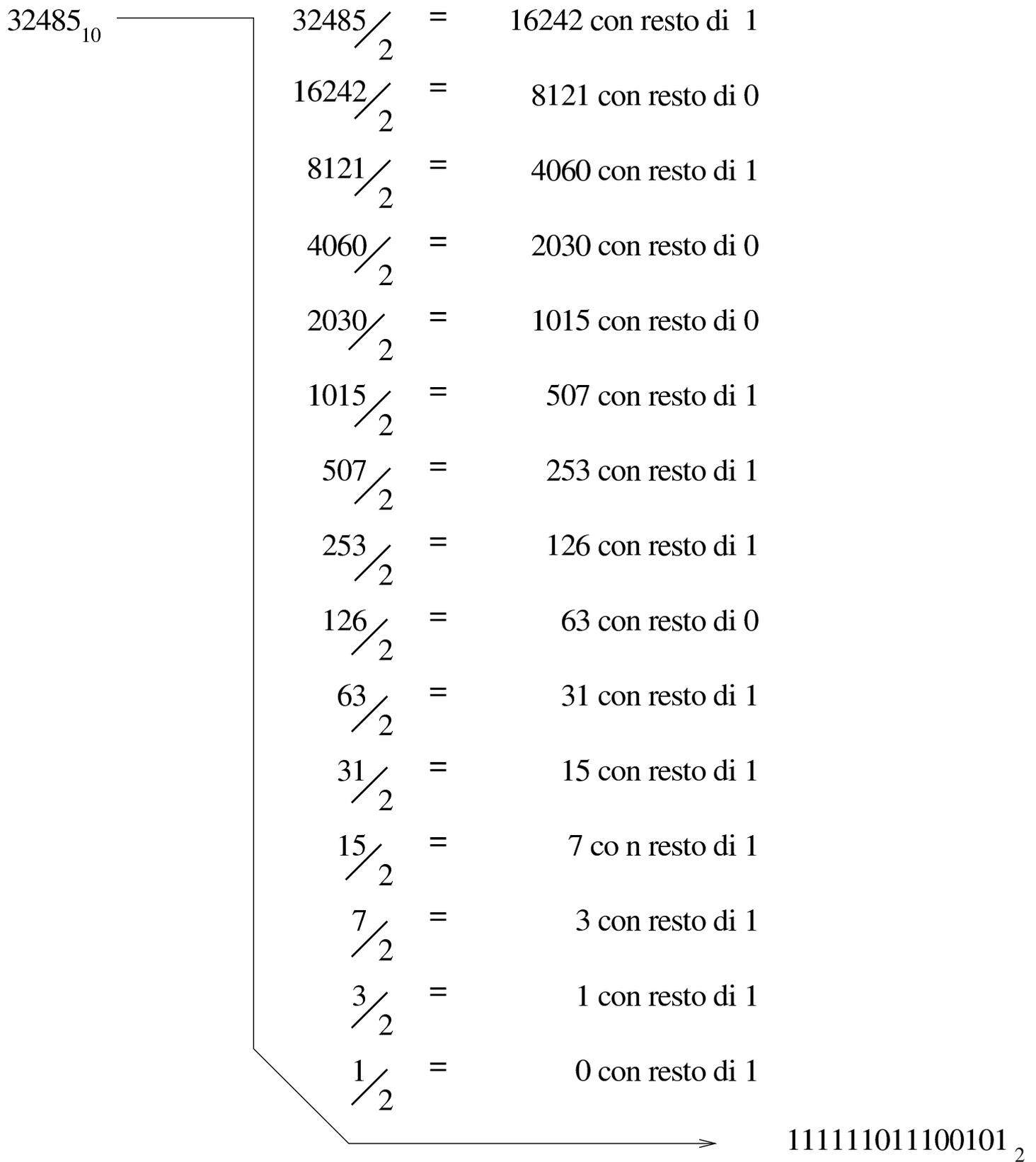


Figura 80.31. Calcolo del valore corrispondente di un numero espresso in base due.

$$111111011100101_2$$

1×2^0	=	1_{10}
0×2^1	=	0_{10}
1×2^2	=	4_{10}
0×2^3	=	0_{10}
0×2^4	=	0_{10}
1×2^5	=	32_{10}
1×2^6	=	64_{10}
1×2^7	=	128_{10}
0×2^8	=	0_{10}
1×2^9	=	512_{10}
1×2^{10}	=	1024_{10}
1×2^{11}	=	2048_{10}
1×2^{12}	=	4096_{10}
1×2^{13}	=	8192_{10}
1×2^{14}	=	16384_{10}
		→ totale 32485_{10}

Si può convertire un numero in binario, in modo più semplice, se si costruisce una tabellina simile a quella seguente:

16384	8192	4096	2048	1024	512	256	128	64	32	16	8	4	2	1

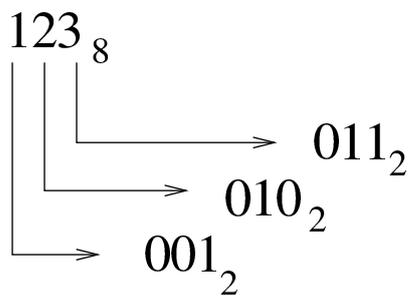
I valori indicati sopra ogni casellina sono la sequenza delle potenze di due: $2^0, 2^1, 2^2, \dots, 2^n$.

Se si vuole convertire un numero binario in base dieci, basta disporre

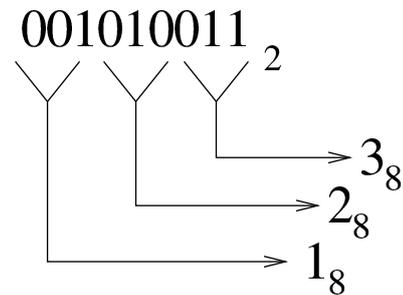
80.2.4 Conversione tra ottale, esadecimale e binario

I sistemi di numerazione ottale ed esadecimale hanno la proprietà di convertirsi in modo facile in binario e viceversa. Infatti, una cifra ottale richiede esattamente tre cifre binarie per la sua rappresentazione, mentre una cifra esadecimale richiede quattro cifre binarie per la sua rappresentazione. Per esempio, il numero ottale 123_8 si converte facilmente in 001010011_2 ; inoltre, il numero esadecimale $3C_{16}$ si converte facilmente in 00111100_2 .

Figura 80.37. Conversione tra la numerazione ottale e numerazione binaria.



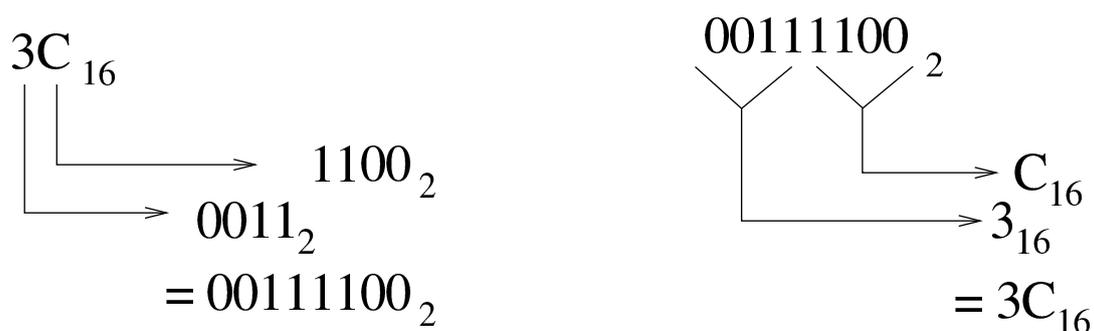
$$= 001010011_2$$



$$= 123_8$$

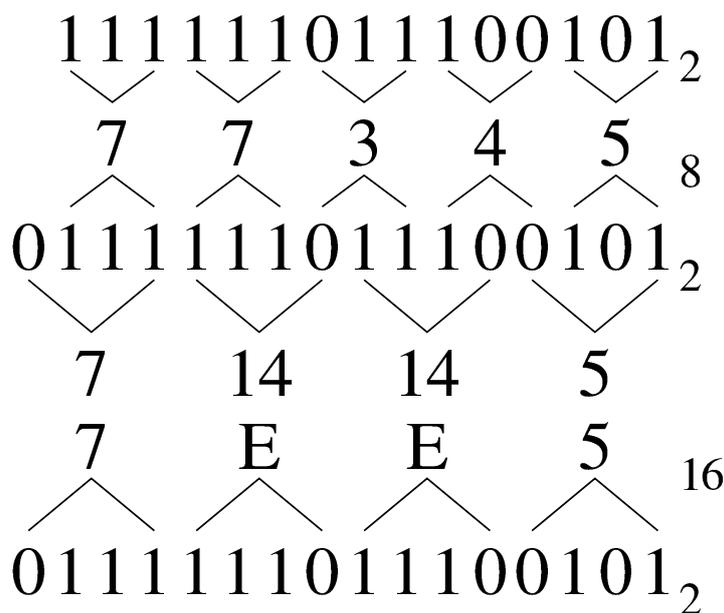
In pratica, è sufficiente convertire ogni cifra ottale o esadecimale nel valore corrispondente in binario. Quindi, sempre nel caso di 123_8 , si ottengono 001_2 , 010_2 e 011_2 , che basta attaccare come già è stato mostrato. Nello stesso modo si procede nel caso di $3C_{16}$, che forma rispettivamente 0011_2 e 1100_2 .

Figura 80.38. Conversione tra la numerazione esadecimale e numerazione binaria.



È evidente che risulta facilitata ugualmente la conversione da binario a ottale o da binario a esadecimale.

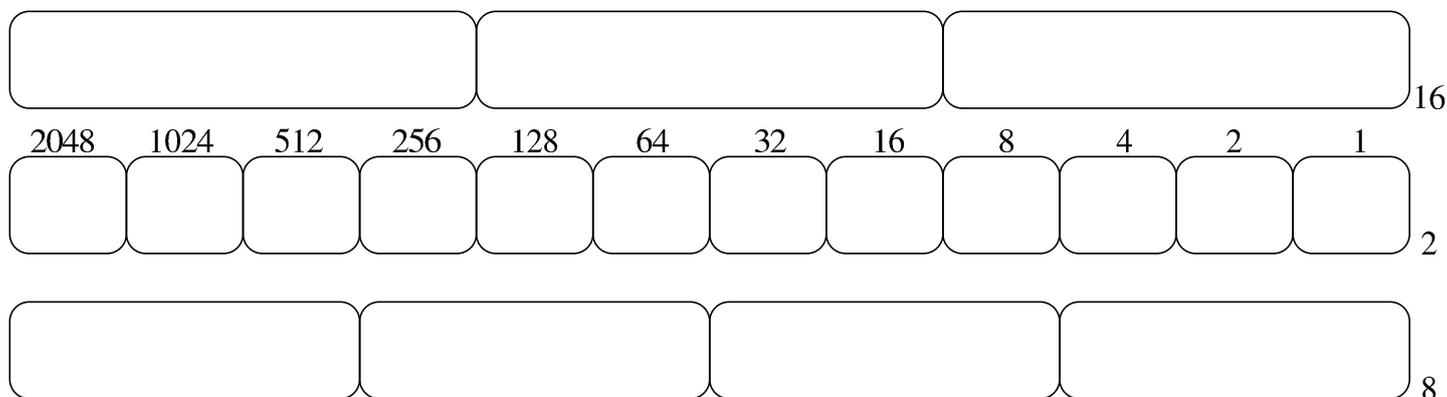
Figura 80.39. Riassunto della conversione tra binario-ottale e binario-esadecimale.



80.2.4.1 Esercizio

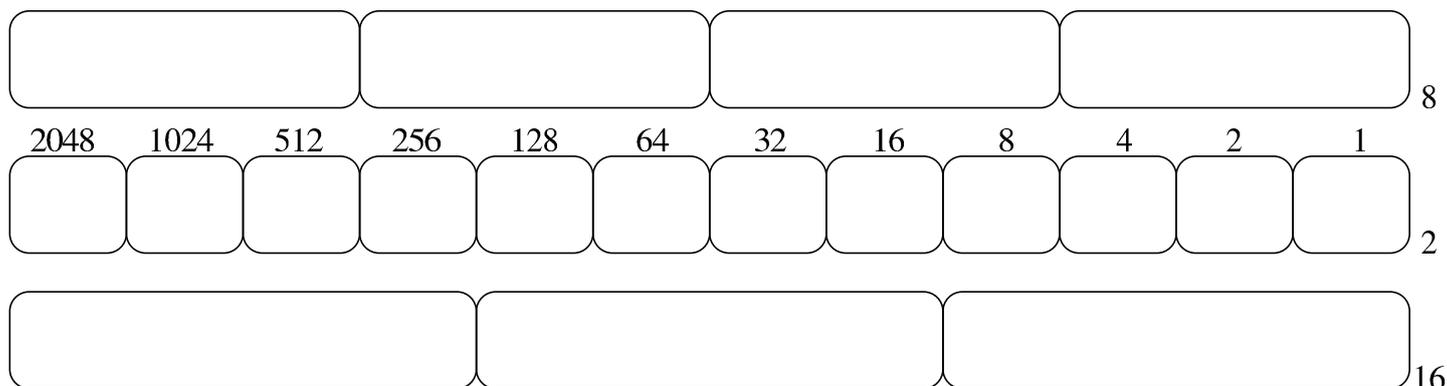
«

Si traduca il valore ABC_{16} in base due e quindi in base otto, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:



80.2.4.2 Esercizio

Si traduca il valore 7655_8 in base due e quindi in base sedici, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:



80.3 Conversioni numeriche di valori non interi

La conversione di valori non interi in basi di numerazione differenti, richiede un procedimento più complesso, dove si convertono, separatamente, la parte intera e la parte restante.

Il procedimento di scomposizione di un numero che contenga delle cifre dopo la parte intera, si svolge in modo simile a quello di un numero intero, con la differenza che le cifre dopo la parte intera vanno moltiplicate per la base elevata a una potenza negativa. Per esempio, il numero $12,345_{10}$ si può esprimere come $1 \times 10^1 + 2 \times 10^0 + 3 \times 10^{-1} + 4 \times 10^{-2} + 5 \times 10^{-3}$.

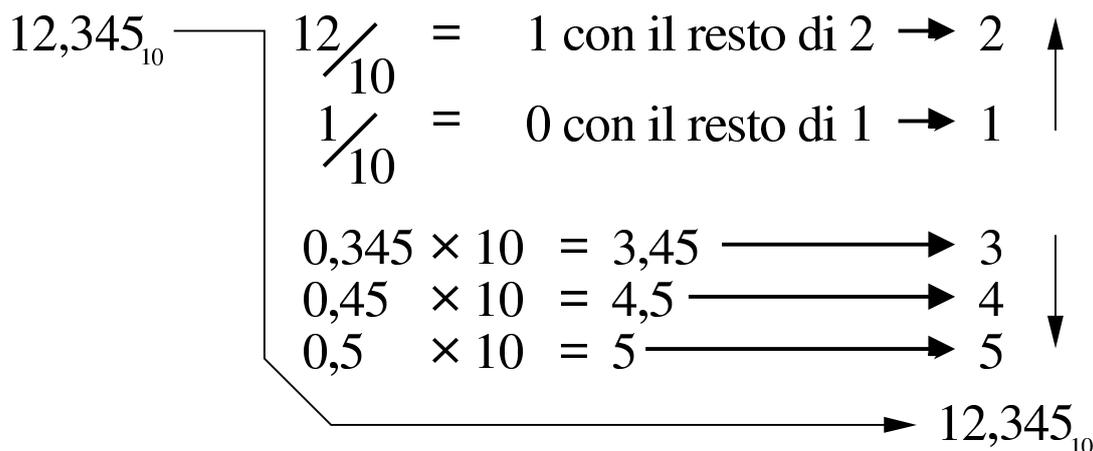
80.3.1 Conversione da base 10 ad altre basi

«

Come accennato nella premessa del capitolo, la conversione di un numero in un'altra base procede in due fasi: una per la parte intera, l'altra per la parte restante, unendo poi i due valori trovati. Per comprendere il meccanismo conviene simulare una conversione dalla base 10 alla stessa base 10, con un esempio: 12,345.

Per la parte intera, si procede come al solito, dividendo per la base di numerazione del numero da trovare e raccogliendo i resti; per la parte rimanente, il procedimento richiede invece di moltiplicare il valore per la base di destinazione e raccogliere le cifre intere trovate. Si osservi la figura successiva che rappresenta il procedimento.

Figura 80.42. Conversione da base 10 a base 10.



Quello che si deve osservare dalla figura è che l'ordine delle cifre cambia nelle due fasi del calcolo. Nelle figure successive si vedono altri esempi di conversione nelle altre basi di numerazione comuni.

Figura 80.43. Conversione da base 10 a base 16.

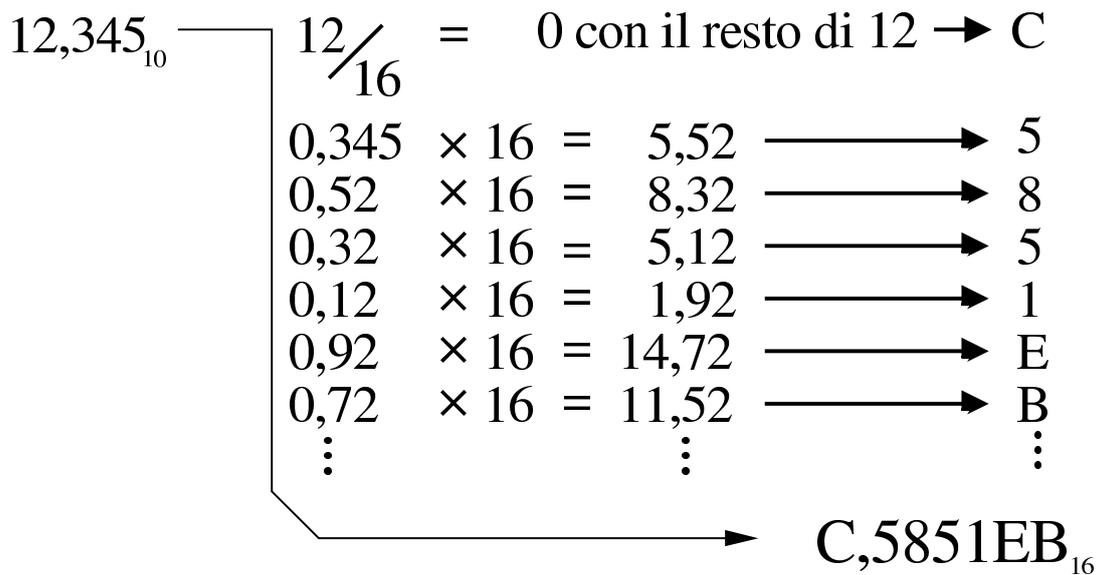


Figura 80.44. Conversione da base 10 a base 8.

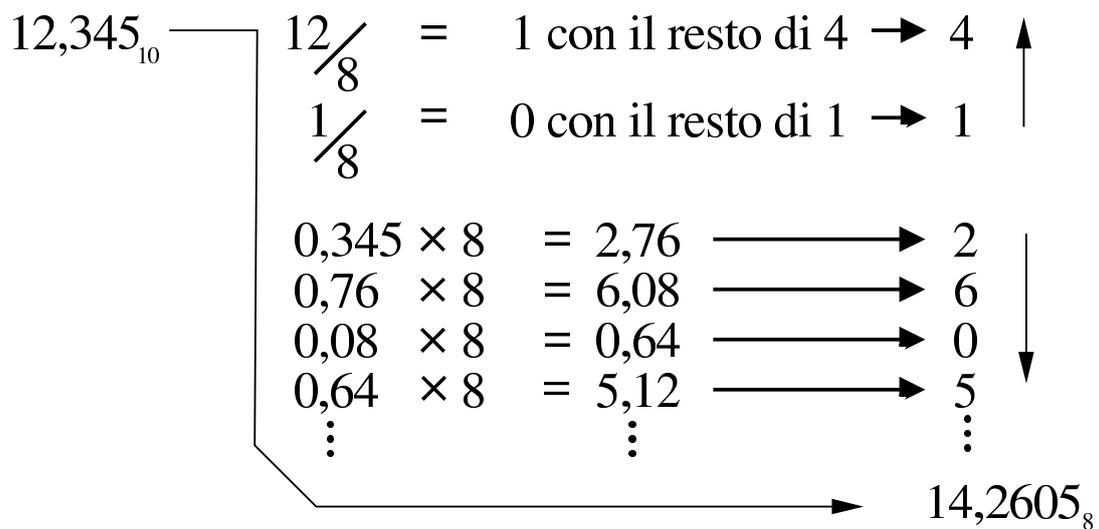
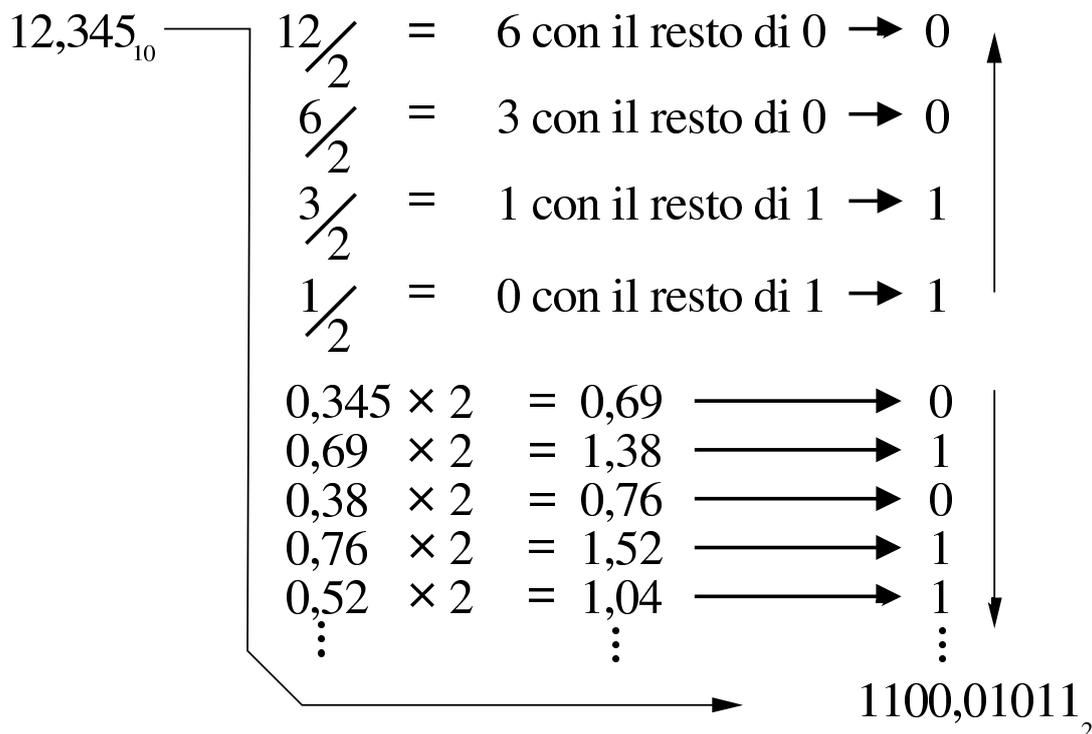


Figura 80.45. Conversione da base 10 a base 2.



80.3.1.1 Esercizio

«

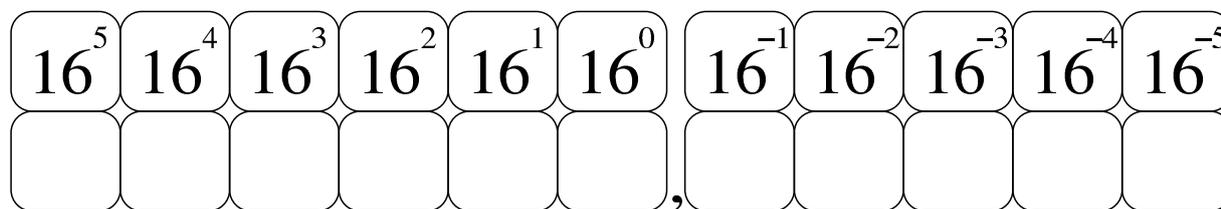
Si traduca il valore $43,21_{10}$ in base otto, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

8^5	8^4	8^3	8^2	8^1	8^0	8^{-1}	8^{-2}	8^{-3}	8^{-4}	8^{-5}

80.3.1.2 Esercizio

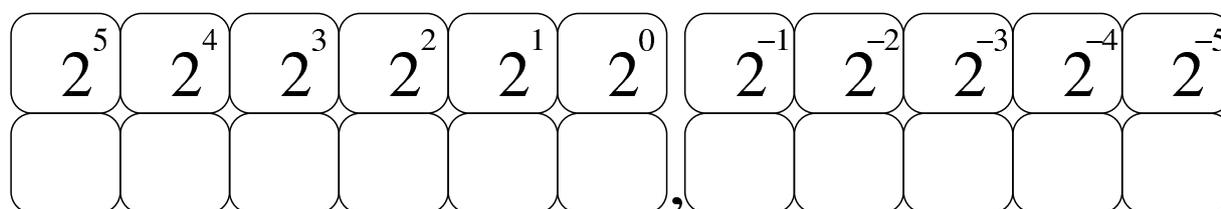
«

Si traduca il valore $765,4321_{10}$ in base sedici, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:



80.3.1.3 Esercizio

Si traduca il valore $21,11_{10}$ in base due, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:



80.3.2 Conversione a base 10 da altre basi

Per convertire un numero da una base di numerazione qualunque alla base 10, è necessario attribuire a ogni cifra il valore corrispondente, da sommare poi per ottenere il valore complessivo. Nelle figure successive si vedono gli esempi relativi alle basi di numerazione più comuni.

Figura 80.49. Conversione da base 16 a base 10.

$$\begin{array}{l}
 C,5851EB_{16} \\
 \begin{array}{l}
 C_{16} \rightarrow 12 \times 16^0 = 12_{10} \\
 5 \times 16^{-1} = 0,3125000_{10} \\
 8 \times 16^{-2} = 0,0312500_{10} \\
 5 \times 16^{-3} = 0,0012207_{10} \\
 1 \times 16^{-4} = 0,0000152_{10} \\
 E_{16} \rightarrow 14 \times 16^{-5} = 0,0000133_{10} \\
 B_{16} \rightarrow 11 \times 16^{-6} = 0,0000006_{10}
 \end{array} \\
 \rightarrow \text{totale } 12,3449998_{10}
 \end{array}$$

Figura 80.50. Conversione da base 8 a base 10.

$$\begin{array}{l}
 14,2605_8 \\
 \begin{array}{l}
 1 \times 8^1 = 8_{10} \\
 4 \times 8^0 = 4_{10} \\
 2 \times 8^{-1} = 0,2500000_{10} \\
 6 \times 8^{-2} = 0,0937500_{10} \\
 0 \times 8^{-3} = 0,0000000_{10} \\
 5 \times 8^{-4} = 0,0012207_{10}
 \end{array} \\
 \rightarrow \text{totale } 12,3449707_{10}
 \end{array}$$

Figura 80.51. Conversione da base 2 a base 10.

$$1100,01011_2$$

1×2^3	$=$	8_{10}
1×2^2	$=$	4_{10}
0×2^1	$=$	0_{10}
0×2^0	$=$	0_{10}
0×2^{-1}	$=$	0_{10}
1×2^{-2}	$=$	$0,25000_{10}$
0×2^{-3}	$=$	0_{10}
1×2^{-4}	$=$	$0,06250_{10}$
1×2^{-5}	$=$	$0,03125_{10}$

totale $12,34375_{10}$

80.3.2.1 Esercizio

Si traduca il valore $765,432_8$ in base dieci, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0	10^{-1}	10^{-2}	10^{-3}	10^{-4}	10^{-5}

80.3.2.2 Esercizio

Si traduca il valore AB,CD_{16} in base dieci, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0	,	10^{-1}	10^{-2}	10^{-3}	10^{-4}	10^{-5}

80.3.2.3 Esercizio

«

Si traduca il valore $101010,110011_2$ in base dieci, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

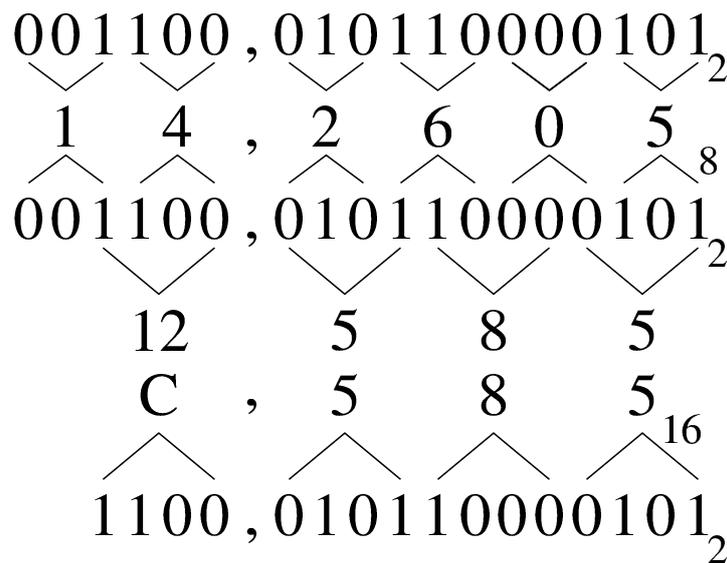
10^5	10^4	10^3	10^2	10^1	10^0	,	10^{-1}	10^{-2}	10^{-3}	10^{-4}	10^{-5}

80.3.3 Conversione tra ottale, esadecimale e binario

«

Per quanto riguarda la conversione tra sistemi di numerazione ottale, esadecimale e binario, vale lo stesso principio dei numeri interi, con la differenza che occorre rispettare la separazione della parte intera da quella decimale. L'esempio della figura successiva dovrebbe essere abbastanza chiaro.

Figura 80.55. Conversione tra binario-ottale e binario-esadecimale.



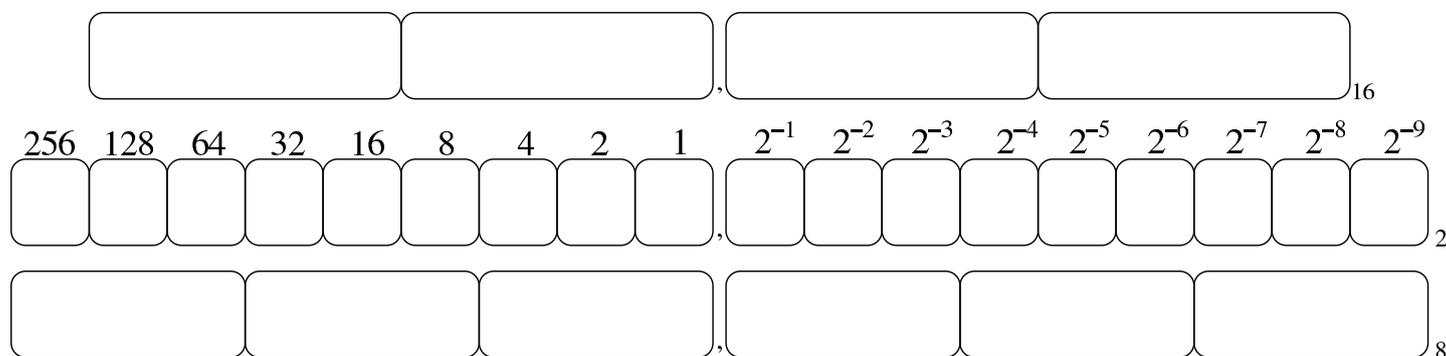
80.3.3.1 Esercizio

Si traduca il valore $76,55_8$ in base due e quindi in base sedici, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:

																														8
256	128	64	32	16	8	4	2	1	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}	2^{-5}	2^{-6}	2^{-7}	2^{-8}	2^{-9}							2						
																											16			

80.3.3.2 Esercizio

Si traduca il valore $A7,C1_{16}$ in base due e quindi in base otto, con l'uso di una calcolatrice comune e di un foglio di carta per annotare i calcoli intermedi, compilando poi lo schema successivo:



80.4 Operazioni elementari e sistema di rappresentazione binaria dei valori

«

È importante conoscere alcuni concetti legati ai calcoli più semplici, applicati al sistema binario; soprattutto il modo in cui si utilizza il complemento a due. Infatti, la memoria di un elaboratore consente di annotare esclusivamente delle cifre binarie, in uno spazio di dimensione prestabilita e fissa; pertanto, attraverso il complemento a due si ha la possibilità di gestire in modo «semplice» la rappresentazione dei numeri interi negativi.

80.4.1 Complemento alla base di numerazione

«

Dato un numero n , espresso in base b , con k cifre, il **complemento alla base** è costituito da $b^k - n$.

Per esempio, il complemento alla base del numero 00123456789 (espresso in base dieci utilizzando 11 cifre) è 99876543211:

$$\begin{array}{r}
 100000000000_{10} - \\
 00123456789_{10} = \\
 \hline
 99876543211_{10}
 \end{array}$$

Dall'esempio si deve osservare che la quantità di cifre utilizzata è determinante nel calcolo del complemento, infatti, il complemento alla

base dello stesso numero, usando però solo nove cifre (123456789) è invece 876543211:

$$\begin{array}{r} 1000000000_{10} - \\ 123456789_{10} = \\ \hline 876543211_{10} \end{array}$$

In modo analogo si procede con i valori aventi una base diversa; per esempio, il complemento alla base del numero binario 00110011_2 , composto da otto cifre, è pari a 11001101_2 :

$$\begin{array}{r} 100000000_2 - \\ 00110011_2 = \\ \hline 11001101_2 \end{array}$$

Il calcolo del complemento alla base, nel sistema binario, avviene in modo molto semplice, se si trasforma in questo modo:

$$\begin{array}{r} 11111111_2 - \\ 00110011_2 = \\ \hline 11001100_2 + \\ 1_2 = \\ \hline 11001101_2 \end{array}$$

In pratica, si prende un numero composto da una quantità di cifre a uno, pari alla stessa quantità di cifre del numero di partenza; quindi si esegue la sottrazione, poi si aggiunge il valore uno al risultato finale. Si osservi però cosa accade con una situazione leggermente differente, per il calcolo del complemento alla base di 0011001100_2 :

$$\begin{array}{r}
 111111111_2 - \\
 0011001100_2 = \\
 \hline
 1100110011_2 + \\
 1_2 = \\
 \hline
 1100110100_2
 \end{array}$$

Per eseguire una sottrazione, si può calcolare il complemento alla base del sottraendo (il valore da sottrarre), sommandolo poi al valore di partenza, trascurando il riporto eventuale. Per esempio, volendo sottrarre da 1757 il valore 758, si può calcolare il complemento alla base di 0758 (usando la stessa quantità di cifre dell'altro valore), per poi sommarla. Il complemento alla base di 0758 è 9242:

$$\begin{array}{r}
 10000_{10} - \\
 0758_{10} = \\
 \hline
 9242_{10}
 \end{array}$$

Invece di eseguire la sottrazione, si somma il valore ottenuto a quello di partenza, ignorando il riporto:

$$\begin{array}{r}
 1757_{10} + \\
 9242_{10} = \\
 \hline
 10999_{10} - \\
 10000_{10} = \\
 \hline
 999_{10}
 \end{array}$$

Infatti: $1757 - 758 = 999$.

80.4.1.1 Esercizio

Si determini il complemento alla base del valore 0000123456_{10} (a dieci cifre), compilando lo schema successivo: <<

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

10

80.4.1.2 Esercizio

Si determini il complemento alla base del valore 9999123456_{10} (a dieci cifre), compilando lo schema successivo: <<

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

10

80.4.2 Complemento a uno e complemento a due <<

Quando si fa riferimento a numeri in base due, il complemento alla base è più noto come «complemento a due» (che evidentemente è la stessa cosa). D'altro canto, il complemento a uno è ciò che è già stato descritto con l'esempio seguente, dove si ottiene a partire dal numero 0011001100_2 :

$$\begin{array}{r}
 111111111_2 - \\
 0011001100_2 = \\
 \hline
 1100110011_2
 \end{array}$$

Si comprende intuitivamente che il complemento a uno si ottiene semplicemente invertendo le cifre binarie:

$$\begin{array}{c}
 0011001100_2 \\
 \downarrow \\
 1100110011_2
 \end{array}$$

Pertanto, il complemento a due di un numero binario si ottiene facilmente invertendo le cifre del numero di partenza e aggiungendo una unità al risultato.

80.4.2.1 Esercizio

«

Si determini il complemento a uno e il complemento a due del valore 0011001001000101_2 , compilando gli schemi successivi:

□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□
□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□

80.4.2.2 Esercizio

«

Si determini il complemento a uno e il complemento a due del valore 1111001100010101_2 , compilando gli schemi successivi:

□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□
□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□	□

80.4.3 Addizione binaria

«

L'addizione binaria avviene in modo analogo a quella del sistema decimale, con la differenza che si utilizzano soltanto due cifre numeriche: 0 e 1. Pertanto, si possono presentare solo i casi seguenti:

$$0_2 + 0_2 = 0_2$$

$$0_2 + 1_2 = 1_2$$

$$1_2 + 0_2 = 1_2$$

$$1_2 + 1_2 = 10_2$$

ovvero: zero con riporto di uno

Segue l'esempio di una somma tra due numeri in base due:

$$\begin{array}{r} 10011001_2 + \quad (153_{10}) \\ 00110011_2 = \quad (51_{10}) \\ \hline 11001100_2 \quad (204_{10}) \end{array}$$

80.4.4 Sottrazione binaria

La sottrazione binaria può essere eseguita nello stesso modo di quella che si utilizza nel sistema decimale. Come avviene nel sistema decimale, quando una cifra del minuendo (il numero di partenza) è minore della cifra corrispondente nel sottraendo (il numero da sottrarre), si prende a prestito una unità dalla cifra precedente (a sinistra), che così si somma al minuendo con il valore della base di numerazione. L'esempio seguente mostra una sottrazione con due numeri binari:

$$\begin{array}{r} 10011001_2 - \quad (153_{10}) \\ 00110011_2 = \quad (51_{10}) \\ \hline 01100110_2 \quad (102_{10}) \end{array}$$

Generalmente, la sottrazione binaria viene eseguita sommando il complemento alla base del sottraendo. Il complemento alla base di 00110011_2 con otto cifre è 11001101_2 :

$$\begin{array}{r} 10000000_2 - \\ 00110011_2 = \\ \hline 11001101_2 \end{array}$$

Pertanto, la sottrazione originale diventa una somma, dove si trascura il riporto:

$$\begin{array}{r}
 10011001_2 + \quad (153_{10}) \\
 11001101_2 = \\
 \hline
 101100110_2 - \\
 100000000_2 = \\
 \hline
 01100110_2 \quad (102_{10})
 \end{array}$$

80.4.5 Moltiplicazione binaria

«

La moltiplicazione binaria si esegue in modo analogo a quella per il sistema decimale, con il vantaggio che è sufficiente sommare il moltiplicando, facendolo scorrere verso sinistra, in base al valore del moltiplicatore. Naturalmente, lo spostamento di un valore binario verso sinistra di n posizioni, corrisponde a moltiplicarlo per 2^n . Si osservi l'esempio seguente dove si moltiplica 10011001_2 per 1011_2 :

$$\begin{array}{r}
 10011001_2 \times \quad (153_{10}) \\
 1011_2 = \quad (11_{10}) \\
 \hline
 10011001_2 + \\
 10011001_2 + \\
 00000000_2 + \\
 10011001_2 = \\
 \hline
 11010010011_2 \quad (1683_{10})
 \end{array}$$

80.4.6 Divisione binaria

La divisione binaria si esegue in modo analogo al procedimento per i valori in base dieci. Si osservi l'esempio seguente, dove si divide il numero 10110_2 (22_{10}) per 100_2 (4_{10}):

$$\begin{array}{r}
 10110_2 : 100_2 = 101,1_2 \\
 \underline{100_2} \\
 0110_2 \\
 \underline{000_2} \\
 110_2 \\
 \underline{100_2} \\
 10_2 \\
 \underline{100_2} \\
 0_2
 \end{array}$$

In questo caso il risultato è 101_2 (5_{10}), con il resto di 10_2 (2_{10}); ovvero $101,1_2$ ($5,5_{10}$).

Intuitivamente si comprende che: si prende il divisore, senza zeri anteriori, lo si fa scorrere a sinistra in modo da trovarsi allineato inizialmente con il dividendo; se la sottrazione può avere luogo, si scrive la cifra 1_2 nel risultato; si continua con gli scorrimenti e le sottrazioni; al termine, il valore residuo è il resto della divisione intera.

80.4.7 Rappresentazione binaria di numeri interi senza segno

La rappresentazione di un valore intero senza segno coincide normalmente con il valore binario contenuto nella variabile gestita dal-

l'elaboratore. Pertanto, una variabile della dimensione di 8 bit, può rappresentare valori da zero a 2^8-1 :

00000000_2 (0_{10})

00000001_2 (1_{10})

00000010_2 (2_{10})

...

11111110_2 (254_{10})

11111111_2 (255_{10})

80.4.8 Rappresentazione binaria di numeri interi con segno

«

Attualmente, per rappresentare valori interi con segno (positivo o negativo), si utilizza il metodo del complemento alla base, ovvero del complemento a due, dove il primo bit indica sempre il segno. Attraverso questo metodo, per cambiare di segno a un valore è sufficiente calcolarne il complemento a due.

Per esempio, se si prende un valore positivo rappresentato in otto cifre binarie come 00010100_2 , pari a $+20_{10}$, il complemento a due è: 11101100_2 , pari a -20_{10} secondo questa convenzione. Per trasformare il valore negativo nel valore positivo corrispondente, basta calcolare nuovamente il complemento a due: da 11101100_2 si ottiene ancora 00010100_2 che è il valore positivo originario.

Con il complemento a due, disponendo di n cifre binarie, si possono rappresentare valori da $-2^{(n-1)}$ a $+2^{(n-1)}-1$ ed esiste un solo modo per rappresentare lo zero: quando tutte le cifre binarie sono pari a zero. Infatti, rimanendo nell'ipotesi di otto cifre binarie, il complemento a uno di 00000000_2 è 11111111_2 , ma aggiungendo una unità per otte-

nere il complemento a due si ottiene di nuovo 00000000_2 , perdendo il riporto.

Si osservi che il valore negativo più grande rappresentabile non può essere trasformato in un valore positivo corrispondente, perché si creerebbe un traboccamento. Per esempio, utilizzando sempre otto bit (segno incluso), il valore minimo che possa essere rappresentato è 1000000_2 , pari a -128_{10} , ma se si calcola il complemento a due, si ottiene di nuovo lo stesso valore binario, che però non è valido. Infatti, il valore positivo massimo che si possa rappresentare in questo caso è solo $+127_{10}$.

Figura 80.80. Confronto tra due valori interi con segno.

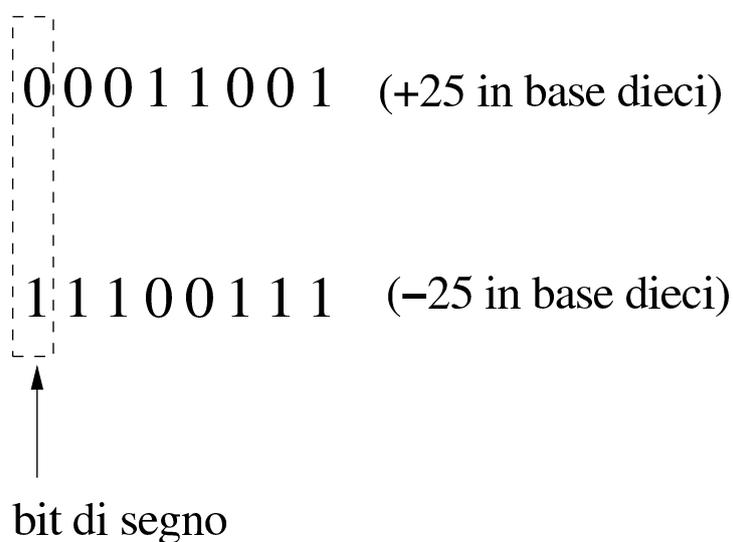
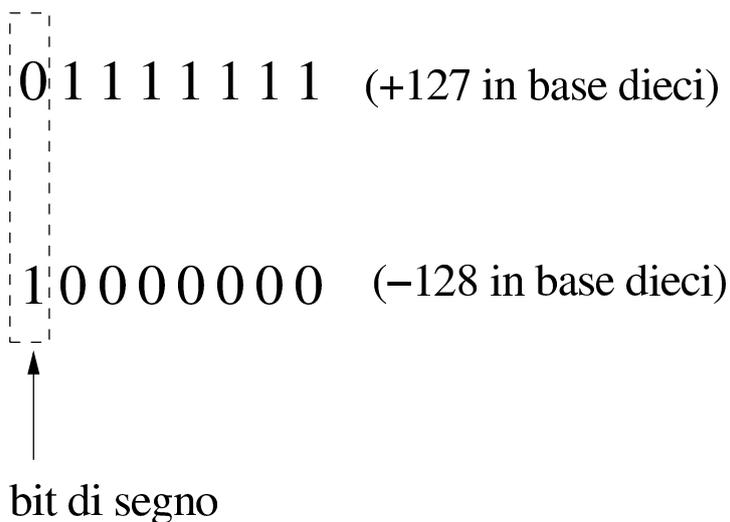


Figura 80.81. Valori massimi rappresentabili con soli otto bit.



Il meccanismo del complemento a due ha il vantaggio di trasformare la sottrazione in una semplice somma algebrica.

80.4.8.1 Esercizio

«

Come si rappresenta il numero $+103_{10}$, in una variabile binaria, a sedici cifre con segno?

segno

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

80.4.8.2 Esercizio

«

Come si rappresenta il numero -103_{10} , in una variabile binaria, a sedici cifre con segno?

segno

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

80.4.8.3 Esercizio



Data una variabile a sedici cifre che rappresenta un numero con segno, contenente il valore 1111111111110001_2 , si calcoli il complemento a due e poi il valore corrispondente in base dieci, specificando il segno:

segno

																$_2$			
+																			
-																			$_{10}$

80.4.8.4 Esercizio



Data una variabile a sedici cifre che rappresenta un numero con segno, contenente il valore 000000000110001_2 , si calcoli il valore corrispondente in base dieci:

+																			$_{10}$
---	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	---------

Si calcoli quindi il complemento a due:

segno

																				$_2$
--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	------

Supponendo di interpretare il valore binario ottenuto dal complemento a due, come se si trattasse di un'informazione priva di segno, si calcoli nuovamente il valore corrispondente in base dieci:

																				$_{10}$
--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	---------

80.4.8.5 Esercizio



Data una variabile a dodici cifre binarie che rappresenta un numero con segno, leggendo il suo contenuto come se fosse una variabile priva di segno, si potrebbe determinare quel segno originale in base al valore che si ottiene. Si scrivano gli intervalli che riguardano valori positivi e valori negativi:

Intervallo che rappresenta valori positivi	Intervallo che rappresenta valori negativi

80.4.8.6 Esercizio



Data una variabile a sedici cifre binarie che rappresenta un numero con segno, leggendo il suo contenuto come se fosse una variabile priva di segno, si potrebbe determinare quel segno originale in base al valore che si ottiene. Si scrivano gli intervalli che riguardano valori positivi e valori negativi:

Intervallo che rappresenta valori positivi	Intervallo che rappresenta valori negativi

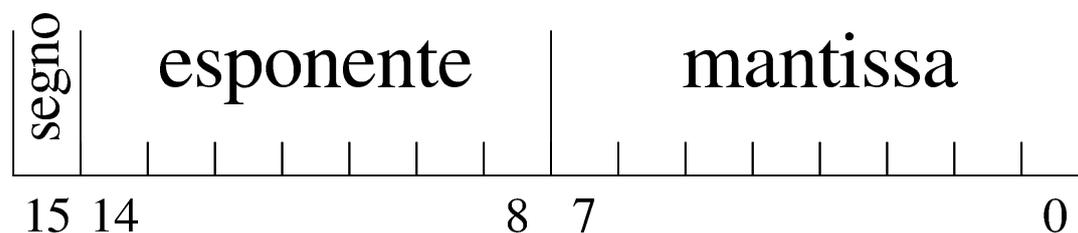
80.4.9 Cenni alla rappresentazione binaria di numeri in virgola mobile

Una forma diffusa per rappresentare dei valori molto grandi, consiste nell'indicare un numero con dei decimali moltiplicato per un valore costante elevato a un esponente intero. Per esempio, per rappresentare il numero 123 000 000 si potrebbe scrivere $123 \cdot 10^6$, oppure anche $0,123 \cdot 10^9$. Lo stesso ragionamento vale anche per valori molto piccoli; per esempio 0,000 000 123 che si potrebbe esprimere come $0,123 \cdot 10^{-6}$.

Per usare una notazione uniforme, si può convenire di indicare il numero che appare prima della moltiplicazione per la costante elevata a una certa potenza come un valore che più si avvicina all'unità, essendo minore o al massimo uguale a uno. Pertanto, per gli esempi già mostrati, si tratterebbe sempre di $0,123 \cdot 10^n$.

Per rappresentare valori a *virgola mobile* in modo binario, si usa un sistema simile, dove i bit a disposizione della variabile vengono suddivisi in tre parti: segno, esponente (di una base prestabilita) e mantissa, come nell'esempio che appare nella figura successiva.¹

Figura 80.91. Ipotesi di una variabile a 16 bit per rappresentare dei numeri a virgola mobile.

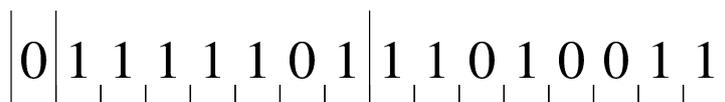


Nella figura si ipotizza la gestione di una variabile a 16 bit per la rappresentazione di valori a virgola mobile. Come si vede dallo schema, il bit più significativo della variabile viene utilizzato per rappresen-

tare il segno del numero; i sette bit successivi si usano per indicare l'esponente (con segno) e gli otto bit finali per la mantissa (senza segno perché indicato nel primo bit), ovvero il valore da moltiplicare per una certa costante elevata all'esponente.

Quello che manca da decidere è come deve essere interpretato il numero della mantissa e qual è il valore della costante da elevare all'esponente indicato. Sempre a titolo di esempio, si conviene che il valore indicato nella mantissa esprima precisamente «0,*mantissa*» e che la costante da elevare all'esponente indicato sia 16 (ovvero 2^4), che si traduce in pratica nello spostamento della virgola di quattro cifre binarie alla volta.²

Figura 80.92. Esempio di rappresentazione del numero 0,051513671875 ($211 \cdot 16^{-3}$), secondo le convenzioni stabilite. Si osservi che il valore dell'esponente è negativo ed è così rappresentato come complemento alla base (due) del valore assoluto relativo.



$$+211 \cdot 16^{-3}$$

0,00000000000011010011

Naturalmente, le convenzioni possono essere cambiate: per esempio il segno lo si può incorporare nella mantissa; si può rappresentare l'esponente attraverso un numero al quale deve essere sottratta una costante fissa; si può stabilire un valore diverso della costante da elevare all'esponente; si possono distribuire diversamente gli spazi assegnati all'esponente e alla mantissa.

80.5 Calcoli con i valori binari rappresentati nella forma usata negli elaboratori

Una volta chiarito il modo in cui si rappresentano comunemente i valori numerici elaborati da un microprocessore, in particolare per ciò che riguarda i valori negativi con il complemento a due, occorre conoscere in che modo si trattano o si possono trattare questi dati (indipendentemente dall'ordine dei byte usato).

80.5.1 Modifica della quantità di cifre di un numero binario intero

Un numero intero senza segno, espresso con una certa quantità di cifre, può essere trasformato in una quantità di cifre maggiore, aggiungendo degli zeri nella parte più significativa. Per esempio, il numero 0101_2 può essere trasformato in 00000101_2 senza cambiarne il valore. Nello stesso modo, si può fare una copia di un valore in un contenitore più piccolo, perdendo le cifre più significative, purché queste siano a zero, altrimenti il valore risultante sarebbe alterato.

Quando si ha a che fare con valori interi con segno, nel caso di valori positivi, l'estensione e la riduzione funzionano come per i valori senza segno, con la differenza che nella riduzione di cifre, la prima deve ancora rappresentare un segno positivo. Se invece si ha a che fare con valori negativi, l'aumento di cifre richiede l'aggiunta di cifre a uno nella parte più significativa, mentre la riduzione comporta l'eliminazione di cifre a uno nella parte più significativa, con il vincolo di mantenere inalterato il segno.

Figura 80.93. Aumento e riduzione delle cifre di un numero intero senza segno.

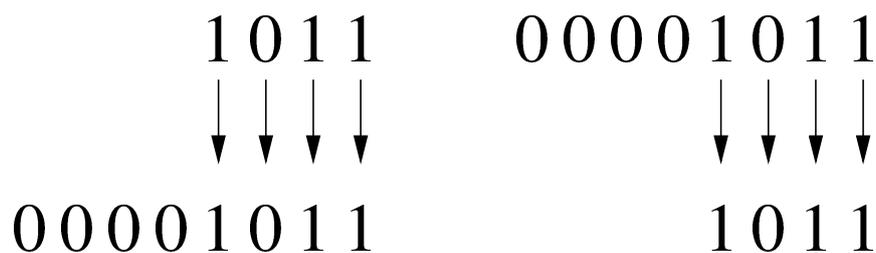


Figura 80.94. Aumento e riduzione delle cifre di un numero intero positivo.

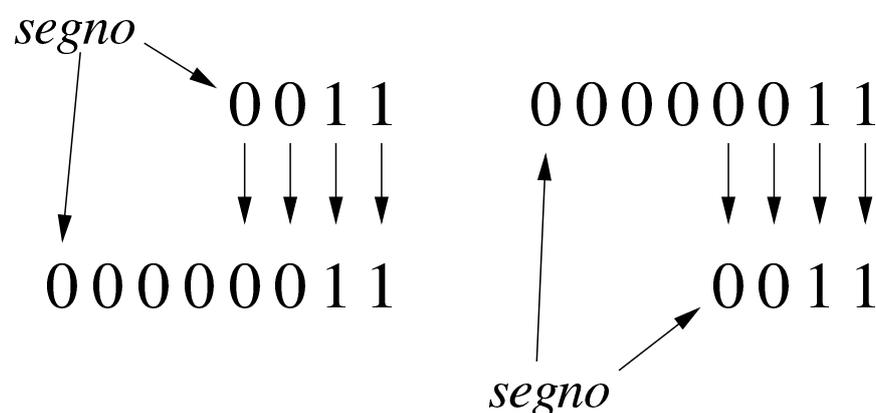
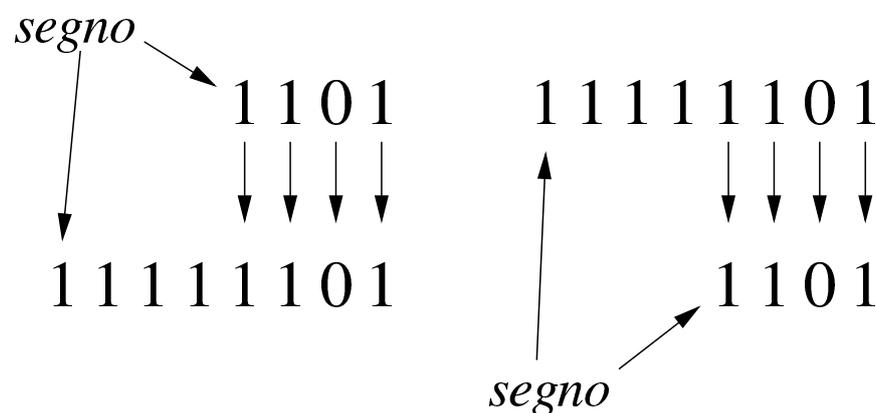


Figura 80.95. Aumento e riduzione delle cifre di un numero intero negativo.



80.5.1.1 Esercizio

Una variabile a otto cifre binarie, conviene un valore con segno, pari a 11100011_2 . Questo valore viene copiato in una variabile a sedici cifre con segno. Indicare il valore che deve apparire nella variabile di destinazione.

segno

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

₂

80.5.1.2 Esercizio

Una variabile a sedici cifre binarie, contiene un valore con segno, pari a 0000111110001111_2 . Questo valore viene copiato in una variabile a otto cifre con segno. Il risultato della copia è valido? Perché?

Il valore originale della variabile a sedici cifre con segno è pari a:

+									
-									

₁₀

Il valore contenuto nella variabile a otto cifre con segno, potrebbe essere pari a:

+									
-									

₁₀

80.5.1.3 Esercizio

Una variabile a otto cifre binarie, contiene un valore con segno, pari a 11100011_2 . Questo valore viene copiato in una variabile a sedici cifre senza segno, ignorando il fatto che la variabile originale abbia un segno. Indicare il valore che appare nella variabile di destinazione dopo la copia.



Se successivamente si volesse considerare la variabile a sedici cifre usata per la destinazione della copia, come se fosse una variabile con segno, il valore che vi si potrebbe leggere al suo interno risulterebbe uguale a quello della variabile di origine?

80.5.2 Sommatorie con i valori interi con segno

«

Vengono proposti alcuni esempi che servono a dimostrare le situazioni che si presentano quando si sommano valori con segno, ricordando che i valori negativi sono rappresentati come complemento alla base del valore assoluto corrispondente.

Figura 80.100. Somma di due valori positivi che genera un risultato valido.

00001011	(+ 11) +
00001100	(+ 12) =
00010111	(+ 23)

↑
bit di segno

Figura 80.101. Somma di due valori positivi, dove il risultato apparentemente negativo indica la presenza di un traboccamento.

bit di segno		
↓	0	1 0 0 1 0 1 1 (+ 75) +
	0	1 0 0 1 1 0 0 (+ 76) =
	1	0 0 1 0 1 1 1 (+ 151)
↓		
traboccamento (overflow)		

Figura 80.102. Somma di un valore positivo e di un valore negativo: il risultato è sempre valido.

0	0 0 0 1 0 1 1 (+ 11) +
1	1 1 1 1 0 1 0 0 (- 12) =
1	1 1 1 1 1 1 1 1 (- 1)
↑	
bit di segno	

Figura 80.103. Somma di un valore positivo e di un valore negativo: in tal caso il risultato è sempre valido e se si manifesta un riporto, come in questo caso, va ignorato semplicemente.

0	1	0	0	1	0	1	1	(+ 75) +
1	1	1	1	0	1	0	0	(- 12) =
1	0	0	1	1	1	1	1	(+ 63)

riporto da ignorare ↗

↑ bit di segno

Figura 80.104. Somma di due valori negativi che produce un segno coerente e un riporto da ignorare.

1	1	0	0	1	0	1	1	(- 53) +
1	1	1	1	0	1	0	0	(- 12) =
1	1	0	1	1	1	1	1	(- 65)

riporto da ignorare ↗

↑ bit di segno

Figura 80.105. Somma di due valori negativi che genera un traboccamento, evidenziato da un risultato con un segno incoerente.

bit di segno		
↓	1	0001011
		(- 117) +
	1	1110100
		(- 12) =
	1	0111111
		(- 129)

riporto da ignorare ↗

↑
traboccamento

Dagli esempi mostrati si comprende facilmente che la somma di due valori con segno va fatta ignorando il riporto, perché quello che conta è che il segno risultante sia coerente: se si sommano due valori positivi, perché il risultato sia valido deve essere positivo; se si somma un valore positivo con uno negativo il risultato è sempre valido; se si sommano due valori negativi, perché il risultato sia valido deve rimanere negativo.

80.5.2.1 Esercizio

Si esegua la somma tra due valori binari a otto cifre con segno, indicando anche il riporto eventuale: $01010101_2 + 01111110_2$.

riporto	segno							

Il risultato della somma è valido?



80.5.2.2 Esercizio



Si esegua la somma tra due valori binari a otto cifre con segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 + 01111110_2$.

riporto	segno							

Il risultato della somma è valido?

80.5.2.3 Esercizio



Si esegua la somma tra due valori binari a otto cifre con segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 + 10000001_2$.

riporto	segno							

Il risultato della somma è valido?

80.5.3 Somme e sottrazioni con i valori interi senza segno



La somma di due numeri interi senza segno avviene normalmente, senza dare un valore particolare al bit più significativo, pertanto, se si genera un riporto, il risultato non è valido (salva la possibilità di considerarlo assieme al riporto). Se invece si vuole eseguire una sottrazione, il valore da sottrarre va «invertito», con il complemento a due, ma sempre evitando di dare un significato particolare al bit più significativo. Il valore «normale» e quello «invertito» vanno sommati come al solito, ma **se il risultato non genera un riporto**, allora è **sbagliato**, in quanto il sottraendo è più grande del minuendo.

Per comprendere come funziona la sottrazione, si consideri di volere eseguire un'operazione molto semplice: $1-1$. Il minuendo (il primo

valore) sia espresso come 00000001_2 ; il sottraendo (il secondo valore) che sarebbe uguale, va trasformato attraverso il complemento a due, diventando così pari a 1111111_2 . A questo punto si sommano algebricamente i due valori e si ottiene 0000000_2 con riporto di uno. Il riporto di uno dà la garanzia che il risultato è corretto. Volendo provare a sottrarre un valore più grande, si vede che il riporto non viene ottenuto: $1-2$. In questo caso il minuendo si esprime come nell'esempio precedente, mentre il sottraendo è 00000010_2 che si trasforma nel complemento a due 11111110_2 . Se si sommano i due valori si ottiene semplicemente 1111111_2 , senza riporto, ma questo valore che va inteso senza segno è evidentemente errato.

Figura 80.109. Sottrazione tra due numeri interi senza segno, dove il sottraendo ha un valore assoluto minore di quello del minuendo: la presenza del riporto conferma la validità del risultato.

$$\begin{array}{r}
 0011 - \\
 0011 = \\
 \hline
 0000
 \end{array}
 \xrightarrow{\text{complemento}}
 \begin{array}{r}
 0011 + \\
 1101 = \\
 \hline
 10000
 \end{array}$$

1
0000
} risultato

*il riporto conferma la validità del risultato
naturalmente il riporto viene ignorato*

Figura 80.110. Sottrazione tra due numeri interi senza segno, dove il sottraendo ha un valore assoluto maggiore di quello del minuendo: l'assenza di un riporto indica un risultato errato della sottrazione.

$$\begin{array}{r}
 0011 - \\
 0100 = \\
 \hline
 -0001
 \end{array}
 \xrightarrow{\text{complemento}}
 \begin{array}{r}
 0011 + \\
 1100 = \\
 \hline
 01111
 \end{array}$$

la mancanza del riporto indica un risultato errato

risultato errato (perché considerato senza segno)

Sulla base della spiegazione data, c'è però un problema, dovuto al fatto che il complemento a due di un valore a zero dà sempre zero: se si fa la sottrazione con il complemento, il risultato è comunque corretto, ma non si ottiene un riporto.

Figura 80.111. Sottrazione con sottraendo a zero: non si ottiene riporto, ma il risultato è corretto ugualmente.

$$\begin{array}{r}
 0011 - \\
 0000 = \\
 \hline
 -0011
 \end{array}
 \xrightarrow{\text{complemento}}
 \begin{array}{r}
 0011 + \\
 0000 = \\
 \hline
 00011
 \end{array}$$

in questa situazione particolare, il riporto è zero, ma il risultato è corretto ugualmente

risultato corretto

Per correggere questo problema, il complemento a due del numero da sottrarre, va eseguito in due fasi: prima si calcola il complemento a uno, poi si somma il minuendo al sottraendo complementato, aggiungendo una unità ulteriore. Le figure successive ripetono gli esempi già mostrati, attuando questo procedimento differente.

Figura 80.112. Il complemento a due viene calcolato in due fasi: prima si calcola il complemento a uno, poi si sommano il minuendo e il sottraendo invertito, più una unità.

0011 -	$\xrightarrow{\text{complemento a uno}}$	0011 +
0011 =		1100 =
0000		10000
		risultato

*il riporto conferma la validità del risultato
naturalmente il riporto viene ignorato*

0011 -	$\xrightarrow{\text{complemento a uno}}$	0011 +
0100 =		1011 =
-0001		01111
		risultato errato

*la mancanza del riporto indica un risultato errato
(perché considerato
senza segno)*

Figura 80.114. Sottrazione con sottraendo a zero: calcolando il complemento a due attraverso il complemento a uno, si ottiene un riporto coerente.

$$\begin{array}{r}
 0011 - \\
 0000 = \\
 \hline
 -0011
 \end{array}
 \xrightarrow{\text{complemento a uno}}
 \begin{array}{r}
 0011 + \\
 1111 = \\
 \hline
 10011
 \end{array}$$

il riporto conferma la validità del risultato naturalmente il riporto viene ignorato

risultato corretto

80.5.3.1 Esercizio

«

Si esegua la somma tra due valori binari a otto cifre senza segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 + 01110110_2$.

riporto

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

Il risultato della somma è valido?

80.5.3.2 Esercizio

«

Si esegua la somma tra due valori binari a otto cifre senza segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 + 11110110_2$.

riporto

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

Il risultato della somma è valido?

80.5.3.3 Esercizio

Si esegua la sottrazione tra due valori binari a otto cifre senza segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 - 11110110_2$.

riporto

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

Il risultato della somma è valido?

80.5.3.4 Esercizio

Si esegua la sottrazione tra due valori binari a otto cifre senza segno, indicando anche il riporto eventuale: $11010101_2 - 00001111_2$.

riporto

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2

Il risultato della sottrazione è valido?

80.5.4 Somme e sottrazioni in fasi successive

Quando si possono eseguire somme e sottrazioni solo con una quantità limitata di cifre, mentre si vuole eseguire un calcolo con numeri più grandi della capacità consentita, si possono suddividere le operazioni in diverse fasi. La somma tra due numeri interi è molto semplice, perché ci si limita a tenere conto del riporto ottenuto nelle fasi precedenti. Per esempio, dovendo sommare $0101\ 1010\ 1100_2$ a $1000\ 0101\ 0111_2$ e potendo operare solo a gruppi di quattro bit per volta: si parte dal primo gruppo di bit meno significativo, 1100_2 e 0111_2 , si sommano i due valori e si ottiene 0011_2 con riporto di uno; si prosegue sommando 1010_2 con 0101_2 aggiungendo il riporto e ottenendo 0000_2 con riporto di uno; si conclude sommando 0101_2 e

1000_2 , aggiungendo il riporto della somma precedente e si ottiene così 1110_2 . Quindi, il risultato è $1110\ 0000\ 0011_2$.

Figura 80.119. Somma per fasi successive, tenendo conto del riporto.

$$\begin{array}{r}
 010110101100 + \\
 100001010111 = \\
 \hline
 111000000011
 \end{array}
 +
 \begin{array}{r}
 0101 + \\
 1000 = \\
 \hline
 1110
 \end{array}
 \begin{array}{r}
 1 \leftarrow \\
 1010 + \\
 0101 = \\
 \hline
 10000
 \end{array}
 \begin{array}{r}
 1 \leftarrow \\
 1100 + \\
 0111 = \\
 \hline
 10011
 \end{array}$$

riporto —————

Nella sottrazione tra numeri senza segno, il sottraendo va trasformato secondo il complemento a due, quindi si esegue la somma e si considera che ci deve essere un riporto, altrimenti significa che il sottraendo è maggiore del minuendo. Quando si deve eseguire la sottrazione a gruppi di cifre più piccoli di quelli che richiede il valore per essere rappresentato, si può procedere in modo simile a quello che si usa con la somma, con la differenza che «l'assenza del riporto» indica la richiesta di prendere a prestito una cifra.

Per comprendere il procedimento è meglio partire da un esempio. In questo caso si utilizzano i valori già visti, ma invece di sommarli si vuole eseguire la sottrazione. Per la precisione, si intende prendere $1000\ 0101\ 0111_2$ come minuendo e $0101\ 1010\ 1100_2$ come sottraendo. Anche in questo caso si suppone di poter eseguire le operazioni solo a gruppi di quattro bit. Si esegue il complemento a due dei tre gruppetti di quattro bit del sottraendo, in modo indipendente, ottenendo: 1011_2 , 0110_2 , 0100_2 . A questo punto si eseguono le somme, a partire dal gruppo meno significativo. La prima somma,

$0111_2 + 0100_2$, dà 1011_2 , senza riporto, pertanto occorre prendere a prestito una cifra dal gruppo successivo: ciò significa che va eseguita la somma del gruppo successivo, sottraendo una unità dal risultato: $0101_2 + 0110_2 - 0001_2 = 1010_2$. Anche per il secondo gruppo non si ottiene il riporto della somma, così, anche dal terzo gruppo di bit occorre prendere a prestito una cifra: $1000_2 + 1011_2 - 0001_2 = 0010_2$. L'ultima volta la somma genera il riporto (da ignorare) che conferma la correttezza del risultato complessivo, ovvero che la sottrazione è avvenuta con successo.

Va però ricordato il problema legato allo zero, il cui complemento a due dà sempre zero. Se si cambiano i valori dell'esempio, lasciando come minuendo quello precedente, $1000\ 0101\ 0111_2$, ma modificando il sottraendo in modo da avere le ultime quattro cifre a zero, $0101\ 1010\ 0000_2$, il procedimento descritto non funziona più. Infatti, il complemento a due di 0000_2 rimane 0000_2 e se si somma questo a 0111_2 si ottiene lo stesso valore, ma senza riporti. In questo caso, nonostante l'assenza del riporto, il gruppo dei quattro bit successivi, del sottraendo, va trasformato con il complemento a due, senza togliere l'unità che sarebbe prevista secondo l'esempio precedente. In pratica, per poter eseguire la sottrazione per fasi successive, occorre definire un concetto diverso: il prestito (*borrow*) che non deve scattare quando si sottrae un valore pari a zero.

Se il complemento a due viene ottenuto passando per il complemento a uno, con l'aggiunta di una cifra, si può spiegare in modo più semplice il procedimento della sottrazione per fasi successive: invece di calcolare il complemento a due dei vari tronconi, si calcola semplicemente il complemento a uno e al gruppo meno significativo si aggiunge una unità per ottenere lì l'equivalente di un complemento

a due. Successivamente, il riporto delle somme eseguite va aggiunto al gruppo adiacente più significativo, come si farebbe con la somma: se la sottrazione del gruppo precedente non ha bisogno del prestito di una cifra, si ottiene l'aggiunta una unità al gruppo successivo.

Figura 80.120. Sottrazione per fasi successive, tenendo conto del prestito delle cifre.

$$\begin{array}{r}
 \text{complemento a uno} \cdots \\
 100001010111 - \\
 \underline{010110101100} = \\
 001010101011
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{r}
 \begin{array}{ccc}
 0 & 0 & 1 \\
 1000+ & 0101+ & 0111+ \\
 \downarrow & \downarrow & \downarrow \\
 1010= & 0101= & 0011= \\
 \hline
 10010 & 01010 & 01011
 \end{array} \\
 \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \\
 \text{riporto del prestito di una cifra}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \swarrow \\
 \text{si somma una} \\
 \text{unità per ottenere} \\
 \text{il complemento a due}
 \end{array}$$

riporto da ignorare che conferma il successo della sottrazione nel caso di valori senza segno

Figura 80.121. Verifica del procedimento anche in presenza di un sottraendo a zero.

$$\begin{array}{r}
 \text{complemento a uno} \cdots \\
 100001010111 - \\
 \underline{010110100000} = \\
 001010110111
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{r}
 \begin{array}{ccc}
 0 & 1 & 1 \\
 1000+ & 0101+ & 0111+ \\
 \downarrow & \downarrow & \downarrow \\
 1010= & 0101= & 1111= \\
 \hline
 10010 & 01011 & 10111
 \end{array} \\
 \uparrow \quad \uparrow \\
 \text{riporto del prestito di una cifra}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \swarrow \\
 \text{si somma una} \\
 \text{unità per ottenere} \\
 \text{il complemento a due}
 \end{array}$$

riporto da ignorare che conferma il successo della sottrazione nel caso di valori senza segno

La sottrazione per fasi successive funziona anche con valori che,

complessivamente, hanno un segno. L'unica differenza sta nel modo di valutare il risultato complessivo: l'ultimo gruppo di cifre a essere considerato (quello più significativo) è quello che contiene il segno ed è il segno del risultato che deve essere coerente, per stabilire se ciò che si è ottenuto è valido. Pertanto, nel caso di valori con segno, il riporto finale si ignora, esattamente come si fa quando la sottrazione avviene in una fase sola, mentre l'esistenza o meno del traboccamento deriva dal confronto della cifra più significativa: se la sottrazione, dopo la trasformazione in somma con il complemento, implica la somma valori con lo stesso segno, il risultato deve ancora avere quel segno, altrimenti c'è il traboccamento.

Se si volessero considerare gli ultimi due esempi come la sottrazione di valori con segno, il minuendo si intenderebbe un valore negativo, mentre il sottraendo sarebbe un valore positivo. Attraverso il complemento si passa alla somma di due valori negativi, ma dal momento che si ottiene un risultato con segno positivo, ciò manifesta un traboccamento, ovvero un risultato errato, perché non contenibile nello spazio disponibile.

80.6 Scorrimenti, rotazioni, operazioni logiche

Le operazioni più semplici che si possono compiere con un microprocessore sono quelle che riguardano la logica booleana e lo scorrimento dei bit. Proprio per la loro semplicità è importante conoscere alcune applicazioni interessanti di questi procedimenti elaborativi.

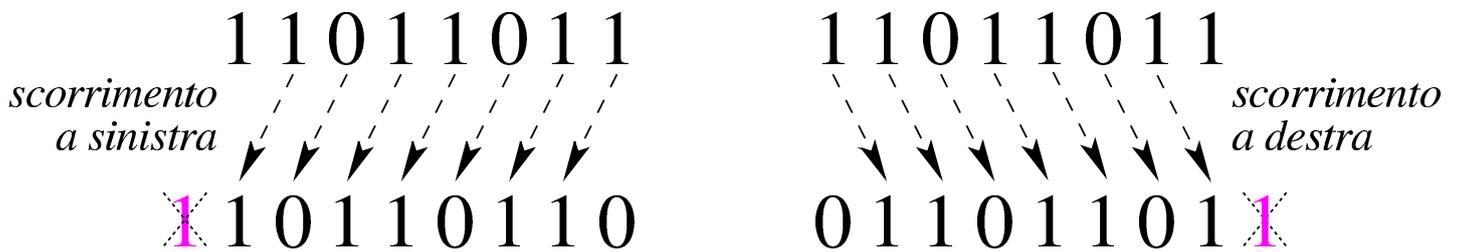


80.6.1 Scorrimento logico

«

Lo scorrimento «logico» consiste nel fare scalare le cifre di un numero binario, verso sinistra (verso la parte più significativa) o verso destra (verso la parte meno significativa). Nell'eseguire questo scorrimento, da un lato si perde una cifra, mentre dall'altro si acquista uno zero.

Figura 80.122. Scorrimento logico a sinistra, perdendo le cifre più significative e scorrimento logico a destra, perdendo le cifre meno significative.



Lo scorrimento di una posizione verso sinistra corrisponde alla moltiplicazione del valore per due, mentre lo scorrimento a destra corrisponde a una divisione intera per due; scorrimenti di n posizioni rappresentano moltiplicazioni e divisioni per 2^n . Le cifre che si perdono nello scorrimento a sinistra si possono considerare come il riporto della moltiplicazione, mentre le cifre che si perdono nello scorrimento a destra sono il resto della divisione.

80.6.1.1 Esercizio

«

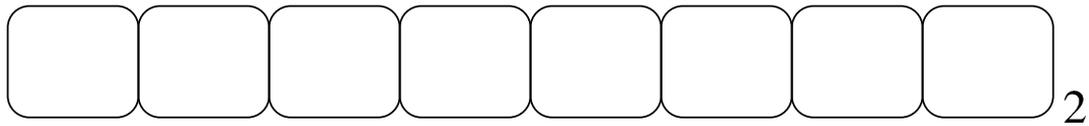
Si esegua lo scorrimento logico a sinistra (di una sola cifra) del valore 11010101_2 .

--	--	--	--	--	--	--	--

2

80.6.1.2 Esercizio

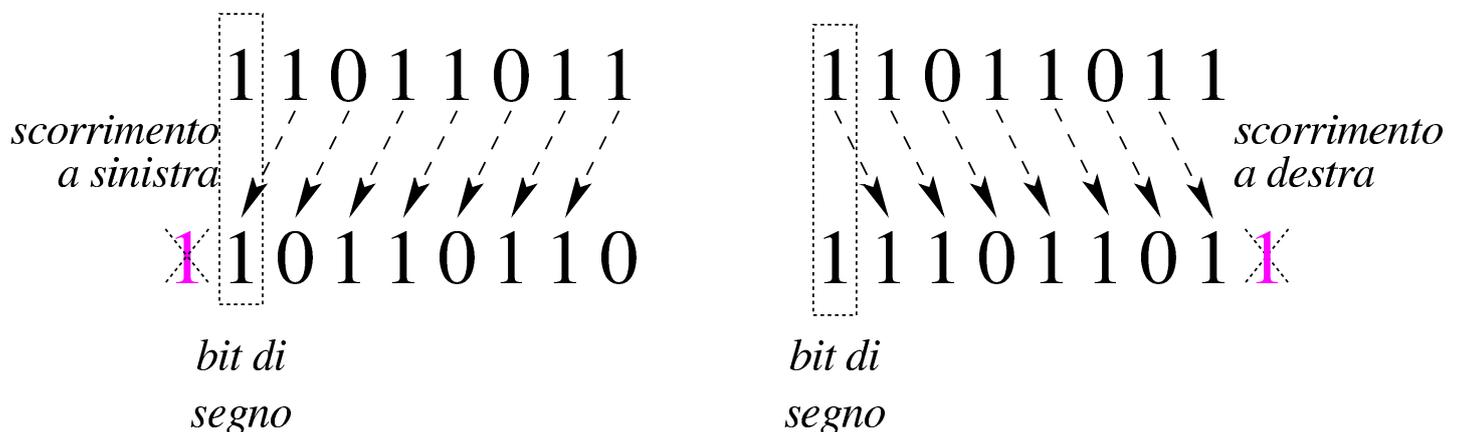
Si esegua lo scorrimento logico a destra (di una sola cifra) del valore 11010101_2 .



80.6.2 Scorrimento aritmetico

Il tipo di scorrimento descritto nella sezione precedente, se utilizzato per eseguire moltiplicazioni e divisioni, va bene solo per valori senza segno. Se si intende fare lo scorrimento di un valore con segno, occorre distinguere due casi: lo scorrimento a sinistra è valido se il risultato non cambia di segno; lo scorrimento a destra implica il mantenimento del bit che rappresenta il segno e l'aggiunta di cifre uguali a quella che rappresenta il segno stesso.

Figura 80.125. Scorrimento aritmetico a sinistra e a destra, di un valore negativo.



80.6.2.1 Esercizio



Si esegua lo scorrimento aritmetico a sinistra (di una sola cifra) del valore con segno 01010101_2 .



Il risultato dello scorrimento è valido?

80.6.2.2 Esercizio



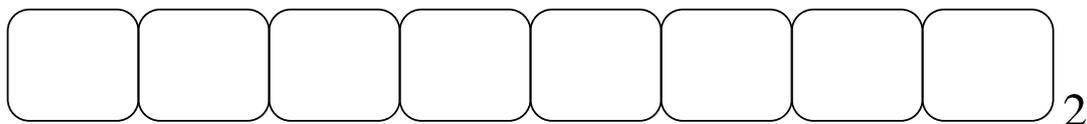
Si esegua lo scorrimento aritmetico a destra (di una sola cifra) del valore con segno 01010101_2 .



80.6.2.3 Esercizio



Si esegua lo scorrimento aritmetico a destra (di una sola cifra) del valore con segno 11010101_2 .



80.6.3 Moltiplicazione



La moltiplicazione si ottiene attraverso diverse fasi di scorrimento e somma di un valore, dove però il risultato richiede un numero doppio di cifre rispetto a quelle usate per il moltiplicando e il moltiplicatore. Il procedimento di moltiplicazione deve avvenire sempre con valori senza segno. Se i valori si intendono con segno, quando sono negativi occorre farne prima il complemento a due, in modo da portarli a valori positivi, quindi occorre decidere se il risultato va preso così

come viene o se va invertito a sua volta con il complemento a due: se i valori moltiplicati hanno segno diverso tra loro, il risultato deve essere trasformato con il complemento a due per renderlo negativo, altrimenti il risultato è sempre positivo.

Figura 80.129. Moltiplicazione.

moltiplicazione di valori senza segno

$$\begin{array}{r}
 1011 \times \\
 1101 = \\
 \hline
 00001011 + \\
 00000000 + \\
 00101100 + \\
 01011000 = \\
 \hline
 10001111
 \end{array}$$

moltiplicazione di valori con segno diverso

$$\begin{array}{r}
 1011 \times \xrightarrow{\text{complemento a due}} 0101 \times \\
 0111 = \qquad \qquad \qquad 0111 = \\
 \hline
 11011101 \xleftarrow{\text{complemento a due}} \begin{array}{r}
 00000101 + \\
 00001010 + \\
 00010100 + \\
 00000000 = \\
 \hline
 00100011
 \end{array}
 \end{array}$$

80.6.4 Divisione

La divisione si ottiene attraverso diverse fasi di scorrimento di un valore, che di volta in volta viene sottratto al dividendo, ma solo se la sottrazione è possibile effettivamente. Il procedimento di divisione deve avvenire sempre con valori senza segno. Se i valori si intendono con segno, quando sono negativi occorre farne prima il complemento a due, in modo da portarli a valori positivi, quindi occorre decidere se il risultato va preso così come viene o se va invertito a sua volta con il complemento a due: se dividendo e divisore hanno segni diversi tra loro, il risultato deve essere trasformato con il complemento a due per renderlo negativo, altrimenti il risultato è sempre positivo.

Figura 80.130. Divisione: i valori sono intesi senza segno.

$$11011101 \div 0110 = 00100100$$

11000000
 00011101
 00000000
 00011101
 00000000
 00011101
 00011000
 00000101
 00000000
 00000101
 00000000
 00000101 *resto della divisione intera*

$221 : 6 = 36$
 con il resto di 5

80.6.5 Rotazione



La rotazione è uno scorrimento dove le cifre che si perdono da una parte rientrano dall'altra. Esistono due tipi di rotazione; uno «normale» e l'altro che include nella rotazione il bit del riporto. Dal momento che la rotazione non si presta per i calcoli matematici, di solito non viene considerato il segno.

Figura 80.131. Rotazione normale.

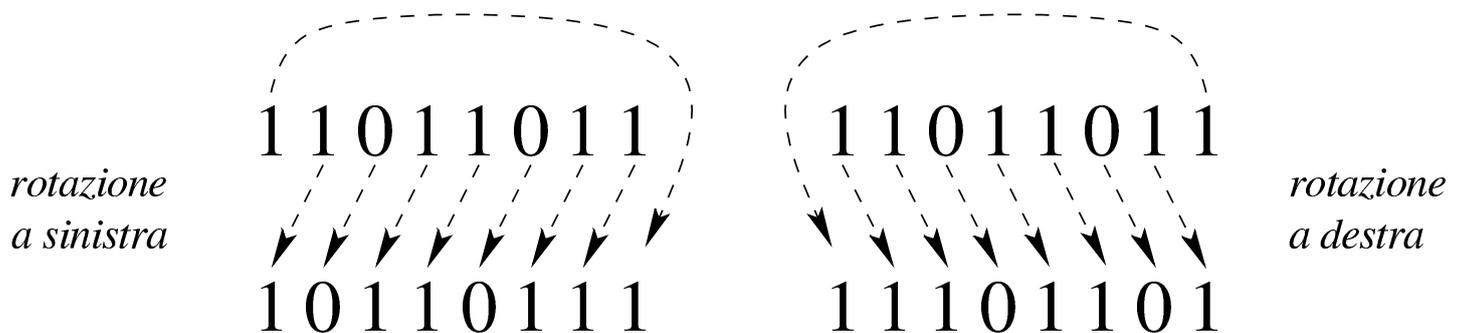
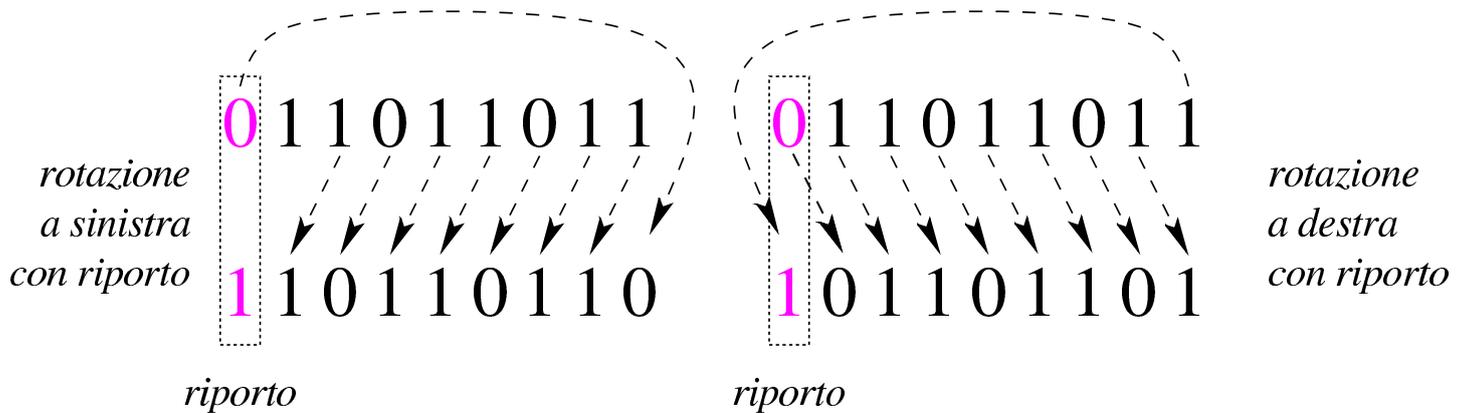


Figura 80.132. Rotazione con riporto.



80.6.6 Operatori logici

Gli operatori logici si possono applicare anche a valori composti da più cifre binarie. «

Figura 80.133. AND e OR.

1 1 0 1 1 0 1 1 <i>a</i>	1 1 0 1 1 0 1 1 <i>a</i>
0 1 1 0 1 1 0 1 <i>b</i>	0 1 1 0 1 1 0 1 <i>b</i>
<hr style="width: 100%; border: 0.5px solid black;"/>	<hr style="width: 100%; border: 0.5px solid black;"/>
0 1 0 0 1 0 0 1 <i>a AND b</i>	1 1 1 1 1 1 1 1 <i>a OR b</i>

Figura 80.134. XOR e NOT.

1 1 0 1 1 0 1 1 <i>a</i>	1 1 0 1 1 0 1 1 <i>a</i>
0 1 1 0 1 1 0 1 <i>b</i>	<hr style="width: 100%; border: 0.5px solid black;"/>
<hr style="width: 100%; border: 0.5px solid black;"/>	<hr style="width: 100%; border: 0.5px solid black;"/>
1 0 1 1 0 1 1 0 <i>a XOR b</i>	0 0 1 0 0 1 0 0 <i>NOT a</i>

È importante osservare che l'operatore NOT esegue in pratica il complemento a uno di un valore.

Capita spesso di trovare in un sorgente scritto in un linguaggio assembler un'istruzione che assegna a un registro il risultato dell'operatore XOR su se stesso. Ciò si fa, evidentemente, per azzerarne

80.6.6.4 Esercizio

Eseguire l'operazione seguente, considerando i valori privi di segno:
NOT 0010010101011111_2 .

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

₂

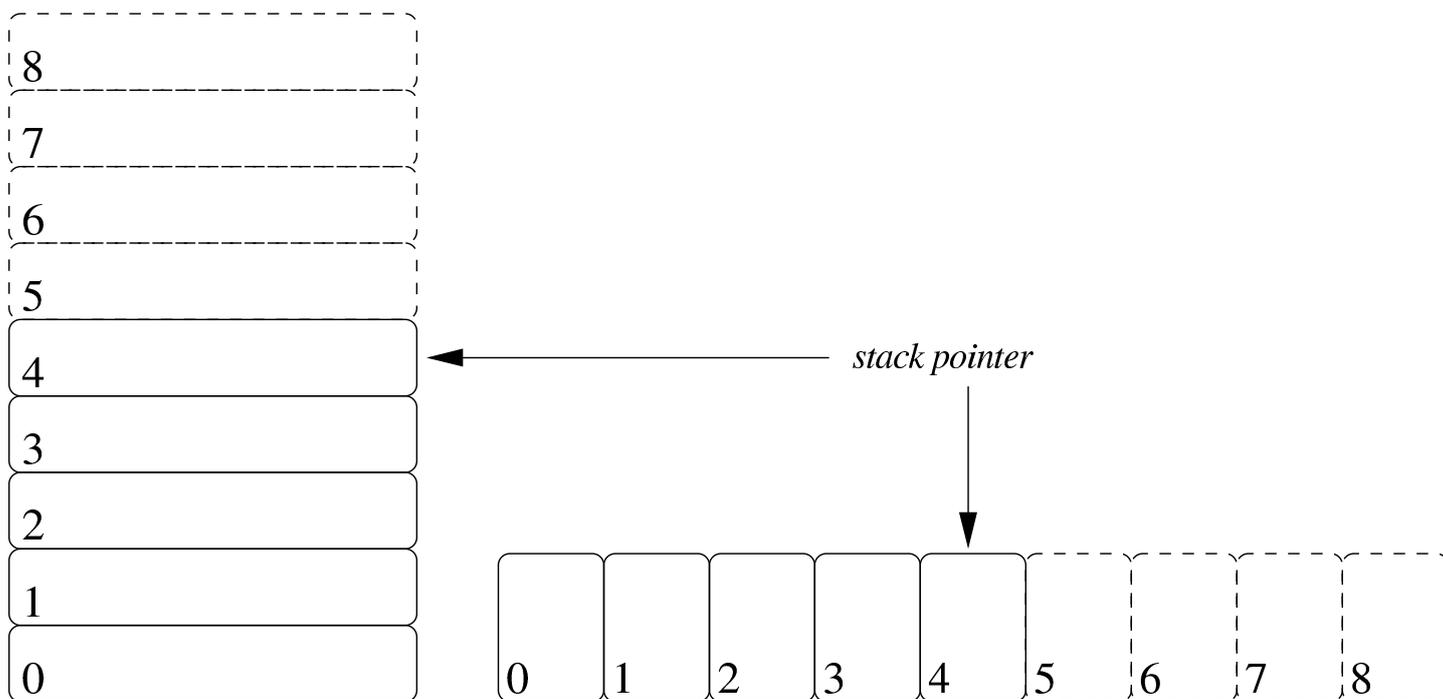
80.7 Organizzazione della memoria

Nello studio del linguaggio C è importante avere un'idea di come venga gestita la memoria di un elaboratore, molto vicina a ciò che si percepirebbe usando direttamente il linguaggio della CPU.

80.7.1 Pila per salvare i dati

Quando si scrive con un linguaggio di programmazione molto vicino a quello effettivo del microprocessore, si ha normalmente a disposizione una pila di elementi omogenei (*stack*), usata per accumulare temporaneamente delle informazioni, da espellere poi in senso inverso. Questa pila è gestita attraverso un vettore, dove l'ultimo elemento (quello superiore) è individuato attraverso un indice noto come *stack pointer* e tutti gli elementi della pila sono comunque accessibili, in lettura e in sovrascrittura, se si conosce la loro posizione relativa.

Figura 80.140. Esempio di una pila che può contenere al massimo nove elementi, rappresentata nel modo tradizionale, oppure distesa, come si fa per i vettori. Gli elementi che si trovano oltre l'indice (lo *stack pointer*) non sono più disponibili, mentre gli altri possono essere letti e modificati senza doverli estrarre dalla pila.



Per accumulare un dato nella pila (*push*) si incrementa di una unità l'indice e lo si inserisce in quel nuovo elemento. Per estrarre l'ultimo elemento dalla pila (*pop*) si legge il contenuto di quello corrispondente all'indice e si decrementa l'indice di una unità.

80.7.2 Chiamate di funzioni

«

I linguaggi di programmazione più vicini alla realtà fisica della memoria di un elaboratore, possono disporre solo di variabili globali ed eventualmente di una pila, realizzata attraverso un vettore, come descritto nella sezione precedente. In questa situazione, la chiamata di una funzione può avvenire solo passando i parametri in uno spazio

di memoria condiviso da tutto il programma. Ma per poter generalizzare le funzioni e per consentire la ricorsione, ovvero per rendere le funzioni *rientranti*, il passaggio dei parametri deve avvenire attraverso la pila in questione.

Per mostrare un esempio che consenta di comprendere il meccanismo, si può osservare l'esempio seguente, schematizzato attraverso una pseudocodifica: la funzione '**SOMMA**' prevede l'uso di due parametri (ovvero due argomenti nella chiamata) e di una variabile «locale». Per chiamare la funzione, occorre mettere i valori dei parametri nella pila; successivamente, si dichiara la stessa variabile locale nella pila. Si consideri che il programma inizia e finisce nella funzione '**MAIN**', all'interno della quale si fa la chiamata della funzione '**SOMMA**':

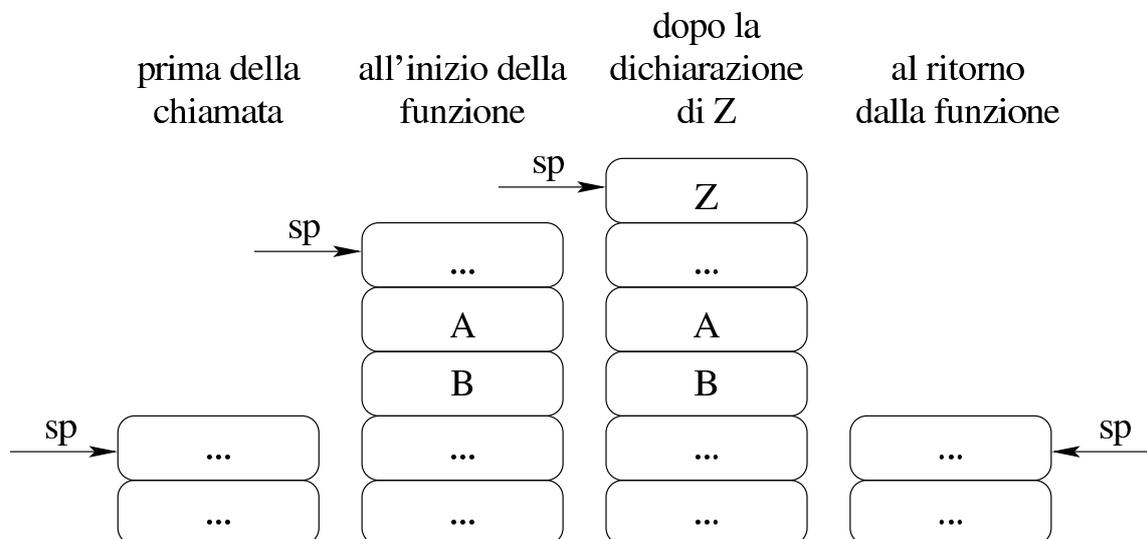
```
SOMMA (X, Y)
    LOCAL Z INTEGER
    Z := X + Y
    RETURN Z
END SOMMA

MAIN ()
    LOCAL A INTEGER
    LOCAL B INTEGER
    LOCAL C INTEGER
    A := 3
    B := 4
    C := SOMMA (A, B)
END MAIN
```

Nel disegno successivo, si schematizza ciò che accade nella pila (nel vettore che rappresenta la pila dei dati), dove si vede che inizialmente c'è una situazione indefinita, con l'indice «sp» (*stack pointer*) in

una certa posizione. Quando viene eseguita la chiamata della funzione, automaticamente si incrementa la pila inserendo gli argomenti della chiamata (qui si mettono in ordine inverso, come si fa nel linguaggio C), mettendo in cima anche altre informazioni che nello schema non vengono chiarite (nel disegno appare un elemento con dei puntini di sospensione).

Figura 80.142. Situazione della pila nelle varie fasi della chiamata della funzione «**SOMMA**».



La variabile locale «Z» viene allocata in cima alla pila, incrementando ulteriormente l'indice «sp». Al termine, la funzione trasmette in qualche modo il proprio risultato (tale modalità non viene chiarita qui e dipende dalle convenzioni di chiamata) e la pila viene riportata alla sua condizione iniziale.

Dal momento che l'esempio di programma contiene dei valori particolari, il disegno di ciò che succede alla pila dei dati può essere reso più preciso, mettendo ciò che contengono effettivamente le varie celle della pila.

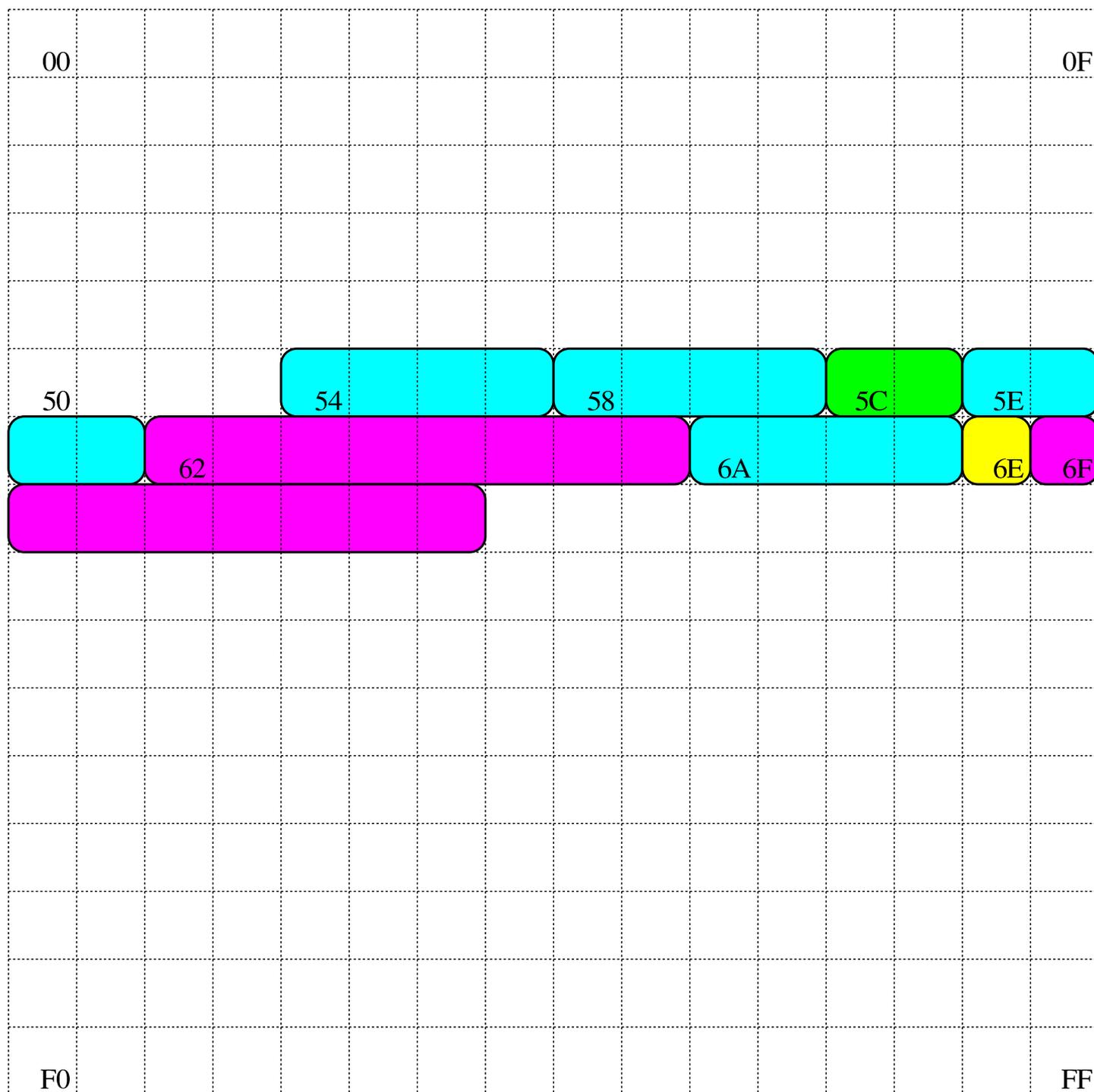
Figura 80.143. Situazione della pila nelle varie fasi della chiamata della funzione 'SOMMA', osservando i contenuti delle varie celle.



80.7.3 Variabili e array

Con un linguaggio di programmazione molto vicino alla realtà fisica dell'elaboratore, la memoria centrale viene vista come un vettore di celle uniformi, corrispondenti normalmente a un byte. All'interno di tale vettore si distendono tutti i dati gestiti, compresa la pila descritta nelle prime sezioni del capitolo. In questo modo, le variabili in memoria si raggiungono attraverso un indirizzo che individua il primo byte che le compone ed è compito del programma il sapere di quanti byte sono composte complessivamente. <<

Figura 80.144. Esempio di mappa di una memoria di soli 256 byte, dove sono evidenziate alcune variabili. Gli indirizzi dei byte della memoria vanno da 00_{16} a FF_{16} .

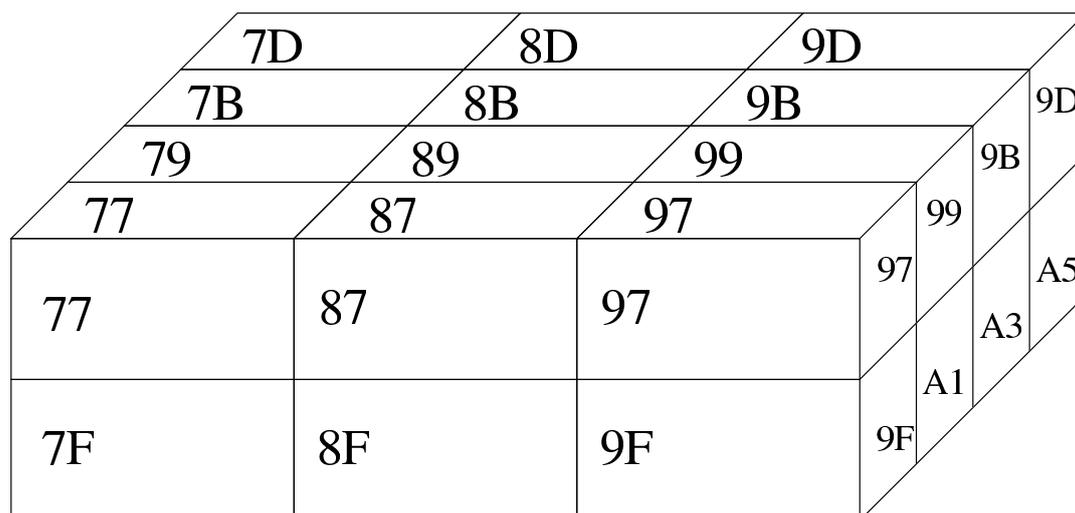


Nel disegno in cui si ipotizza una memoria complessiva di 256 byte, sono state evidenziate alcune aree di memoria:

Indirizzo	Dimensione	Indirizzo	Dimensione
54 ₁₆	4 byte	58 ₁₆	4 byte
5C ₁₆	2 byte	5E ₁₆	4 byte
62 ₁₆	8 byte	6A ₁₆	4 byte
6E ₁₆	1 byte	6F ₁₆	8 byte

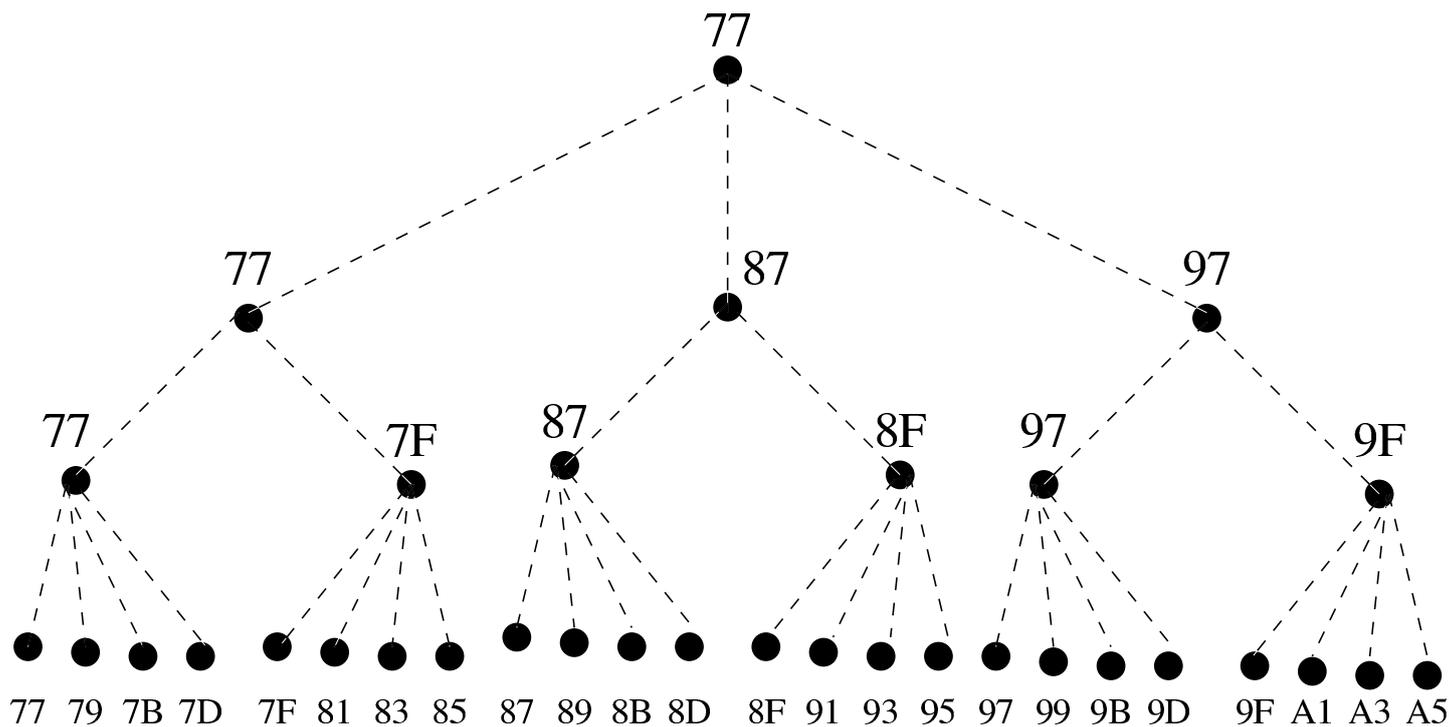
Con una gestione di questo tipo della memoria, la rappresentazione degli array richiede un po' di impegno da parte del programmatore. Nella figura successiva si rappresenta una matrice a tre dimensioni; per ora si ignorino i codici numerici associati alle celle visibili.

Figura 80.146. La matrice a tre dimensioni che si vuole rappresentare, secondo un modello spaziale. I numeri che appaiono servono a trovare successivamente l'abbinamento con le celle di memoria utilizzate.



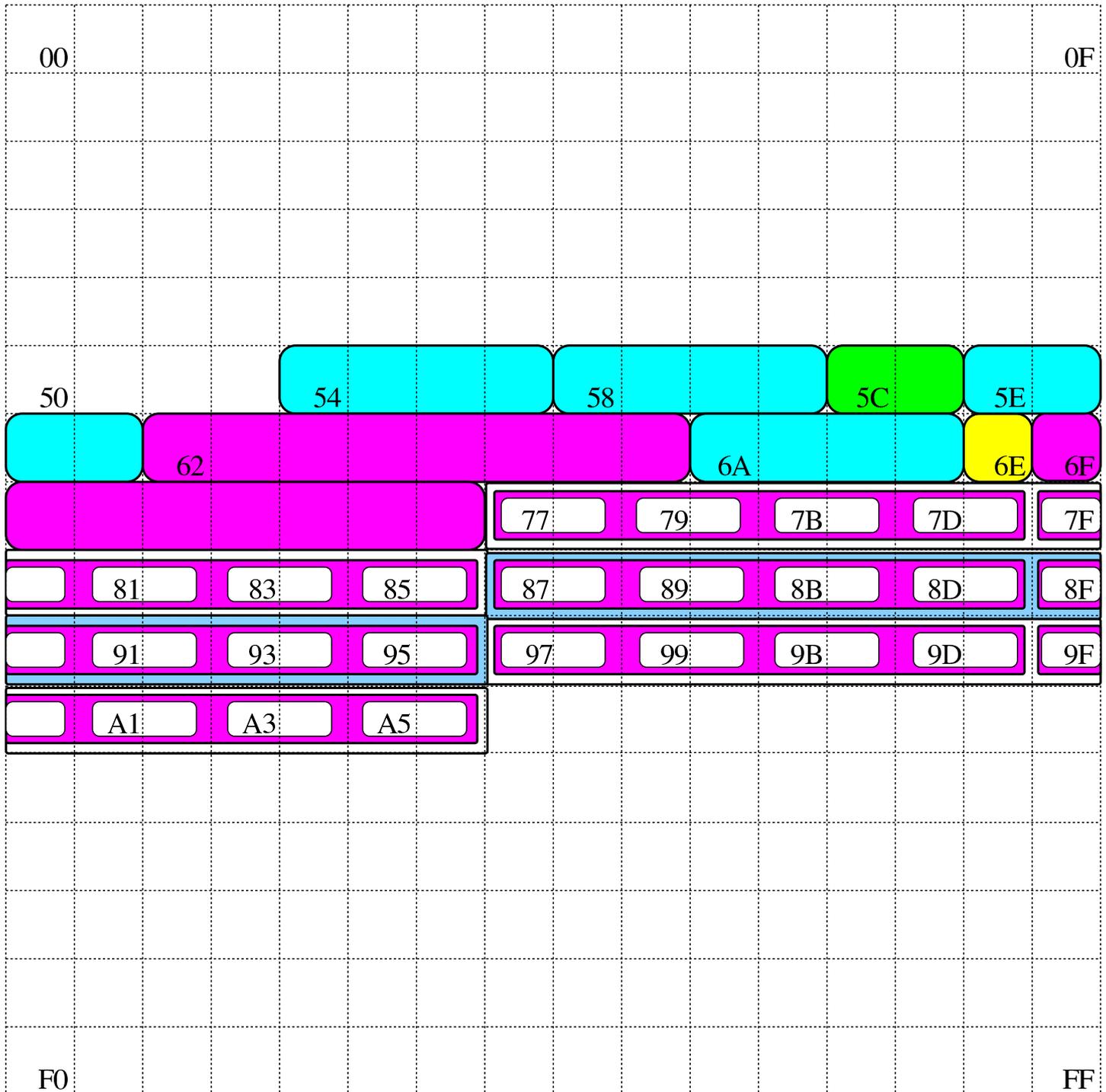
Dal momento che la rappresentazione tridimensionale rischia di creare confusione, quando si devono rappresentare matrici che hanno più di due dimensioni, è più conveniente pensare a strutture ad albero. Nella figura successiva viene tradotta in forma di albero la matrice rappresentata precedentemente.

Figura 80.147. La matrice a tre dimensioni che si vuole rappresentare, tradotta in uno schema gerarchico (ad albero).



Si suppone di rappresentare la matrice in questione nella memoria dell'elaboratore, dove ogni elemento terminale contiene due byte. Supponendo di allocare l'array a partire dall'indirizzo 77_{16} nella mappa di memoria già descritta, si potrebbe ottenere quanto si vede nella figura successiva. A questo punto, si può vedere la corrispondenza tra gli indirizzi dei vari componenti dell'array e le figure già mostrate.

Figura 80.148. Esempio di mappa di memoria in cui si distende un array che rappresenta una matrice a tre dimensioni con tre elementi contenenti ognuno due elementi che a loro volta contengono quattro elementi da due byte.



Si pone quindi il problema di scandire gli elementi dell'array. Con-

siderando che array ha dimensioni «3,2,4» e definendo che gli indici partano da zero, l'elemento [0,0,0] corrisponde alla coppia di byte che inizia all'indirizzo 77_{16} , mentre l'elemento [2,1,3] corrisponde all'indirizzo $A5_{16}$. Per calcolare l'indirizzo corrispondente a un certo elemento occorre usare la formula seguente, dove: le variabili I , J , K rappresentano la dimensioni dei componenti; le variabili i , j , k rappresentano l'indice dell'elemento cercato; la variabile A rappresenta l'indirizzo iniziale dell'array; la variabile s rappresenta la dimensione in byte degli elementi terminali dell'array.

$$A + (i \cdot J \cdot K \cdot s + j \cdot K \cdot s + k \cdot s)$$

$$A + s \cdot (i \cdot J \cdot K + j \cdot K + k)$$

Si vuole calcolare la posizione dell'elemento 2,0,1. Per facilitare i conti a livello umano, si converte l'indirizzo iniziale dell'array in base dieci: $77_{16} = 119_{10}$:

$$119 + 2 \cdot (2 \cdot 2 \cdot 4 + 0 \cdot 4 + 1) = 153$$

Il valore 153_{10} si traduce in base sedici in 99_{16} , che corrisponde effettivamente all'elemento cercato: terzo elemento principale, all'interno del quale si cerca il primo elemento, all'interno del quale si cerca il secondo elemento finale.

80.7.3.1 Esercizio

«

Una certa variabile occupa quattro unità di memoria, a partire dall'indirizzo $2F_{16}$. Qual è l'indirizzo dell'ultima unità di memoria occupata dalla variabile?

Indirizzo iniziale	Indirizzo dell'ultima unità di memoria della variabile
$2F_{16}$	

80.7.3.2 Esercizio

In memoria viene rappresentato un array di sette elementi da quattro unità di memoria ciascuno. Se l'indirizzo iniziale di questo array è 17_{16} , qual è l'indirizzo dell'ultima cella di memoria usata da questo array?

Indirizzo iniziale	Indirizzo dell'ultima unità di memoria dell'array
17_{16}	

80.7.3.3 Esercizio

In memoria viene rappresentato un array di elementi da quattro unità di memoria ciascuno. Se l'indirizzo iniziale di questo array è 17_{16} , qual è l'indirizzo iniziale del secondo elemento dell'array?

Indirizzo iniziale	Indirizzo del secondo elemento dell'array
17_{16}	

80.7.3.4 Esercizio

«

In memoria viene rappresentato un array di n elementi da quattro unità di memoria ciascuno. Se l'indirizzo iniziale di questo array è 17_{16} , a quale elemento punta l'indirizzo $2B_{16}$?

Indirizzo iniziale	Indirizzo dato	Elemento dell'array
17_{16}	$2B_{16}$	

80.7.3.5 Esercizio

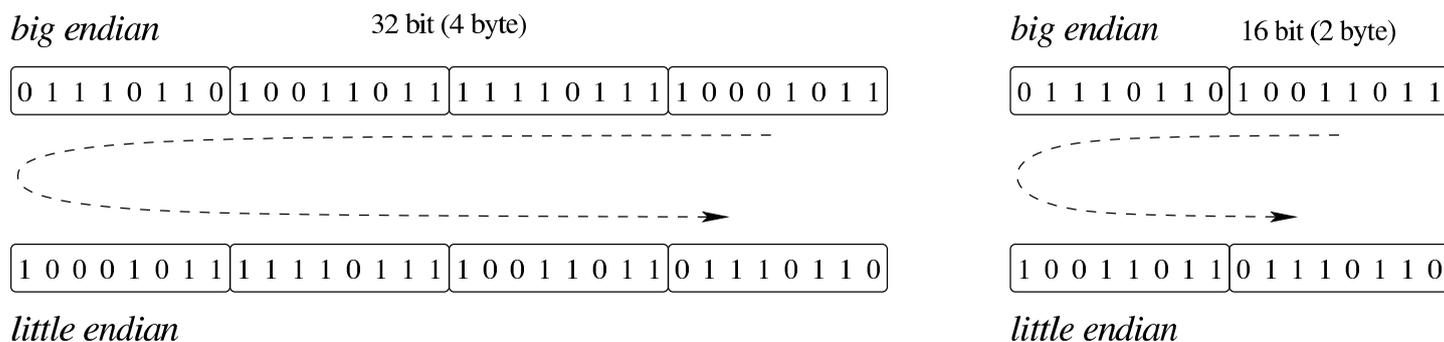
«

In memoria viene rappresentato un array di n elementi da quattro unità di memoria ciascuno. Se l'indirizzo iniziale di questo array è 17_{16} , l'indirizzo 22_{16} potrebbe puntare all'inizio di un certo elemento di questo?

80.7.4 Ordine dei byte

«

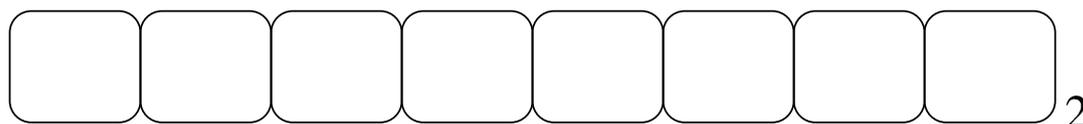
Come già descritto in questo capitolo, normalmente l'accesso alla memoria avviene conoscendo l'indirizzo iniziale dell'informazione cercata, sapendo poi per quanti byte questa si estende. Il microprocessore, a seconda delle proprie caratteristiche e delle istruzioni ricevute, legge e scrive la memoria a gruppetti di byte, più o meno numerosi. Ma l'ordine dei byte che il microprocessore utilizza potrebbe essere diverso da quello che si immagina di solito.

Figura 80.156. Confronto tra *big endian* e *little endian*.

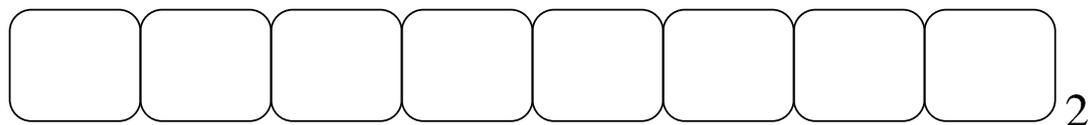
A questo proposito, per quanto riguarda la rappresentazione dei dati nella memoria, si distingue tra *big endian*, corrispondente a una rappresentazione «normale», dove il primo byte è quello più significativo (*big*), e *little endian*, dove la sequenza dei byte è invertita (ma i bit di ogni byte rimangono nella stessa sequenza standard) e il primo byte è quello meno significativo (*little*). La cosa importante da chiarire è che l'effetto dell'inversione nella sequenza porta a risultati differenti, a seconda della quantità di byte che compongono l'insieme letto o scritto simultaneamente dal microprocessore, come si vede nella figura.

80.7.4.1 Esercizio

In memoria viene rappresentata una variabile di 2 byte di lunghezza, a partire dall'indirizzo 21_{16} , contenente il valore 1111110011000000_2 . Se la CPU accede alla memoria secondo la modalità *big endian*, che valore si legge all'indirizzo 21_{16} se si pretende di trovare una variabile da un solo byte? <<



Cosa si legge, invece, se la CPU accede alla memoria secondo la modalità *little endian* (invertita)?

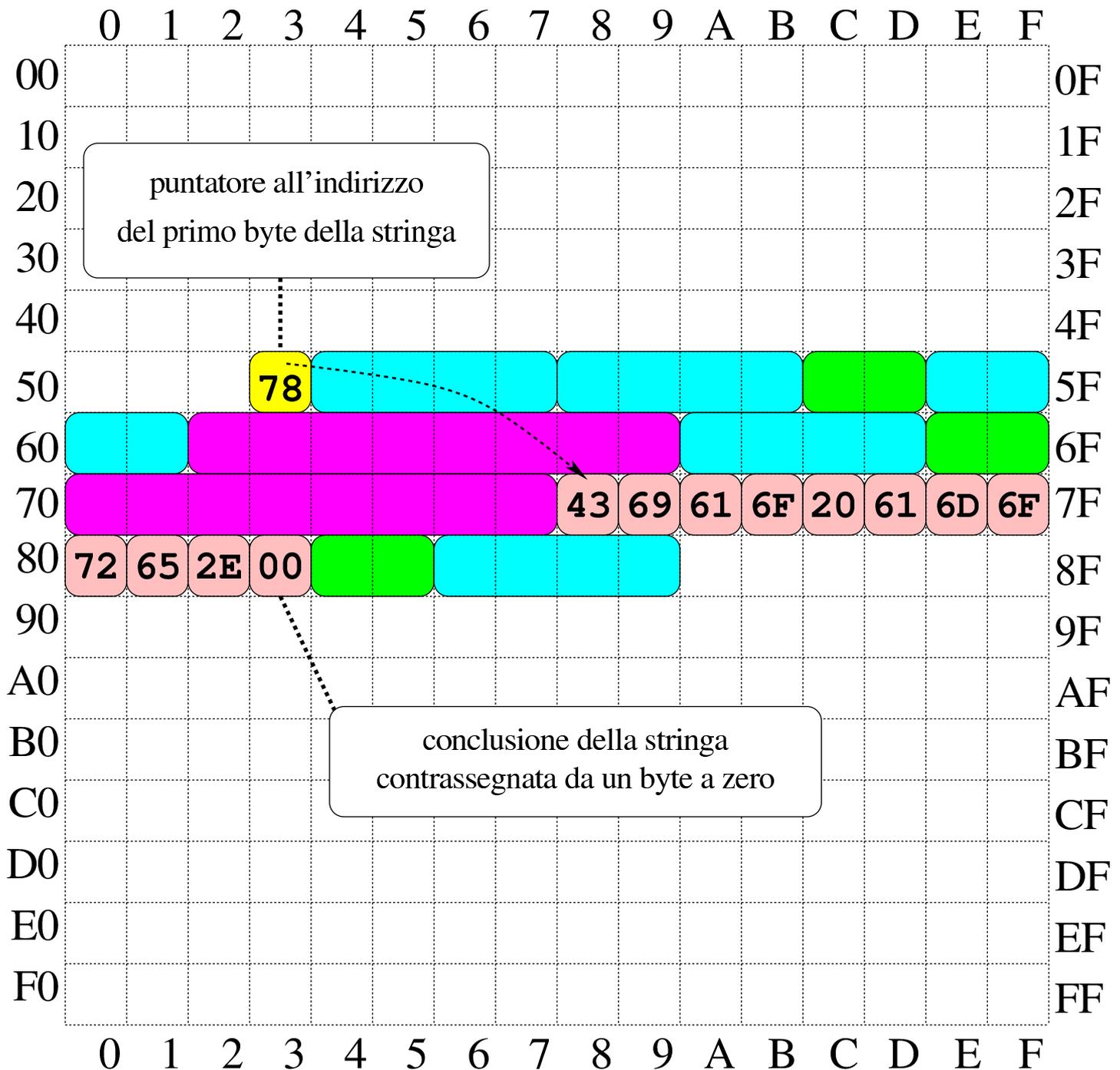


80.7.5 Stringhe, array e puntatori

«

Le stringhe sono rappresentate in memoria come array di caratteri, dove il carattere può impiegare un byte o dimensioni multiple (nel caso di UTF-8, un carattere viene rappresentato utilizzando da uno a quattro byte, a seconda del punto di codifica raggiunto). Il riferimento a una stringa viene fatto come avviene per gli array in generale, attraverso un puntatore all'indirizzo della prima cella di memoria che lo contiene; tuttavia, per non dovere annotare la dimensione di tale array, di norma si conviene che la fine della stringa sia delimitata da un byte a zero, come si vede nell'esempio della figura.

Figura 80.159. Stringa conclusa da un byte a zero (*zero terminated string*), a cui viene fatto riferimento per mezzo di una variabile che contiene il suo indirizzo iniziale. La stringa contiene il testo 'Ciao amore.', secondo la codifica ASCII.



Nella figura si vede che la variabile scalare collocata all'indirizzo 53_{16} contiene un valore da intendere come indirizzo, con il quale si

fa riferimento al primo byte dell'array che rappresenta la stringa (in posizione 78_{16}). La variabile collocata in 53_{16} assume così il ruolo di *variabile puntatore* e, secondo il modello ridotto di memoria della figura, è sufficiente un solo byte per rappresentare un tale puntatore, dal momento che servono soltanto valori da 00_{16} a FF_{16} .

80.7.5.1 Esercizio

«

In memoria viene rappresentata la stringa «Ciao a tutti». Sapendo che ogni carattere utilizza un solo byte e che la stringa è terminata regolarmente con il codice nullo di terminazione (00_{16}), quanti byte occupa la stringa in memoria?

80.7.5.2 Esercizio

«

In memoria viene rappresentata la stringa «Ciao a tutti» (come nell'esercizio precedente). Sapendo che la stringa inizia all'indirizzo $3F_{16}$, a quale indirizzo si trova la lettera «u» di «tutti»?

80.7.5.3 Esercizio

«

Se la memoria dell'elaboratore consente di raggiungere indirizzi da 0000_{16} a $FFFF_{16}$, quanto deve essere grande una variabile scalare che si utilizza come puntatore? Si indichi la quantità di cifre binarie.

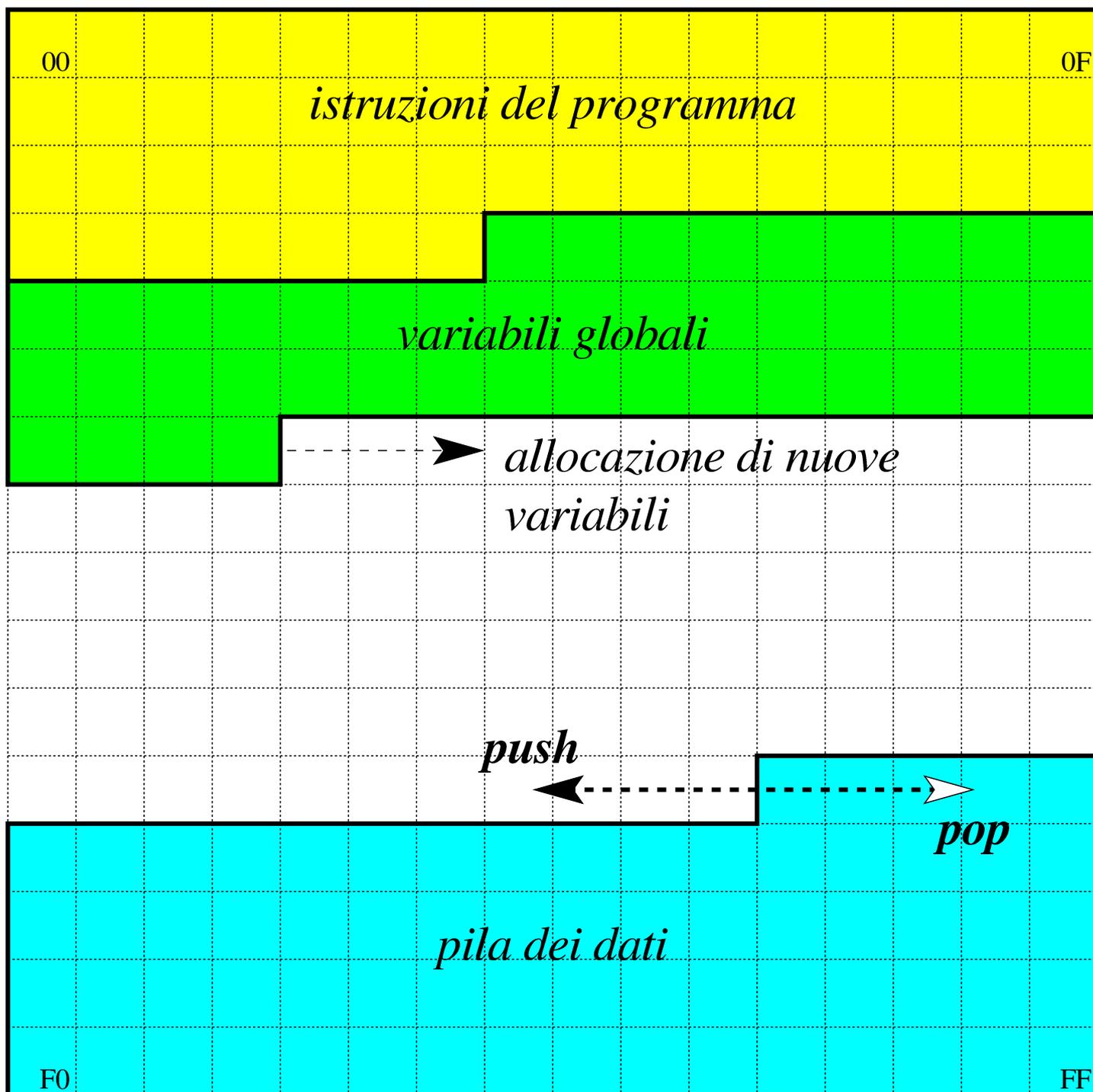
80.7.6 Utilizzo della memoria

«

La memoria dell'elaboratore viene utilizzata sia per contenere i dati, sia per il codice del programma che li utilizza. Ogni programma ha un proprio spazio in memoria, che può essere reale o virtuale; all'interno di questo spazio, la disposizione delle varie componenti potrebbe essere differente. Nei sistemi che si rifanno al modello di

Unix, nella parte più «bassa» della memoria risiede il codice che viene eseguito; subito dopo vengono le variabili globali del programma, mentre dalla parte più «alta» inizia la pila dei dati che cresce verso indirizzi inferiori. Si possono comunque immaginare combinazioni differenti di tale organizzazione, pur rispettando il vincolo di avere tre zone ben distinte per il loro contesto (codice, dati, pila); tuttavia, ci sono situazioni in cui i dati si trovano mescolati al codice, per qualche ragione.

Figura 80.160. Esempio di disposizione delle componenti di un programma in esecuzione in memoria, secondo il modello Unix.



80.8 Riferimenti

- Mario Italiani, Giuseppe Serazzi, *Elementi di informatica*, ETAS libri, 1973, ISBN 8845303632
- Sandro Petrizzelli, *Appunti di elettronica digitale*, http://users.libero.it/sandry/Digitale_01.pdf
- Tony R. Kuphaldt, *Lessons In Electric Circuits, Digital*, <http://www.faqs.org/docs/electric/> , <http://www.faqs.org/docs/electric/Digital/index.html>
- Wikipedia, *Sistema numerico binario*, http://it.wikipedia.org/wiki/Sistema_numerico_binario
- Wikipedia, *IEEE 754*, http://it.wikipedia.org/wiki/IEEE_754
- Jonathan Bartlett, *Programming from the ground up*, 2003, <http://savannah.nongnu.org/projects/pgubook/>
- Paul A. Carter, *PC Assembly Language*, 2006, <http://www.drpaulcarter.com/pcasm/>

80.9 Soluzioni agli esercizi proposti

Esercizio	Soluzione
80.1.2.1	$11110011_2 = 243_{10}$.
80.1.2.2	$01100110_2 = 102_{10}$.
80.1.3.1	$1357_8 = 751_{10}$.
80.1.3.2	$7531_8 = 3929_{10}$.

Esercizio	Soluzione
80.1.4.1	$15AC_{16} = 5548_{10}$.
80.1.4.2	$CF58_{16} = 53080_{10}$.
80.2.1.1	$1234_{10} = 2322_8$.
80.2.1.2	$4321_{10} = 10341_8$.
80.2.2.1	$44221_{10} = ACBD_{16}$.
80.2.2.2	$12244_{10} = 2FD4_{16}$.
80.2.3.1	$1234_{10} = 10011010010_2$.
80.2.3.2	$4321_{10} = 1000011100001_2$.
80.2.4.1	$ABC_{16} = 101010111100_2 = 5274_8$.
80.2.4.2	$7655_8 = 111110101101_2 = FAD_{16}$.
80.3.1.1	$43,21_{10} = 53,15341_8$.
80.3.1.2	$765,4321_{10} = 2FD,6E9E1_{16}$.
80.3.1.3	$21,11_{10} = 10101,00011_2$.
80.3.2.1	$765,432_8 = 501,55078_{10}$.
80.3.2.2	$AB,CD_{16} = 171,80078_{10}$.
80.3.2.3	$101010,110011_2 = 42,79687_{10}$.

Esercizio	Soluzione
80.3.3.1	$76,55_8 = 00111110,10110100_2 = 3E,B4_{16}$.
80.3.3.2	$A7,C1_{16} = 010100111,110000010_2 = 247,602_8$.
80.4.1.1	complemento alla base di $0000123456_{10} = 9999876544_{10}$.
80.4.1.2	complemento alla base di $9999123456_{10} = 0000876544_{10}$.
80.4.2.1	complemento a uno di $0011001001000101_2 = 1100110110111010_2$; complemento a due = 1100110110111011_2 .
80.4.2.2	complemento a uno di $1111001100010101_2 = 0000110011101010_2$; complemento a due = 0000110011101011_2 .
80.4.8.1	$+103_{10} = 0000000001100111_2$.
80.4.8.2	$-103_{10} = 1111111110011001_2$.
80.4.8.3	$111111111110001_2 = -15_{10}$; complemento a due = 000000000001111_2 .
80.4.8.4	$000000000110001_2 = +49_{10}$; complemento a due = 111111111001111_2 ; se 111111111001111_2 fosse inteso senza segno sarebbe uguale a 65487_{10} .
80.4.8.5	da 0_{10} a 2047_{10} indica valori positivi; da 2048_{10} a 4095_{10} indica valori negativi.
80.4.8.6	da 0_{10} a 32767_{10} indica valori positivi; da 32768_{10} a 65535_{10} indica valori negativi.
80.5.1.1	1110001_2 con segno si traduce, a sedici cifre in 111111111100011_2 .

Esercizio	Soluzione
80.5.1.2	000011110001111 ₂ con segno equivale a +3983 ₁₀ , mentre 10001111 ₂ con segno equivale a -113 ₁₀ ; se poi si volesse supporre che la riduzione di cifre mantenga il segno, si avrebbe 00001111 ₂ che equivale a +15 ₁₀ . Pertanto, in questo caso, la riduzione di cifre non può essere valida.
80.5.1.3	11100011 ₂ con segno equivale a -29 ₁₀ ; copiando questo valore in una variabile senza segno, a sedici cifre, si ottiene 0000000011100011 ₂ , pari a 227 ₁₀ . Se, successivamente, si interpreta il nuovo valore con segno, si ottiene +227 ₁₀ , che non corrisponde in alcun modo al valore originale.
80.5.2.1	01010101 ₂ con segno + 01111110 ₂ con segno = 11010011 ₂ con riporto di zero. Il risultato non è valido perché, pur sommando due valori positivi, il segno è diventato negativo.
80.5.2.2	11010101 ₂ con segno + 01111110 ₂ con segno = 01010011 ₂ con riporto di uno. Il risultato della somma tra un numero positivo e un numero negativo è sempre valido.
80.5.2.3	11010101 ₂ con segno + 10000001 ₂ con segno = 01010110 ₂ con riporto di uno. Il risultato non è valido perché si sommano due numeri negativi, ma il risultato è positivo.
80.5.3.1	11010101 ₂ + 10000001 ₂ = 01001011 ₂ con riporto di uno. Il risultato non è valido perché c'è un riporto.
80.5.3.2	11010101 ₂ + 11110110 ₂ = 11001011 ₂ con riporto di uno. Il risultato non è valido perché c'è un riporto.
80.5.3.3	La sottrazione 11010101 ₂ - 11110110 ₂ va trasformata nella somma 11010101 ₂ + 00001010 ₂ = 11011111 ₂ senza riporto. Il risultato non è valido perché manca il riporto (d'altra parte si sta sottraendo un valore più grande del minuendo, pertanto il risultato senza segno non può essere valido).

Esercizio	Soluzione
80.5.3.4	La sottrazione $11010101_2 - 00001111_2$ va trasformata nella somma $11010101_2 + 11110001_2 = 11000110_2$ con riporto di uno. Il risultato è valido perché si ha un riporto
80.6.1.1	Lo scorrimento logico a sinistra di 11010101_2 , di una sola cifra, è pari a 10101010_2 .
80.6.1.2	Lo scorrimento logico a destra di 11010101_2 , di una sola cifra, è pari a 01101010_2 .
80.6.2.1	Lo scorrimento aritmetico a sinistra di 01010101_2 (con segno), di una sola cifra, è pari a 10101010_2 , ma si ottiene un cambiamento di segno e il risultato non è valido.
80.6.2.2	Lo scorrimento aritmetico a destra di 01010101_2 (con segno), di una sola cifra, è pari a 00101010_2 . Il risultato è valido, in quanto è stato possibile preservare il segno e il valore ottenuto è pari alla divisione per due di quello originale.
80.6.2.3	Lo scorrimento aritmetico a destra di 11010101_2 (con segno), di una sola cifra, è pari a 11101010_2 . Il risultato è valido, in quanto è stato possibile preservare il segno e il valore ottenuto è pari alla divisione per due di quello originale.
80.6.6.1	0010010101011111_2 AND $0110001111000011_2 = 0010000101000011_2$.
80.6.6.2	0010010101011111_2 OR $0110001111000011_2 = 0110011111011111_2$.
80.6.6.3	0010010101011111_2 XOR $0110001111000011_2 = 0100011010011100_2$.
80.6.6.4	NOT $0010010101011111_2 = 1101101010100000_2$.

Esercizio	Soluzione
80.7.3.1	L'ultima unità di memoria usata dalla variabile scalare si trova all'indirizzo 32_{16} .
80.7.3.2	L'array è lungo 28 unità di memoria e termina all'indirizzo 32_{16} incluso.
80.7.3.3	L'indirizzo del secondo elemento dell'array è $1B_{16}$.
80.7.3.4	L'indirizzo $2B_{16}$ punta al sesto elemento dell'array.
80.7.3.5	L'indirizzo 22_{16} individua una cella di memoria del terzo elemento dell'array, ma non trattandosi dell'inizio di tale elemento, non è utile come indice dello stesso.
80.7.4.1	In modalità <i>big endian</i> , la variabile che contiene 111110011000000_2 , se viene letta come se fosse costituita da un solo byte, darebbe 1111100_2 , ovvero la porzione più significativa della stessa. Invece, in modalità <i>little endian</i> , ciò che si leggerebbe sarebbe la porzione meno significativa: 11000000_2 .
80.7.5.1	La stringa «Ciao a tutti», terminata regolarmente, occupa 13 byte.
80.7.5.2	Sapendo che la stringa «Ciao a tutti» inizia all'indirizzo $3F_{16}$, la lettera «u» si trova all'indirizzo 47_{16} .
80.7.5.3	La variabile che consenta di rappresentare puntatori per indirizzi da 0000_{16} a $FFFF_{16}$, deve essere almeno da 16 bit (sedici cifre binarie).

¹ Nel contesto riferito alla definizione di un numero in virgola mobile, si possono usare indifferentemente i termini *mantissa* o *significante*, così come sono indifferenti i termini *caratteristica* o *esponente*.

² Si osservi che lo standard IEEE 754 utilizza una «mantissa normalizzata» che indica la frazione di valore tra uno e due: «1,***mantissa***».

Nozioni minime sul linguaggio C



81.1	Primo approccio al linguaggio C	2375
81.1.1	Struttura fondamentale	2375
81.1.2	Ciao mondo!	2378
81.1.3	Compilazione	2380
81.1.4	Emissione dati attraverso «printf()»	2382
81.2	Variabili e tipi del linguaggio C	2383
81.2.1	Bit, byte e caratteri	2384
81.2.2	Tipi primitivi	2385
81.2.3	Costanti letterali comuni	2391
81.2.4	Caratteri privi di rappresentazione grafica 2394	
81.2.5	Valore numerico delle costanti carattere	2398
81.2.6	Campo di azione delle variabili	2400
81.2.7	Dichiarazione delle variabili	2400
81.2.8	Il tipo indefinito: «void»	2402
81.3	Operatori ed espressioni del linguaggio C 2402	
81.3.1	Tipo del risultato di un'espressione	2405
81.3.2	Operatori aritmetici	2406
81.3.3	Operatori di confronto	2410
81.3.4	Operatori logici	2413
81.3.5	Operatori binari	2414

81.3.6	Conversione di tipo	2418
81.3.7	Espressioni multiple	2420
81.4	Strutture di controllo di flusso del linguaggio C	2423
81.4.1	Struttura condizionale: «if»	2423
81.4.2	Struttura di selezione: «switch»	2428
81.4.3	Iterazione con condizione di uscita iniziale: «while» 2433	
81.4.4	Iterazione con condizione di uscita finale: «do-while» 2436	
81.4.5	Ciclo enumerativo: «for»	2437
81.5	Funzioni del linguaggio C	2441
81.5.1	Dichiarazione di un prototipo	2441
81.5.2	Descrizione di una funzione	2443
81.5.3	Vincoli nei nomi	2447
81.5.4	I/O elementare	2448
81.5.5	Restituzione di un valore	2450
81.6	Riferimenti	2453
81.7	Soluzioni agli esercizi proposti	2453
!	2402 2413 != 2402 2410 * 2402 2406 *= 2402 2406 + 2402	
2406	++ 2402 2406 += 2402 2406 / 2402 2406 /*...*/ 2375 //	
2375	/= 2402 2406 0... 2391 0x... 2391 ; 2375 = 2402 2406 ==	
2402 2410	? : 2402 2413 break 2428 2433 2437 case 2428	
char	2385 const 2400 continue 2433 2437 default 2428	
do	2436 double 2385 else 2423 exit () 2450 F 2391 float	

```

2385 for 2437 if 2423 int 2385 L 2391 2391 LL 2391 long
2385 long long 2385 printf() 2382 return 2443 short
2385 signed 2385 switch 2428 U 2391 UL 2391 ULL 2391
unsigned 2385 void 2402 2441 while 2433 # 2375 & 2402
2414 &= 2402 2414 && 2402 2413 ^ 2402 2414 ^= 2402 2414 ~
2402 2414 ~= 2402 2414 \... 2394 \0 2394 \? 2394 \a 2394 \b
2394 \f 2394 \n 2394 \r 2394 \t 2394 \v 2394 \x... 2394 \"
2394 \\ 2394 \' 2394 | 2402 2414 |= 2402 2414 || 2402 2413
{...} 2375 '...' 2391 , 2420 - 2402 2406 -= 2402 2406 -- 2402
2406 < 2402 2410 <= 2402 2410 << 2402 2414 <<= 2402 2414 >
2402 2410 >= 2402 2410 >> 2402 2414 >>= 2402 2414 % 2402
2406 %= 2402 2406

```

81.1 Primo approccio al linguaggio C

Il linguaggio C richiede la presenza di un compilatore per generare un file eseguibile (o interpretabile) dal kernel. Se si dispone di un sistema GNU con i cosiddetti «strumenti di sviluppo», intendendo con questo ciò che serve a ricompilare il kernel, si dovrebbe disporre di tutto quello che è necessario per provare gli esempi di questi capitoli. In alternativa, disponendo solo di un sistema MS-Windows, potrebbe essere utile il pacchetto DevCPP che ha la caratteristica di essere molto semplice da installare.

81.1.1 Struttura fondamentale

Il contenuto di un sorgente in linguaggio C può essere suddiviso in tre parti: commenti, direttive del precompilatore e istruzioni C. I commenti vanno aperti e chiusi attraverso l'uso dei simboli `/*` e `*/`; se poi il compilatore è conforme a standard più recenti, è

ammissibile anche l'uso di `'//'` per introdurre un commento che termina alla fine della riga.

```
/* Questo è un commento che continua  
su più righe e finisce qui. */
```

```
// Qui inizia un altro commento che termina alla fine della  
// riga; pertanto, per ogni riga va ripetuta la sequenza  
// "///" di apertura.
```

Le direttive del precompilatore rappresentano un linguaggio che guida alla compilazione del codice vero e proprio. L'uso più comune di queste direttive viene fatto per includere porzioni di codice sorgente esterne al file. È importante fare attenzione a non confondersi, dal momento che tali istruzioni iniziano con il simbolo `'#'`: non si tratta di commenti.

Il programma C tipico richiede l'inclusione di codice esterno composto da file che terminano con l'estensione `'.h'`. La libreria che viene inclusa più frequentemente è quella necessaria alla gestione dei flussi di standard input, standard output e standard error; si dichiara il suo utilizzo nel modo seguente:

```
#include <stdio.h>
```

Le istruzioni C terminano con un punto e virgola (`';`) e i raggruppamenti di queste (noti come «istruzioni composte») si fanno utilizzando le parentesi graffe (`'{ }'`).¹

```
istruzione ;
```

```
{ istruzione ; istruzione ; istruzione ; }
```

Generalmente, un'istruzione può essere interrotta e ripresa nella riga successiva, dal momento che la sua conclusione è dichiarata chiaramente dal punto e virgola finale. L'istruzione nulla viene rappresentata utilizzando un punto e virgola da solo.

I nomi scelti per identificare ciò che si utilizza all'interno del programma devono seguire regole determinate, definite dal compilatore C a disposizione. Ma per cercare di scrivere codice portabile in altre piattaforme, conviene evitare di sfruttare caratteristiche speciali del proprio ambiente. In particolare:

- un nome può iniziare con una lettera alfabetica e continuare con altre lettere, cifre numeriche e il trattino basso;
- in teoria i nomi potrebbero iniziare anche con il trattino basso, ma è sconsigliabile farlo, se non ci sono motivi validi per questo;²
- nei nomi si distinguono le lettere minuscole da quelle maiuscole (pertanto, **Nome** è diverso da **nome** e da tante altre combinazioni di minuscole e maiuscole).

La lunghezza dei nomi può essere un elemento critico; generalmente la dimensione massima dovrebbe essere di 32 caratteri, ma ci sono versioni di C che ne possono accettare solo una quantità inferiore. In particolare, il compilatore GNU ne accetta molti di più di 32. In ogni caso, il compilatore non rifiuta i nomi troppo lunghi, semplicemente non ne distingue più la differenza oltre un certo punto.

Il codice di un programma C è scomposto in funzioni, dove normalmente l'esecuzione del programma corrisponde alla chiamata della funzione *main()*. Questa funzione può essere dichiarata senza parametri, `int main (void)`, oppure con due parametri precisi: `int main (int argc, char *argv[])`.

81.1.2 Ciao mondo!

«

Come sempre, il modo migliore per introdurre a un linguaggio di programmazione è di proporre un esempio banale, ma funzionante. Al solito si tratta del programma che emette un messaggio e poi termina la sua esecuzione.

Listato 81.3. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*:

<http://codepad.org/vYaJyc7X> , <http://ideone.com/mxSUL> .

```
/*
 *      Ciao mondo!
 */

#include <stdio.h>

/* La funzione main() viene eseguita automaticamente
   all'avvio. */
int main (void)
{
    /* Si limita a emettere un messaggio. */
    printf ("Ciao mondo!\n");

    /* Attende la pressione di un tasto, quindi termina. */
    getchar ();
    return 0;
}
```

Nel programma sono state inserite alcune righe di commento. In particolare, all'inizio, l'asterisco che si trova nella seconda riga ha soltanto un significato estetico, per guidare la vista verso la conclusione del commento stesso.

Il programma si limita a emettere la stringa «Ciao Mondo!» seguita

da un codice di interruzione di riga, rappresentato dal simbolo ‘\n’.

81.1.2.1 Esercizio

Si modifichi l’esempio di programma mostrato, in modo da usare solo commenti del tipo ‘//’. Si può completare a penna il listato successivo

Listato 81.4. Per eseguire l’esercizio attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/Pqit6Nna> , <http://ideone.com/0h1QC>.

```
Ciao mondo!

#include <stdio.h>

La funzione main() viene eseguita automaticamente
all'avvio.

int main (void)
{

    Si limita a emettere un messaggio.

    printf ("Ciao mondo!\n");

    Attende la pressione di un tasto, quindi termina.

    getchar ();
    return 0;
}
```

81.1.2.2 Esercizio



Si modifichi l'esempio di programma mostrato, in modo da emettere il testo seguente, come si può vedere:

```
Il mio primo programma  
scritto in linguaggio C.
```

Si completi per questo lo schema seguente.

Listato 81.6. Per eseguire l'esercizio attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/5Rl7VtD7>, <http://ideone.com/WxWGX>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{

    getchar ();
    return 0;
}
```

81.1.3 Compilazione



Per compilare un programma scritto in C, nell'ambito di un sistema operativo tradizionale, si utilizza generalmente il comando '**cc**', anche se di solito si tratta di un collegamento simbolico al vero compilatore che si ha a disposizione. Supponendo di avere salvato il file dell'esempio con il nome '*ciao.c*', il comando per la sua compilazione è il seguente:

```
$ cc ciao.c [Invio]
```

Quello che si ottiene è il file `'a.out'` che dovrebbe già avere i permessi di esecuzione.

```
$ ./a.out [Invio]
```

Ciao mondo!

Se si desidera compilare il programma definendo un nome diverso per il codice eseguibile finale, si può utilizzare l'opzione standard `'-o'`.

```
$ cc -o ciao ciao.c [Invio]
```

Con questo comando, si ottiene l'eseguibile `'ciao'`.

```
$ ./ciao [Invio]
```

Ciao mondo!

In generale, se ciò è possibile, conviene chiedere al compilatore di mostrare gli avvertimenti (*warning*), senza limitarsi ai soli errori. Pertanto, nel caso il compilatore sia GNU C, è bene usare l'opzione `'-Wall'`:

```
$ cc -Wall -o ciao ciao.c [Invio]
```

81.1.3.1 Esercizio

Quale comando si deve dare per compilare il file `'prova.c'` e ottenere il file eseguibile `'programma'`? «

```
$
```

[Invio]

81.1.4 Emissione dati attraverso «printf()»

<<

L'esempio di programma presentato sopra si avvale della funzione *printf()*³ per emettere il messaggio attraverso lo standard output. Questa funzione è più sofisticata di quanto possa apparire dall'esempio, in quanto permette di comporre il risultato da emettere. Negli esempi più semplici di codice C appare immancabilmente questa funzione, per cui è necessario descrivere subito, almeno in parte, il suo funzionamento.

```
int printf (stringa_di_formato [, espressione] ...);
```

La funzione *printf()* emette attraverso lo standard output la stringa che costituisce il primo parametro, dopo averla rielaborata in base alla presenza di *specificatori di conversione* riferiti alle eventuali espressioni che compongono gli argomenti successivi; inoltre restituisce il numero di caratteri emessi.

L'utilizzo più semplice di *printf()* è quello che è già stato visto, cioè l'emissione di una stringa senza specificatori di conversione (il codice '\n' rappresenta un carattere preciso e non è uno specificatore, piuttosto si tratta di una cosiddetta sequenza di escape).

```
printf ("Ciao mondo!\n");
```

La stringa può contenere degli specificatori di conversione del tipo '%d', '%c', '%f',... e questi fanno ordinatamente riferimento agli argomenti successivi. L'esempio seguente fa in modo che la stringa incorpori il valore del secondo argomento nella posizione in cui appare '%d':

```
printf ("Totale fatturato: %d\n", 12345);
```

Lo specificatore di conversione ‘%d’ stabilisce anche che il valore in questione deve essere trasformato secondo una rappresentazione decimale intera. Per cui, il risultato diviene esattamente quello che ci si aspetta.

```
Totale fatturato: 12345
```

81.1.4.1 Esercizio

Si vuole visualizzare il testo seguente:

```
Imponibile: 1000, IVA: 200.
```

Sulla base delle conoscenze acquisite, si completi l’istruzione seguente:

```
printf ("                ", 1000, 200);
```

81.2 Variabili e tipi del linguaggio C

I tipi di dati elementari gestiti dal linguaggio C dipendono dall’architettura dell’elaboratore sottostante. In questo senso, volendo fare un discorso generale, è difficile definire la dimensione delle variabili numeriche; si possono dare solo delle definizioni relative. Solitamente, il riferimento è costituito dal tipo numerico intero (‘**int**’) la cui dimensione in bit corrisponde a quella della *parola*, ovvero dalla capacità dell’unità aritmetico-logica del microprocessore, oppure a qualunque altra entità che il microprocessore sia in grado di gestire con la massima efficienza. In pratica, con l’architettura x86 a 32 bit, la dimensione di un intero normale è di 32 bit, ma rimane la stessa anche con l’architettura x86 a 64 bit.

I documenti che descrivono lo standard del linguaggio C, definiscono la «dimensione» di una variabile come *rango* (*rank*).

81.2.1 Bit, byte e caratteri

«

A proposito della gestione delle variabili, esistono pochi concetti che sembrano rimanere stabili nel tempo. Il riferimento più importante in assoluto è il byte, che per il linguaggio C è almeno di 8 bit, ma potrebbe essere più grande. Dal punto di vista del linguaggio C, il byte è l'elemento più piccolo che si possa indirizzare nella memoria centrale, questo anche quando la memoria fosse organizzata effettivamente a parole di dimensione maggiore del byte. Per esempio, in un elaboratore che suddivide la memoria in blocchi da 36 bit, si potrebbero avere byte da 9, 12, 18 bit o addirittura 36 bit.⁴

Una volta definito il byte, si considera che il linguaggio C rappresenti ogni variabile scalare come una sequenza continua di byte; pertanto, tutte le variabili scalari sono rappresentate come multipli di byte; di conseguenza anche le variabili strutturate lo sono, con la differenza che in tal caso potrebbero inserirsi dei «buchi» (in byte), dovuti alla necessità di allineare i dati in qualche modo.

Il tipo '**char**' (carattere), indifferentemente se si considera o meno il segno, rappresenta tradizionalmente una variabile numerica che occupa esattamente un byte, pertanto, spesso si confondono i termini «carattere» e «byte», nei documenti che descrivono il linguaggio C.

A causa della capacità limitata che può avere una variabile di tipo '**char**', il linguaggio C distingue tra un insieme di caratteri «minimo» e un insieme «esteso», da rappresentare però in altra forma.

81.2.1.1 Esercizio

Secondo la logica del linguaggio C, se un byte è formato da 8 bit, ci può essere una variabile scalare da 12 bit? Perché? «

81.2.2 Tipi primitivi

I tipi di dati primitivi rappresentano un valore **numerico** singolo, nel senso che anche il tipo **'char'** viene trattato come un numero. Il loro elenco essenziale si trova nella tabella successiva. «

Tabella 81.14. Elenco dei tipi comuni di dati primitivi elementari in C.

Tipo	Descrizione
char	Carattere (generalmente di 8 bit).
int	Intero normale.
float	Virgola mobile a precisione singola.
double	Virgola mobile a precisione doppia.

Come già accennato, non si può stabilire in modo generale quali siano le dimensioni esatte in bit dei vari tipi di dati, ovvero il rango, in quanto l'elemento certo è solo la relazione tra loro.

$$\text{char} \leq \text{int} \leq \text{float} \leq \text{double}$$

Questi tipi primitivi possono essere estesi attraverso l'uso di alcuni qualificatori: **'short'**, **'long'**, **'long long'**, **'signed'**⁵ e **'unsigned'**.⁶ I primi tre si riferiscono al rango, mentre gli altri modificano il modo di valutare il contenuto di alcune variabili. La ta-

bella successiva riassume i vari tipi primitivi con le combinazioni ammissibili dei qualificatori.

Tabella 81.16. Elenco dei tipi comuni di dati primitivi in C assieme ai qualificatori usuali.

Tipo	Abbreviazione	Descrizione
char		Tipo 'char' per il quale non conta sapere se il segno viene considerato o meno.
signed char		Tipo 'char' usato numericamente con segno.
unsigned char		Tipo 'char' usato numericamente senza segno.
short int signed short int	short signed short	Intero più breve di 'int' , con segno.
unsigned short int	unsigned short	Tipo 'short' senza segno.
int signed int		Intero normale, con segno.
unsigned int	unsigned	Tipo 'int' senza segno.
long int signed long int	long signed long	Intero più lungo di 'int' , con segno.

Tipo	Abbreviazione	Descrizione
<code>unsigned long int</code>	<code>unsigned long</code>	Tipo ' long ' senza segno.
<code>long long int</code> <code>signed long long int</code>	<code>long long</code> <code>signed long long</code>	Intero più lungo di ' long int ', con segno.
<code>unsigned long long int</code>	<code>unsigned long long</code>	Tipo ' long long ' senza segno.
<code>float</code>		Tipo a virgola mobile a precisione singola.
<code>double</code>		Tipo a virgola mobile a precisione doppia.
<code>long double</code>		Tipo a virgola mobile «più lungo» di ' double '.

Così, il problema di stabilire le relazioni di rango si complica:

$$\text{char} \leq \text{short} \leq \text{int} \leq \text{long} \leq \text{long long}$$

$$\text{float} \leq \text{double} \leq \text{long double}$$

I tipi '**long**' e '**float**' potrebbero avere un rango uguale, altrimenti non è detto quale dei due sia più grande.

Il programma seguente, potrebbe essere utile per determinare il rango dei vari tipi primitivi nella propria piattaforma.⁷

Listato 81.18. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/92vD92wUIM>, <http://ideone.com/q5unh>.

```
#include <stdio.h>

int main (void)
{
    printf ("char          %d\n", (int) sizeof (char));
    printf ("short int     %d\n", (int) sizeof (short int));
    printf ("int           %d\n", (int) sizeof (int));
    printf ("long int        %d\n", (int) sizeof (long int));
    printf ("long long int %d\n", (int) sizeof (long long int));
    printf ("float          %d\n", (int) sizeof (float));
    printf ("double         %d\n", (int) sizeof (double));
    printf ("long double    %d\n", (int) sizeof (long double));
    getchar ();
    return 0;
}
```

Il risultato potrebbe essere simile a quello seguente:

```
char          1
short int     2
int           4
long int      4
long long int 8
float         4
double        8
long double   12
```

I numeri rappresentano la quantità di caratteri, nel senso di valori **'char'**, per cui il tipo **'char'** dovrebbe sempre avere una dimensione unitaria.⁸

I tipi primitivi di variabili mostrati sono tutti utili alla memorizzazione di valori numerici, a vario titolo. A seconda che il valore in questione sia trattato con segno o senza segno, varia lo spettro di valori che possono essere contenuti.

Nel caso di interi (**'char'**, **'short'**, **'int'**, **'long'** e **'long long'**), la variabile può essere utilizzata per tutta la sua estensione a contenere un numero binario. Pertanto, quando la rappresentazione è senza segno, il massimo valore ottenibile è $(2^n)-1$, dove n rappresenta il numero di bit a disposizione. Quando invece si vuole trattare il dato come un numero con segno, il valore numerico massimo ottenibile è circa la metà (se si usa la rappresentazione dei valori negativi in complemento a due, l'intervallo di valori va da $(2^{n-1})-1$ a $-(2^{n-1})$)

Nel caso di variabili a virgola mobile non c'è più la possibilità di rappresentare esclusivamente valori senza segno; inoltre, più che esserci un limite nella grandezza rappresentabile, c'è soprattutto un limite nel grado di approssimazione.

Le variabili **'char'** sono fatte, in linea di principio, per contenere il codice di rappresentazione di un carattere, secondo la codifica utilizzata nel sistema. Ma il fatto che questa variabile possa essere gestita in modo numerico, permette una facile conversione da lettera a codice numerico corrispondente.

Un tipo di valore che non è stato ancora visto è quello logico: *Vero* è rappresentato da un qualsiasi valore numerico intero diverso da zero, mentre *Falso* corrisponde a zero.

81.2.2.1 Esercizio



Dovendo rappresentare numeri interi da 0 a 99999, può bastare una variabile scalare di tipo **'unsigned char'**, sapendo che il tipo **'char'** utilizza 8 bit?

81.2.2.2 Esercizio



Qual è l'intervallo di valori che si possono rappresentare con una variabile di tipo **'unsigned char'**, sapendo che il tipo **'char'** utilizza 8 bit?

Valore minimo	Valore massimo

81.2.2.3 Esercizio



Qual è l'intervallo di valori che si possono rappresentare con una variabile di tipo **'signed short int'**, sapendo che il tipo **'short int'** utilizza 16 bit e che i valori negativi si esprimono attraverso il complemento a due?

Valore minimo	Valore massimo

81.2.2.4 Esercizio

Dovendo rappresentare il valore 12,34, è possibile usare una variabile di tipo `'int'`? Se non fosse possibile, quale tipo si potrebbe usare?

81.2.3 Costanti letterali comuni

Quasi tutti i tipi di dati primitivi hanno la possibilità di essere rappresentati in forma di costante letterale. In particolare, si distingue tra:

- costanti carattere, rappresentate da un carattere alfanumerico racchiuso tra apici singoli, come `'A'`, `'B'`,...;
- costanti intere, rappresentate da un numero senza decimali, e a seconda delle dimensioni può trattarsi di uno dei vari tipi di interi (escluso `'char'`);
- costanti con virgola, rappresentate da un numero con decimali (un punto seguito da altre cifre, anche se si tratta solo di zeri) che, indipendentemente dalle dimensioni, di norma sono di tipo `'double'`.

Per esempio, 123 è generalmente una costante `'int'`, mentre 123.0 è una costante `'double'`.

Le costanti che esprimono valori interi possono essere rappresentate con diverse basi di numerazione, attraverso l'indicazione di un prefisso: `'0n'`, dove *n* contiene esclusivamente cifre da zero a sette, viene inteso come un numero in base otto; `'0xn'` o `'0Xn'`, dove *n* può contenere le cifre numeriche consuete, oltre alle lettere da «A»

a «F» (minuscole o maiuscole, indifferentemente) viene trattato come un numero in base sedici; negli altri casi, un numero composto con cifre da zero a nove è interpretato in base dieci.

Per quanto riguarda le costanti che rappresentano numeri con virgola, oltre alla notazione *‘intero . decimali’* si può usare la notazione scientifica. Per esempio, *‘7e+15’* rappresenta l’equivalente di $7 \cdot (10^{15})$, cioè un sette con 15 zeri. Nello stesso modo, *‘7e-5’*, rappresenta l’equivalente di $7 \cdot (10^{-5})$, cioè 0,00007.

Il tipo di rappresentazione delle costanti numeriche, intere o con virgola, può essere specificato aggiungendo un suffisso, costituito da una o più lettere, come si vede nelle tabelle successive. Per esempio, *‘123UL’* è un numero di tipo *‘unsigned long int’*, mentre *‘123.0F’* è un tipo *‘float’*. Si osservi che il suffisso può essere composto, indifferentemente, con lettere minuscole o maiuscole.

Tabella 81.22. Suffissi per le costanti che esprimono valori interi.

Suffisso	Descrizione
assente	In tal caso si tratta di un intero «normale» o più grande, se necessario.
U	Tipo senza segno (<i>‘unsigned’</i>).
L	Intero più grande della dimensione normale (<i>‘long’</i>).
LL	Intero molto più grande della dimensione normale (<i>‘long long’</i>).
UL	Intero senza segno, più grande della dimensione normale (<i>‘unsigned long’</i>).
ULL	Intero senza segno, molto più grande della dimensione normale (<i>‘unsigned long long’</i>).

Tabella 81.23. Suffissi per le costanti che esprimono valori con virgola.

Suffisso	Descrizione
assente	Tipo <code>'double'</code> .
F	Tipo <code>'float'</code> .
L	Tipo <code>'long double'</code> .

È possibile rappresentare anche le stringhe in forma di costante attraverso l'uso degli apici doppi, ma la stringa non è un tipo di dati primitivo, trattandosi piuttosto di un array di caratteri. Per il momento è importante fare attenzione a non confondere il tipo `'char'` con la stringa. Per esempio, `'F'` è un carattere (con un proprio valore numerico), mentre `"F"` è una stringa, ma la differenza tra i due è notevole. Le stringhe vengono descritte nella sezione [66.5](#).

81.2.3.1 Esercizio

Indicare il valore, in base dieci, rappresentato dalle costanti che appaiono nella tabella successiva:

Costante	Valore corrispondente in base dieci
12	
012	
0x12	



81.2.3.2 Esercizio



Indicare i tipi delle costanti elencate nella tabella successiva:

Costante	Tipo corrispondente
12	
12U	
12L	
1.2	
1.2L	

81.2.4 Caratteri privi di rappresentazione grafica



I caratteri privi di rappresentazione grafica possono essere indicati, principalmente, attraverso tre tipi di notazione: ottale, esadecimale e simbolica. In tutti i casi si utilizza la barra obliqua inversa (`\`) come carattere di escape, cioè come simbolo per annunciare che ciò che segue immediatamente deve essere interpretato in modo particolare.

La notazione ottale usa la forma `\ooo`, dove ogni lettera *o* rappresenta una cifra ottale. A questo proposito, è opportuno notare che se la dimensione di un carattere fosse superiore ai fatidici 8 bit, occorrerebbero probabilmente più cifre (una cifra ottale rappresenta un gruppo di 3 bit).

La notazione esadecimale usa la forma ‘\xhh’, dove *h* rappresenta una cifra esadecimale. Anche in questo caso vale la considerazione per cui ci vogliono più di due cifre esadecimali per rappresentare un carattere più lungo di 8 bit.

Dovrebbe essere logico, ma è il caso di osservare che la corrispondenza dei caratteri con i rispettivi codici numerici dipende dalla codifica utilizzata. Generalmente si utilizza la codifica ASCII, riportata anche nella sezione 47.7.5 (in questa fase introduttiva si omette di trattare la rappresentazione dell’insieme di caratteri universale).

La notazione simbolica permette di fare riferimento facilmente a codici di uso comune, quali <CR>, <HT>,... Inoltre, questa notazione permette anche di indicare caratteri che altrimenti verrebbero interpretati in maniera differente dal compilatore. La tabella successiva riporta i vari tipi di rappresentazione delle costanti carattere attraverso codici di escape.

Tabella 81.26. Elenco dei modi di rappresentazione delle costanti carattere attraverso codici di escape.

Codice	ASCII	Altra codifica
\ooo	Notazione ottale in base alla codifica.	idem
\xhh	Notazione esadecimale in base alla codifica.	idem
\\	Una singola barra obliqua inversa ('\').	idem
\'	Un apice singolo destro.	idem
\"	Un apice doppio.	idem

Codice	ASCII	Altra codifica
\?	Un punto interrogativo (per impedire che venga inteso come parte di una sequenza triplice, o <i>trigraph</i>).	idem
\0	Il codice <NUL>.	Il carattere nullo (con tutti i bit a zero).
\a	Il codice <BEL> (<i>bell</i>).	Il codice che, rappresentato sullo schermo o sulla stampante, produce un segnale acustico (<i>alert</i>).
\b	Il codice <BS> (<i>backspace</i>).	Il codice che fa arretrare il cursore di una posizione nella riga (<i>backspace</i>).
\f	Il codice <FF> (<i>form feed</i>).	Il codice che fa avanzare il cursore all'inizio della prossima pagina logica (<i>form feed</i>).
\n	Il codice <LF> (<i>line feed</i>).	Il codice che fa avanzare il cursore all'inizio della prossima riga logica (<i>new line</i>).
\r	Il codice <CR> (<i>carriage return</i>).	Il codice che porta il cursore all'inizio della riga attuale (<i>carriage return</i>).
\t	Una tabulazione orizzontale (<HT>).	Il codice che porta il cursore all'inizio della prossima tabulazione orizzontale (<i>horizontal tab</i>).
\v	Una tabulazione verticale (<VT>).	Il codice che porta il cursore all'inizio della prossima tabulazione verticale (<i>vertical tab</i>).

A parte i casi di ‘\ooo’ e ‘\xhh’, le altre sequenze esprimono un concetto, piuttosto di un codice numerico preciso. All’origine del linguaggio C, tutte le altre sequenze corrispondono a un solo carattere non stampabile, ma attualmente non è più garantito che sia così. In particolare, la sequenza ‘\n’, nota come *new-line*, potrebbe essere espressa in modo molto diverso rispetto al codice <LF> tradizionale. Questo concetto viene comunque approfondito a proposito della gestione dei flussi di file.

In varie situazioni, il linguaggio C standard ammette l’uso di sequenze composte da due o tre caratteri, note come *digraph* e *trigraph* rispettivamente; ciò in sostituzione di simboli la cui rappresentazione, in quel contesto, può essere impossibile. In un sistema che ammetta almeno l’uso della codifica ASCII per scrivere il file sorgente, con l’ausilio di una tastiera comune, non c’è alcun bisogno di usare tali artifici, i quali, se usati, renderebbero estremamente complessa la lettura del sorgente. Pertanto, è bene sapere che esistono queste cose, ma è meglio non usarle mai. Tuttavia, siccome le sequenze a tre caratteri (*trigraph*) iniziano con una coppia di punti interrogativi, se in una stringa si vuole rappresentare una sequenza del genere, per evitare che il compilatore la traduca diversamente, è bene usare la sequenza ‘\?\?’’, come suggerisce la tabella.

Nell’esempio introduttivo appare già la notazione ‘\n’ per rappresentare l’inserzione di un codice di interruzione di riga alla fine del messaggio di saluto:

```
...  
    printf ("Ciao mondo!\n");  
...
```

Senza di questo, il cursore resterebbe a destra del messaggio alla fine dell'esecuzione di quel programma, ponendo lì l'invito.

81.2.5 Valore numerico delle costanti carattere

«

Il linguaggio C distingue tra i caratteri di un insieme fondamentale e ridotto, da quelli dell'insieme di caratteri universale (ISO 10646). Il gruppo di caratteri ridotto deve essere rappresentabile in una variabile '**char**' (descritta nelle sezioni successive) e può essere gestito direttamente in forma numerica, se si conosce il codice corrispondente a ogni simbolo (di solito si tratta della codifica ASCII).

Se si può essere certi che nella codifica le lettere dell'alfabeto latino siano disposte esattamente in sequenza (come avviene proprio nella codifica ASCII), si potrebbe scrivere '**'A'+1**' e ottenere l'equivalente di '**'B'**'. Tuttavia, lo standard prescrive che sia garantito il funzionamento solo per le cifre numeriche. Pertanto, per esempio, '**'0'+3**' (zero espresso come carattere, sommato a un tre numerico) deve essere equivalente a '**'3'**' (ovvero un «tre» espresso come carattere).

Listato 81.28. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/5EZCPetn>, <http://ideone.com/KuRkv>.

```
#include <stdio.h>  
  
int main (void)  
{  
    char c;
```

```

    for (c = '0'; c <= 'Z'; c++)
        {
            printf ("%c", c);
        }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}

```

Il programma di esempio che si vede nel listato appena mostrato, se prodotto per un ambiente in cui si utilizza la codifica ASCII, genera il risultato seguente:

```
0123456789:;<=>?@ABCDEFGHIJKLMNPOQRSTUVWXYZ
```

81.2.5.1 Esercizio

Indicare che valore si ottiene dalle espressioni elencate nella tabella successiva. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Espressione	Costante carattere equivalente
'3'+1	'4'
'3'-2	
'5'+4	

81.2.6 Campo di azione delle variabili

«

Il campo di azione delle variabili in C viene determinato dalla posizione in cui queste vengono dichiarate e dall'uso di qualificatori particolari. Nella fase iniziale dello studio del linguaggio basta considerare, approssimativamente, che quanto dichiarato all'interno di una funzione ha valore locale per la funzione stessa, mentre quanto dichiarato al di fuori, ha valore globale per tutto il file. Pertanto, in questo capitolo si usano genericamente le definizioni di «variabile locale» e «variabile globale», senza affrontare altre questioni. Nella sezione [66.3](#) viene trattato questo argomento con maggiore dettaglio.

81.2.7 Dichiarazione delle variabili

«

La dichiarazione di una variabile avviene specificando il tipo e il nome della variabile, come nell'esempio seguente dove viene creata la variabile *numero* di tipo intero:

```
int numero;
```

La variabile può anche essere inizializzata contestualmente, assegnandole un valore, come nell'esempio seguente in cui viene dichiarata la stessa variabile *numero* con il valore iniziale di 1000:

```
int numero = 1000;
```

Una costante è qualcosa che non varia e generalmente si rappresenta attraverso una notazione che ne definisce il valore, ovvero attraverso una costante letterale. Tuttavia, a volte può essere più comodo definire una costante in modo simbolico, come se fosse una variabile, per facilitarne l'utilizzo e la sua identificazione all'interno del programma. Si ottiene questo con il modificatore '**const**'. Ovviamente, è obbligatorio inizializzala contestualmente alla sua dichiarazione.

L'esempio seguente dichiara la costante simbolica *pi* con il valore del π :

```
const float pi = 3.14159265;
```

Le costanti simboliche di questo tipo, sono delle variabili per le quali il compilatore non concede che avvengano delle modifiche; pertanto, il programma eseguibile che si ottiene potrebbe essere organizzato in modo tale da caricare questi dati in segmenti di memoria a cui viene lasciato poi il solo permesso di lettura.

Tradizionalmente, l'uso di costanti simboliche di questo tipo è stato limitato, preferendo delle *macro-variabili* definite e gestite attraverso il precompilatore (come viene descritto nella sezione 66.2). Tuttavia, un compilatore ottimizzato è in grado di gestire al meglio le costanti definite nel modo illustrato dall'esempio, utilizzando anche dei valori costanti letterali nella trasformazione in linguaggio assembleatore, rendendo così indifferente, dal punto di vista del risultato, l'alternativa delle macro-variabili. Pertanto, la stessa guida *GNU coding standards* chiede di definire le costanti come variabili-costanti, attraverso il modificatore '**const**'.

81.2.7.1 Esercizio

Indicare le istruzioni di dichiarazione delle variabili descritte nella tabella successiva. I primi due casi appaiono risolti, come esempio:

Descrizione	Dichiarazione corrispondente
Variabile «a» in qualità di carattere senza segno.	<code>unsigned char x;</code>
Variabile «b» in qualità di carattere senza segno, inizializzata al valore 21.	<code>unsigned char x = 21;</code>

Descrizione	Dichiarazione corrispondente
Variabile «d» in qualità di intero normale (con segno).	
Variabile «e» in qualità di intero più grande del solito, senza segno, inizializzata al valore 2111.	
Variabile «f» inizializzata al valore 21,11.	
Costante simbolica «g» inizializzata al valore 21,11.	

81.2.8 Il tipo indefinito: «void»

«

Lo standard del linguaggio C definisce un tipo particolare di valore, individuato dalla parola chiave **'void'**. Si tratta di un valore indefinito che a seconda del contesto può rappresentare il nulla o qualcosa da ignorare esplicitamente. A ogni modo, volendo ipotizzare una variabile di tipo **'void'**, questa occuperebbe zero byte.

81.3 Operatori ed espressioni del linguaggio C

«

L'operatore è qualcosa che esegue un qualche tipo di funzione, su uno o più operandi, restituendo un valore.⁹ Il valore restituito è di tipo diverso a seconda degli operandi utilizzati. Per esempio, la somma di due interi genera un risultato intero. Gli operandi descritti di seguito sono quelli più comuni e importanti.

Le espressioni sono formate spesso dalla valutazione di sottoespressioni (espressioni più piccole). Va osservato che ci sono circostanze in cui il contesto non impone che ci sia un solo ordine possibile nella valutazione delle sottoespressioni, ma il programmatore deve tenere conto di questa possibilità, per evitare che il risultato dipenda dalle scelte non prevedibili del compilatore.

Tabella 81.35. Ordine di precedenza tra gli operatori previsti nel linguaggio C. Gli operatori sono raggruppati a livelli di priorità equivalente, partendo dall'alto con la priorità maggiore, scendendo progressivamente alla priorità minore. Le variabili *a*, *b* e *c* rappresentano la collocazione delle sottoespressioni da considerare ed esprimono l'ordine di associatività: prima *a*, poi *b*, poi *c*.

Operatori	Annotazioni
<p>(<i>a</i>)</p> <p>[<i>a</i>]</p> <p><i>a</i>→<i>b</i> <i>a</i>.<i>b</i></p>	<p>Le parentesi tonde usate per raggruppare una porzione di espressione hanno la precedenza su ogni altro operatore. Le parentesi quadre riguardano gli array; gli operatori '→' e '.', riguardano le strutture e le unioni.</p>
<p>!<i>a</i> ~<i>a</i> ++<i>a</i> --<i>a</i> +<i>a</i> -<i>a</i></p> <p>*<i>a</i> &<i>a</i></p> <p>(<i>tipo</i>) sizeof <i>a</i></p>	<p>Gli operatori '+' e '-' di questo livello sono da intendersi come «unari», ovvero si riferiscono al segno di quanto appare alla loro destra. Gli operatori '*' e '&' di questo livello riguardano la gestione dei puntatori; le parentesi tonde si riferiscono al cast.</p>

Operatori	Annotazioni
$a * b$ a / b $a \% b$	Moltiplicazione, divisione e resto della divisione intera.
$a + b$ $a - b$	Somma e sottrazione.
$a \ll b$ $a \gg b$	Scorrimento binario.
$a < b$ $a \leq b$ $a > b$ $a \geq b$	Confronto.
$a == b$ $a != b$	Confronto.
$a \& b$	AND bit per bit.
$a \wedge b$	XOR bit per bit.
$a b$	OR bit per bit.
$a \& \& b$	AND nelle espressioni logiche.
$a b$	OR nelle espressioni logiche.
$c ? b : a$	Operatore condizionale
$b = a$ $b += a$ $b -= a$ $b *= a$ $b /= a$ $b \% = a$ $b \& = a$ $b \wedge = a$ $b = a$ $b \ll = a$ $b \gg = a$	Operatori di assegnamento.
a, b	Sequenza di espressioni (espressione multipla).

81.3.1 Tipo del risultato di un'espressione

Un'espressione è un qualche cosa composto da operandi e da operatori, che nel complesso si traduce in un qualche risultato. Per esempio, `'5+6'` è un'espressione aritmetica che si traduce nel numero 11. Così come le variabili, le costanti simboliche e le costanti letterali, hanno un tipo, con il quale si definisce in che modo vengono rappresentate in memoria, anche il risultato delle espressioni ha un tipo, in quanto tale risultato deve poi essere rappresentabile in memoria in qualche modo.

La regola che definisce di che tipo è il risultato di un'espressione è piuttosto articolata, ma in generale è sufficiente rendersi conto che si tratta della scelta più logica in base al contesto. Per esempio, l'espressione già vista, `'5+6'`, essendo la somma di due interi con segno, dovrebbe dare come risultato un intero con segno. Nello stesso modo, un'espressione del tipo `'5.1-6.3'`, essendo costituita da operandi in virgola mobile (precisamente `'double'`), dà il risultato `-1.2`, rappresentato sempre in virgola mobile (sempre `'double'`). Va osservato che la regola di principio vale anche per le divisioni, per cui `'11/2'` dà 5, di tipo intero (`'int'`), perché per avere un risultato in virgola mobile occorrerebbe invece scrivere `'11.0/2.0'`.

Si osservi che se in un'espressione si mescolano operandi interi assieme a operandi in virgola mobile, il risultato dell'espressione dovrebbe essere di tipo a virgola mobile. Per esempio, `'5+6.3'` dà il valore 11,3, in virgola mobile (`'double'`). Inoltre, se gli operandi hanno tra loro un rango differente, dovrebbe prevalere il rango maggiore.

81.3.1.1 Esercizio



Indicare il tipo che si dovrebbe ottenere dalla valutazione delle espressioni proposte. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Espressione	Tipo che dovrebbe avere il risultato dell'espressione
$4+3.5$	double
$4+4$	
$4/3$	
$4.0/3$	
$4L*3$	

81.3.2 Operatori aritmetici



Gli operatori che intervengono su valori numerici sono elencati nella tabella successiva. Per dare un significato alle descrizioni della tabella, occorre tenere presente una caratteristica importante del linguaggio, per la quale, la maggior parte delle espressioni restituisce un valore. Per esempio, ' $\mathbf{b} = \mathbf{a} = \mathbf{1}$ ' fa sì che la variabile \mathbf{a} ottenga il valore 1 e che, successivamente, la variabile \mathbf{b} ottenga il valore di \mathbf{a} . In questo senso, al problema dell'ordine di precedenza dei vari operatori si aggiunge anche l'ordine in cui le espressioni restituiscono un valore. Per esempio, ' $\mathbf{d} = \mathbf{e}++$ ' comporta l'incremento di una unità del contenuto della variabile \mathbf{e} , ma ciò solo **dopo** averne restituito il valore che viene assegnato alla variabile \mathbf{d} . Pertanto, se inizialmente la variabile \mathbf{e} contiene il valore 1, dopo l'elaborazione

dell'espressione completa, la variabile *d* contiene il valore 1, mentre la variabile *e* contiene il valore 2.

Tabella 81.37. Elenco degli operatori aritmetici e di quelli di assegnamento relativi a valori numerici.

Operatore e operandi	Descrizione
$++op$	Incrementa di un'unità l'operando prima che venga restituito il suo valore.
$op++$	Incrementa di un'unità l'operando dopo averne restituito il suo valore.
$--op$	Decrementa di un'unità l'operando prima che venga restituito il suo valore.
$op--$	Decrementa di un'unità l'operando dopo averne restituito il suo valore.
$+op$	Non ha alcun effetto.
$-op$	Inverte il segno dell'operando (prima di restituirne il valore).
$op1 + op2$	Somma i due operandi.
$op1 - op2$	Sottrae dal primo il secondo operando.
$op1 * op2$	Moltiplica i due operandi.
$op1 / op2$	Divide il primo operando per il secondo.
$op1 \% op2$	Calcola il resto della divisione tra il primo e il secondo operando, i quali devono essere costituiti da valori interi.
$var = valore$	Assegna alla variabile il valore alla destra.
$op1 += op2$	$op1 = (op1 + op2)$

Operatore e operandi	Descrizione
$op1 -= op2$	$op1 = (op1 - op2)$
$op1 *= op2$	$op1 = (op1 * op2)$
$op1 /= op2$	$op1 = (op1 / op2)$
$op1 \% = op2$	$op1 = (op1 \% op2)$

81.3.2.1 Esercizio



Osservando i pezzi di codice indicati, si scriva il valore contenuto nelle variabili a cui si assegna un valore, attraverso l'elaborazione di un'espressione. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Codice	Valore contenuto nelle variabili dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = 3; int b; b = a++;</pre>	<p>a contiene 4; b contiene 3.</p>
<pre>int a = 3; int b; b = --a;</pre>	
<pre>int a = 3; int b = 2; b = a + b;</pre>	

Codice	Valore contenuto nelle variabili dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = 7; int b = 2; b = a % b;</pre>	
<pre>int a = 7; int b; b = (a = a * 2);</pre>	
<pre>int a = 3; int b = 2; b += a;</pre>	
<pre>int a = 7; int b = 2; b %= a;</pre>	
<pre>int a = 7; int b; b = (a *= 2);</pre>	

81.3.2.2 Esercizio

Scrivere diversi programmi per verificare l'esercizio precedente. Viene proposto il primo, da usare come modello per gli altri.



Listato 81.39. Per svolgere l'esercitazione attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/ZHmO0ycC>, <http://ideone.com/Rv6o1>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int a = 3;
    int b;
    b = a++;
    printf ("a contiene %d;\n", a);
    printf ("b contiene %d.\n", b);
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.3.3 Operatori di confronto

«

Gli operatori di confronto determinano la relazione tra due operandi. Il risultato dell'espressione composta da due operandi posti a confronto è un numero intero ('**int**') e precisamente si ottiene uno se il confronto è valido e zero in caso contrario. Gli operatori di confronto sono elencati nella tabella successiva.

Il linguaggio C non ha una rappresentazione specifica per i valori booleani *Vero* e *Falso*,¹⁰ ma si limita a interpretare un valore pari a zero come *Falso* e un valore diverso da zero come *Vero*. Va osservato, quindi, che il numero usato come valore booleano, può essere espresso anche in virgola mobile, benché sia preferibile di gran lunga un intero normale.

Tabella 81.40. Elenco degli operatori di confronto. Le metavariabili indicate rappresentano gli operandi e la loro posizione.

Operatore e operandi	Descrizione
$op1 == op2$	1 (<i>Vero</i>) se gli operandi si equivalgono.
$op1 != op2$	1 (<i>Vero</i>) se gli operandi sono differenti.
$op1 < op2$	1 (<i>Vero</i>) se il primo operando è minore del secondo.
$op1 > op2$	1 (<i>Vero</i>) se il primo operando è maggiore del secondo.
$op1 <= op2$	1 (<i>Vero</i>) se il primo operando è minore o uguale al secondo.
$op1 >= op2$	1 (<i>Vero</i>) se il primo operando è maggiore o uguale al secondo.

81.3.3.1 Esercizio

Osservando i pezzi di codice indicati, si scriva il valore contenuto nella variabile *c*. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Codice	Valore contenuto nella variabile <i>c</i> l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = 5; signed char b = -4; int c = a > b;</pre>	<i>c</i> contiene 1.
<pre>int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a == b;</pre>	

Codice	Valore contenuto nella variabile <i>c</i> l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a != b;</pre>	
<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a >= b;</pre>	
<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a <= b;</pre>	

81.3.3.2 Esercizio



Scrivere diversi programmi per verificare l'esercizio precedente. Viene proposto il primo, da usare come modello per gli altri.

Listato 81.42. Per svolgere l'esercitazione attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/a3E5IGIT>, <http://ideone.com/Ozob2>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int a = 5;
    signed char b = -4;
    int c = a > b;
    printf ("%d > %d) produce %d\n", a, b, c);
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.3.4 Operatori logici

Quando si vogliono combinare assieme diverse espressioni logiche, comprendendo in queste anche delle variabili che contengono un valore booleano, si utilizzano gli operatori logici (noti normalmente come: AND, OR, NOT, ecc.). Il risultato di un'espressione logica complessa è quello dell'ultima espressione elementare valutata effettivamente, in quanto le sottoespressioni che non possono cambiare l'esito della condizione complessiva non vengono valutate. Gli operatori logici sono elencati nella tabella successiva.

Tabella 81.43. Elenco degli operatori logici. Le metavariable indicate rappresentano gli operandi e la loro posizione.

Operatore e operandi	Descrizione
<code>! op</code>	Inverte il risultato logico dell'operando.
<code>op1 && op2</code>	Se il risultato del primo operando è <i>Falso</i> non valuta il secondo.
<code>op1 op2</code>	Se il risultato del primo operando è <i>Vero</i> non valuta il secondo.

Un tipo particolare di operatore logico è l'operatore condizionale, il quale permette di eseguire espressioni diverse in relazione al risultato di una condizione. La sua sintassi si esprime nel modo seguente:

```
condizione ? espressione1 : espressione2
```

In pratica, se l'espressione che rappresenta la condizione si avvera, viene eseguita la prima espressione che segue il punto interrogativo,

altrimenti viene eseguita quella che segue i due punti.

81.3.4.1 Esercizio

«

Osservando i pezzi di codice indicati, si scriva il valore contenuto nella variabile *c*. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Codice	Valore contenuto nella variabile <i>c</i> dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = 5; signed char b = -4; int c = ! (a > b);</pre>	<i>c</i> contiene 0.
<pre>int a = 4; signed char b = (3 < 5); int c = a && b;</pre>	
<pre>int a = 4; signed char b = (3 < 5); int c = a b;</pre>	
<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = (b > 0) (a > b);</pre>	

81.3.5 Operatori binari

«

Il linguaggio C consente di eseguire alcune operazioni binarie, sui **valori interi**, come spesso è possibile fare con un linguaggio assembler, anche se non è possibile interrogare degli indicatori (*flag*) che informino sull'esito delle azioni eseguite. Sono disponibili le operazioni elencate nella tabella successiva.

Tabella 81.45. Elenco degli operatori binari. Le metavariabili indicate rappresentano gli operandi e la loro posizione.

Operatore e operandi	Descrizione
$op1 \ \& \ op2$	AND bit per bit.
$op1 \ \ op2$	OR bit per bit.
$op1 \ \wedge \ op2$	XOR bit per bit (OR esclusivo).
$op1 \ \ll \ op2$	Scorrimento a sinistra di $op2$ bit. A destra vengono aggiunti bit a zero
$op1 \ \gg \ op2$	Scorrimento a destra di $op2$ bit. Il valore dei bit aggiunti a sinistra potrebbe tenere conto del segno.
$\sim op1$	Complemento a uno.
$op1 \ \&= \ op2$	$op1 = (op1 \ \& \ op2)$
$op1 \ = \ op2$	$op1 = (op1 \ \ op2)$
$op1 \ \wedge= \ op2$	$op1 = (op1 \ \wedge \ op2)$
$op1 \ \ll= \ op2$	$op1 = (op1 \ \ll \ op2)$
$op1 \ \gg= \ op2$	$op1 = (op1 \ \gg \ op2)$
$op1 \ \sim= \ op2$	$op1 = \sim op2$

A seconda del compilatore e della piattaforma, lo scorrimento a destra potrebbe essere di tipo aritmetico, ovvero potrebbe tenere conto del segno. Pertanto, non potendo fare sempre affidamento su questa

ipotesi, è prudente far sì che i valori di cui si fa lo scorrimento a destra siano sempre senza segno, o comunque positivi.

Per aiutare a comprendere il meccanismo vengono mostrati alcuni esempi. In particolare si utilizzano due operandi di tipo ‘**char**’ (a 8 bit) senza segno: **a** contenente il valore 42, pari a 00101010_2 ; **b** contenente il valore 51, pari a 00110011_2 .

c = a & b	c = a b	c = a ^ b
00101010_2 (42 ₁₀) AND	00101010_2 (42 ₁₀) OR	00101010_2 (42 ₁₀) XOR
00110011_2 (51 ₁₀) =	00110011_2 (51 ₁₀) =	00110011_2 (51 ₁₀) =
<hr/>	<hr/>	<hr/>
00100010_2 (34 ₁₀)	00111011_2 (59 ₁₀)	00011001_2 (25 ₁₀)

Lo scorrimento, invece, viene mostrato sempre solo per una singola unità: **a** contenente sempre il valore 42; **b** contenente il valore 1.

c = a << b	c = a >> b	c = ~a
00101010_2 (42 ₁₀) <<	00101010_2 (42 ₁₀) >>	00101010_2 (42 ₁₀)
00000001_2 (1 ₁₀) =	00000001_2 (1 ₁₀) =	11010101_2 (213 ₁₀)
<hr/>	<hr/>	
01010100_2 (84 ₁₀)	00010101_2 (21 ₁₀)	

81.3.5.1 Esercizio

«

Osservando i pezzi di codice indicati, si scriva il valore contenuto nella variabile **c**. L’architettura a cui ci si riferisce prevede l’uso del complemento a due per la rappresentazione dei numeri negativi e lo scorrimento a destra è di tipo aritmetico (in quanto preserva il segno). I primi casi appaiono risolti, come esempio:

Codice	Valore contenuto nella variabile <i>c</i> dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = -20; int c = a >> 1;</pre>	<i>c</i> contiene -10.
<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a & b;</pre>	
<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a b;</pre>	
<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a ^ b;</pre>	
<pre>int a = 5; int c = a << 1;</pre>	
<pre>int a = 21; int c = a >> 1;</pre>	

81.3.5.2 Esercizio

Scrivere diversi programmi per verificare l'esercizio precedente. Viene proposto un esempio, riferito a un caso che non appare nell'esercizio precedente, con cui si ottiene il complemento a uno.



Listato 81.49. Per svolgere l'esercitazione attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/CqxVMIHG>, <http://ideone.com/iIEL0>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int a = 21;
    int c = ~a;
    printf ("c contiene %d\n", c);
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.3.6 Conversione di tipo



Quando si assegna un valore a una variabile, nella maggior parte dei casi, il contesto stabilisce il tipo di questo valore in modo corretto. Di fatto, è il tipo della variabile ricevente che stabilisce la conversione necessaria. Tuttavia, il problema si pone anche durante la valutazione di un'espressione.

Per esempio, '5/4' viene considerata la divisione di due interi e, di conseguenza, l'espressione restituisce un valore intero, cioè 1. Diverso sarebbe se si scrivesse '5.0/4.0', perché in questo caso si tratterebbe della divisione tra due numeri a virgola mobile (per la precisione, di tipo 'double') e il risultato è un numero a virgola mobile.

Quando si pone il problema di risolvere l'ambiguità si utilizza esplicitamente la conversione del tipo, attraverso un *cast*:

```
(tipo) espressione
```

In pratica, si deve indicare tra parentesi tonde il nome del tipo di dati in cui deve essere convertita l'espressione che segue. Il problema sta nella precedenza che ha il cast nell'insieme degli altri operatori e in generale conviene utilizzare altre parentesi per chiarire la relazione che ci deve essere.

```
int x = 10;
double y;
...
y = (double) x/9;
```

In questo caso, la variabile intera x viene convertita nel tipo **'double'** (a virgola mobile) prima di eseguire la divisione. Dal momento che il cast ha precedenza sull'operazione di divisione, non si pongono problemi, inoltre, la divisione avviene trasformando implicitamente il 9 intero in un 9,0 di tipo **'double'**. In pratica, l'operazione avviene utilizzando valori **'double'** e restituendo un risultato **'double'**.

81.3.6.1 Esercizio

Indicare il tipo che si dovrebbe ottenere dalla valutazione delle espressioni proposte e il risultato effettivo. Il primo caso appare risolto, come esempio:

Espressione	Tipo che dovrebbe avere il risultato dell'espressione
<code>4+((double) 3)</code>	<code>(double) 7</code>
<code>(int) (4.4+4.9)</code>	
<code>(double) 4/3</code>	

Espressione	Tipo che dovrebbe avere il risultato dell'espressione
<code>((double) 4) / 3</code>	
<code>4 * ((long int) 3)</code>	

81.3.7 Espressioni multiple

<<

Un'istruzione, cioè qualcosa che termina con un punto e virgola, può contenere diverse espressioni separate da una virgola. Tenendo presente che in C l'assegnamento di una variabile è anche un'espressione, la quale restituisce il valore assegnato, si veda l'esempio seguente:

```
int x;  
int y;  
...  
y = 10, x = 20, y = x*2;
```

L'esempio mostra un'istruzione contenente tre espressioni: la prima assegna a *y* il valore 10, la seconda assegna a *x* il valore 20 e la terza sovrascrive *y* assegnandole il risultato del prodotto *x*·2. In pratica, alla fine la variabile *y* contiene il valore 40 e *x* contiene 20.

Un'espressione multipla, come quella dell'esempio, restituisce il valore dell'ultima a essere eseguita. Tornando all'esempio, visto, gli si può apportare una piccola modifica per comprendere il concetto:

```
int x;
int y;
int z;
...
z = (y = 10, x = 20, y = x*2);
```

La variabile z si trova a ricevere il valore dell'espressione ' $y = x*2$ ', perché è quella che viene eseguita per ultima nel gruppo raccolto tra parentesi.

A proposito di «espressioni multiple» vale la pena di ricordare ciò che accade con gli assegnamenti multipli, con l'esempio seguente:

```
y = x = 10;
```

Qui si vede l'assegnamento alla variabile y dello stesso valore che viene assegnato alla variabile x . In pratica, sia x che y contengono alla fine il numero 10, perché le precedenze sono tali che è come se fosse scritto: ' $y = (x = 10)$ '.

81.3.7.1 Esercizio

Osservando i pezzi di codice indicati, si scriva il valore contenuto nella variabile c . Il primo caso appare risolto, come esempio:

Codice	Valore contenuto nella variabile c dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (a *= 2, b += 10, c = a + b);</pre>	c contiene -20.
<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a, c = a + b);</pre>	



Codice	Valore contenuto nella variabile <i>c</i> dopo l'esecuzione del codice mostrato
<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a++, c = a + b);</pre>	
<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = ++a, c = a + b);</pre>	

81.3.7.2 Esercizio

«

Scrivere diversi programmi per verificare l'esercizio precedente. Viene proposto un esempio, riferito al caso iniziale risolto.

Listato 81.56. Per svolgere l'esercitazione attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/v4Aj19Ae19>, <http://ideone.com/ZTA1L>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int a = -20;
    int b = 10;
    int c = (a *= 2, b += 10, c = a + b);
    printf ("c contiene %d\n", c);
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.4 Strutture di controllo di flusso del linguaggio C

Il linguaggio C gestisce praticamente tutte le strutture di controllo di flusso degli altri linguaggi di programmazione, compreso *go-to* che comunque è sempre meglio non utilizzare e qui, volutamente, non viene presentato.

Le strutture di controllo permettono di sottoporre l'esecuzione di una parte di codice alla verifica di una condizione, oppure permettono di eseguire dei cicli, sempre sotto il controllo di una condizione. La parte di codice che viene sottoposta a questo controllo, può essere una singola istruzione, oppure un gruppo di istruzioni (precisamente si chiamerebbe istruzione composta). Nel secondo caso, è necessario delimitare questo gruppo attraverso l'uso delle parentesi graffe.

Dal momento che è comunque consentito di realizzare un gruppo di istruzioni che in realtà ne contiene una sola, probabilmente è meglio utilizzare sempre le parentesi graffe, in modo da evitare equivoci nella lettura del codice. Dato che le parentesi graffe sono usate nel codice C, se queste appaiono nei modelli sintattici indicati, significa che fanno parte delle istruzioni e non della sintassi.

Negli esempi, i rientri delle parentesi graffe seguono le indicazioni della guida *GNU coding standards*.

81.4.1 Struttura condizionale: «if»

La struttura condizionale è il sistema di controllo fondamentale dell'andamento del flusso delle istruzioni.

```
if (condizione) istruzione
```

```
if (condizione) istruzione else istruzione
```

Se la condizione si verifica, viene eseguita l'istruzione o il gruppo di istruzioni che segue; quindi il controllo passa alle istruzioni successive alla struttura. Se viene utilizzata la sotto-struttura che si articola a partire dalla parola chiave '**else**', nel caso non si verifichi la condizione, viene eseguita l'istruzione che ne dipende. Sotto vengono mostrati alcuni esempi completi, dove è possibile variare il valore assegnato inizialmente alla variabile *importo* per verificare il comportamento delle istruzioni.

Listato 81.57. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/BbrdEx7f>, <http://ideone.com/qZ30j>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int importo;
    importo = 10001;
    if (importo > 10000) printf ("L'offerta è vantaggiosa\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Listato 81.58. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/5OQZsFk1>, <http://ideone.com/9s9DH>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int importo;
```

```
int memorizza;
importo = 10001;
if (importo > 10000)
{
    memorizza = importo;
    printf ("L'offerta è vantaggiosa\n");
}
else
{
    printf ("Lascia perdere\n");
}
getchar ();
return 0;
}
```

L'esempio successivo, in particolare, mostra un modo grazioso per allineare le sottocondizioni, senza eccedere negli annidamenti.

Listato 81.59. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/99OA99Zbff>, <http://ideone.com/aQKgZ>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int importo;
    int memorizza;
    importo = 10001;
    if (importo > 10000)
    {
        memorizza = importo;
        printf ("L'offerta è vantaggiosa\n");
    }
    else if (importo > 5000)
```

```
    {
        memorizza = importo;
        printf ("L'offerta è accettabile\n");
    }
else
    {
        printf ("Lascia perdere\n");
    }
getchar ();
return 0;
}
```

81.4.1.1 Esercizio



Partendo dalla struttura successiva, si scriva un programma che, in base al valore della variabile x , mostri dei messaggi differenti: se x è inferiore a 1000 oppure è maggiore di 10000, si viene avvisati che il valore non è valido; se invece x è valido, se questo è maggiore di 5000, si viene avvisati che «il livello è alto», se invece fosse inferiore si viene avvisati che «il livello è basso»; infine, se il valore è pari a 5000, si viene avvisati che il livello è ottimale.

Listato 81.60. Per svolgere l'esercitazione si può usare eventualmente un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/0vfX5Un9> , <http://ideone.com/gVhow> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int x;
    x = 5000;

    if ((x < 1000) || (x > 10000))
```

```
    {  
        printf ("Il valore di x non è valido!\n");  
    }  
else if ...  
    {  
        ...  
        ...  
        ...  
    }  
getchar ();  
return 0;  
}
```

81.4.1.2 Esercizio

Si osservi il programma successivo e si indichi cosa viene visualizzato alla sua esecuzione, spiegando il perché. «

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int x;
    x = -1;

    if (x)
    {
        printf ("Sono felice :-)\n");
    }
    else
    {
        printf ("Sono triste :-(\n");
    }
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.4.2 Struttura di selezione: «switch»



La struttura di selezione che si attua con l'istruzione '**switch**', è un po' troppo complessa per essere rappresentata facilmente attraverso uno schema sintattico. In generale, questa struttura permette di **saltare** a una certa posizione interna alla struttura, in base al risultato di un'espressione. L'esempio seguente mostra la visualizzazione del nome del mese, in base al valore di un intero.

Listato 81.62. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/UOMoRmPm> , <http://ideone.com/Z9PqE> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
```

```
int mese;
mese = 11;

switch (mese)
{
    case 1: printf ("gennaio\n"); break;
    case 2: printf ("febbraio\n"); break;
    case 3: printf ("marzo\n"); break;
    case 4: printf ("aprile\n"); break;
    case 5: printf ("maggio\n"); break;
    case 6: printf ("giugno\n"); break;
    case 7: printf ("luglio\n"); break;
    case 8: printf ("agosto\n"); break;
    case 9: printf ("settembre\n"); break;
    case 10: printf ("ottobre\n"); break;
    case 11: printf ("novembre\n"); break;
    case 12: printf ("dicembre\n"); break;
}
getchar ();
return 0;
}
```

Come si vede, dopo l'istruzione con cui si emette il nome del mese attraverso lo standard output, viene richiesto di uscire dalla struttura, attraverso l'istruzione **'break'**, perché altrimenti si passerebbe all'esecuzione delle istruzioni del caso successivo, se presente. Sulla base di questo principio, un gruppo di casi può essere raggruppato assieme, quando si vuole che ognuno di questi esegua lo stesso insieme di istruzioni.

Listato 81.63. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/p3uFTLyn> , <http://ideone.com/glcnI> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int anno;
    int mese;
    int giorni;
    anno = 2013;
    mese = 2;

    switch (mese)
    {
        case 1:
        case 3:
        case 5:
        case 7:
        case 8:
        case 10:
        case 12:
            giorni = 31;
            break;
        case 4:
        case 6:
        case 9:
        case 11:
            giorni = 30;
            break;
        case 2:
            if (((anno % 4 == 0) && !(anno % 100 == 0))
                || (anno % 400 == 0))
            {
```

```
        giorni = 29;
    }
    else
    {
        giorni = 28;
    }
    break;
}
printf ("Il mese %d dell'anno %d ha %d giorni.\n",
        mese, anno, giorni);
getchar ();
return 0;
}
```

È anche possibile dichiarare un caso predefinito che si verifichi quando nessuno degli altri si avvera.

Listato 81.64. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/8TIUpduT>, <http://ideone.com/3YhHc>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int mese;
    mese = 13;

    switch (mese)
    {
        case 1: printf ("gennaio\n"); break;
        case 2: printf ("febbraio\n"); break;
        case 3: printf ("marzo\n"); break;
        case 4: printf ("aprile\n"); break;
        case 5: printf ("maggio\n"); break;
        case 6: printf ("giugno\n"); break;
```

```
    case 7: printf ("luglio\n"); break;
    case 8: printf ("agosto\n"); break;
    case 9: printf ("settembre\n"); break;
    case 10: printf ("ottobre\n"); break;
    case 11: printf ("novembre\n"); break;
    case 12: printf ("dicembre\n"); break;
    default: printf ("mese non corretto\n"); break;
}
getchar ();
return 0;
}
```

81.4.2.1 Esercizio



In un esempio già mostrato, appare la porzione di codice seguente. Si spieghi nel dettaglio come viene calcolata la quantità di giorni di febbraio:

```
    case 2:
        if (((anno % 4 == 0) && !(anno % 100 == 0))
            || (anno % 400 == 0))
        {
            giorni = 29;
        }
        else
        {
            giorni = 28;
        }
        break;
```

81.4.3 Iterazione con condizione di uscita iniziale: «while»



L'iterazione si ottiene normalmente in C attraverso l'istruzione '**while**', la quale esegue un'istruzione, o un gruppo di queste, finché la condizione continua a restituire il valore *Vero*. La condizione viene valutata prima di eseguire il gruppo di istruzioni e poi ogni volta che termina un ciclo, prima dell'esecuzione del successivo.

```
while (condizione) istruzione
```

L'esempio seguente fa apparire per 10 volte la lettera «x».

Listato 81.66. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/ZKrSA3IF>, <http://ideone.com/68bD684>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i = 0;

    while (i < 10)
    {
        i++;
        printf ("x");
    }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Ma si osservi anche la variante seguente, con cui si ottiene un codice

più semplice in linguaggio macchina:

Listato 81.67. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/RVF64ri64O> , <http://ideone.com/EFVta> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i = 10;

    while (i)
    {
        i--;
        printf ("x");
    }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Nel blocco di istruzioni di un ciclo **while**, ne possono apparire alcune particolari, che rappresentano dei salti incondizionati nell'ambito del ciclo:

- **break**, che serve a uscire definitivamente dalla struttura del ciclo;
- **continue**, che serve a interrompere l'esecuzione del gruppo di istruzioni, riprendendo immediatamente con il ciclo successivo (a partire dalla valutazione della condizione).

L'esempio seguente è una variante del calcolo di visualizzazione mostrato sopra, modificato in modo da vedere il funzionamento del-

l'istruzione **'break'**. All'inizio della struttura, **'while (1)'** equivale a stabilire che il ciclo è senza fine, perché la condizione è sempre vera. In questo modo, solo la richiesta esplicita di interruzione dell'esecuzione della struttura (attraverso l'istruzione **'break'**) permette l'uscita da questa.

Listato 81.68. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/Eyewc3QS> , <http://ideone.com/MOMwz> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i = 0;

    while (1)
    {
        if (i >= 10)
        {
            break;
        }
        i++;
        printf ("x");
    }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.4.3.1 Esercizio

Sulla base delle conoscenze acquisite, si scriva un programma che calcola il fattoriale di un numero senza segno, contenuto nella va-



riabile x . Il fattoriale di x si ottiene con una serie di moltiplicazioni successive: $x \cdot (x-1) \cdot (x-2) \cdot \dots \cdot 1$.

81.4.3.2 Esercizio

«

Sulla base delle conoscenze acquisite, si scriva un programma che verifica se un numero senza segno, contenuto nella variabile x , è un numero primo.

81.4.4 Iterazione con condizione di uscita finale: «do-while»

«

Una variante del ciclo '**while**', in cui l'analisi della condizione di uscita avviene dopo l'esecuzione del blocco di istruzioni che viene iterato, è definito dall'istruzione '**do**'.

```
do blocco_di_istruzioni while (condizione);
```

In questo caso, si esegue un gruppo di istruzioni una volta, poi se ne ripete l'esecuzione finché la condizione restituisce il valore *Vero*.

```
int i = 0;

do
{
    i++;
    printf ("x");
}
while (i < 10);
printf ("\n");
```

L'esempio mostrato è quello già usato in precedenza per visualizzare una sequenza di dieci «x», con l'adattamento necessario a utilizzare questa struttura di controllo.

La struttura di controllo ‘**do...while**’ è in disuso, perché, generalmente, al suo posto si preferisce gestire i cicli di questo tipo attraverso una struttura ‘**while**’, pura e semplice.

81.4.4.1 Esercizio

Modificare il programma che verifica se un numero è primo, usando un ciclo ‘**do...while**’.

81.4.5 Ciclo enumerativo: «for»

In presenza di iterazioni in cui si deve incrementare o decrementare una variabile a ogni ciclo, si usa preferibilmente la struttura ‘**for**’, che in C permetterebbe un utilizzo più ampio di quello comune:

```
for ( [ espressione1 ] ; [ espressione2 ] ; [ espressione3 ] ) istruzione
```

La forma tipica di un’istruzione ‘**for**’ è quella per cui la prima espressione corrisponde all’assegnamento iniziale di una variabile, la seconda a una condizione che deve verificarsi fino a che si vuole che sia eseguita l’istruzione (o il gruppo di istruzioni) e la terza all’incremento o decremento della variabile inizializzata con la prima espressione. In pratica, l’utilizzo normale del ciclo ‘**for**’ potrebbe esprimersi nella sintassi seguente:

```
for ( var = n ; condizione ; var++) istruzione
```

Il ciclo ‘**for**’ potrebbe essere definito anche in maniera differente, più generale: la prima espressione viene eseguita una volta sola all’inizio del ciclo; la seconda viene valutata all’inizio di ogni ciclo e

il gruppo di istruzioni viene eseguito solo se il risultato è *Vero*; l'ultima viene eseguita alla fine dell'esecuzione del gruppo di istruzioni, prima che si ricominci con l'analisi della condizione.

L'esempio già visto, in cui viene visualizzata per 10 volte una «x», potrebbe tradursi nel modo seguente, attraverso l'uso di un ciclo **'for'**.

Listato 81.70. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/4Rw1BygV> , <http://ideone.com/wckol> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i;

    for (i = 0; i < 10; i++)
        {
            printf ("x");
        }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Anche nelle istruzioni controllate da un ciclo **'for'** si possono collocare istruzioni **'break'** e **'continue'**, con lo stesso significato visto per il ciclo **'while'** e **'do...while'**.

Sfruttando la possibilità di inserire più espressioni in una singola istruzione, si possono realizzare dei cicli **'for'** molto più complessi, anche se questo è sconsigliabile per evitare di scrivere codice troppo difficile da interpretare. In questo modo, l'esempio precedente

potrebbe essere ridotto a quello che segue, dove si usa un punto e virgola solitario per rappresentare un'istruzione nulla.

Listato 81.71. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/Tz85p3aO>, <http://ideone.com/Nqq5d>.

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i;

    for (i = 0; i < 10; printf ("x"), i++)
        {
            i;
        }
    printf ("\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Se si utilizzano istruzioni multiple, separate con la virgola, occorre tenere presente che **l'espressione che esprime la condizione deve rimanere singola** (se per la condizione si usasse un'espressione multipla, conterebbe solo la valutazione dell'ultima). Naturalmente, nel caso della condizione, si possono costruire condizioni complesse con l'ausilio degli operatori logici, ma rimane il fatto che l'operatore virgola (',') non dovrebbe avere senso lì.

Nel modello sintattico iniziale si vede che le tre espressioni sono opzionali e rimane solo l'obbligo di mettere i punti e virgola relativi. L'esempio seguente mostra un ciclo senza fine che viene interrotto attraverso un'istruzione **'break'**.

Listato 81.72. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/oM2mmrei> , <http://ideone.com/JUF2V> .

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i = 0;
    for (;;)
        {
            if (i >= 10)
                {
                    break;
                }
            printf ("x");
            i++;
        }
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.4.5.1 Esercizio



Modificare il programma che calcola il fattoriale di un numero, usando un ciclo **for**.

81.4.5.2 Esercizio



Modificare il programma che verifica se un numero è primo, usando un ciclo **for**.

81.5 Funzioni del linguaggio C

Il linguaggio C offre le funzioni come mezzo per realizzare la scomposizione del codice in subroutine. Prima di poter essere utilizzate attraverso una chiamata, le funzioni devono essere dichiarate, anche se non necessariamente descritte. In pratica, se si vuole indicare nel codice una chiamata a una funzione che viene descritta più avanti, occorre almeno dichiararne il prototipo.

Le funzioni del linguaggio C prevedono il passaggio di parametri solo **per valore**, con tutti i tipi di dati, esclusi gli array (che invece vanno passati per riferimento, attraverso il puntatore alla loro posizione iniziale in memoria).

Il linguaggio C, attraverso la libreria standard, offre un gran numero di funzioni comuni che vengono importate nel codice attraverso l'istruzione `#include` del precompilatore. In pratica, in questo modo si importa la parte di codice necessaria alla dichiarazione e descrizione di queste funzioni. Per esempio, come si è già visto, per poter utilizzare la funzione `printf()` si deve inserire la riga `#include <stdio.h>` nella parte iniziale del file sorgente.

81.5.1 Dichiarazione di un prototipo

Quando la descrizione di una funzione può essere fatta solo dopo l'apparizione di una sua chiamata, occorre dichiararne il prototipo all'inizio, secondo la sintassi seguente:

```
tipo nome ( [tipo [ nome ] [, ...] ] );
```

Il tipo, posto all'inizio, rappresenta il tipo di valore che la funzione restituisce. Se la funzione non deve restituire alcunché, si utilizza il

tipo `'void'`. Se la funzione utilizza dei parametri, il tipo di questi deve essere elencato tra le parentesi tonde. L'istruzione con cui si dichiara il prototipo termina regolarmente con un punto e virgola.

Lo standard C stabilisce che una funzione che non richiede parametri deve utilizzare l'identificatore `'void'` in modo esplicito, all'interno delle parentesi.

Segue la descrizione di alcuni esempi.

- ```
int fattoriale (int);
```

In questo caso, viene dichiarato il prototipo della funzione `'fattoriale'`, che richiede un parametro di tipo `'int'` e restituisce anche un valore di tipo `'int'`.

- ```
int fattoriale (int n);
```

Come nell'esempio precedente, dove in più, per comodità si aggiunge il nome del parametro che comunque viene ignorato dal compilatore.

- ```
void elenca ();
```

Si tratta della dichiarazione di una funzione che fa qualcosa senza bisogno di ricevere alcun parametro e senza restituire alcun valore (*void*).

- ```
void elenca (void);
```

Esattamente come nell'esempio precedente, solo che è indicato in modo esplicito il fatto che la funzione non riceve argomenti (il tipo `'void'` è stato messo all'interno delle parentesi), come prescrive lo standard.

81.5.1.1 Esercizio

Scrivere i prototipi delle funzioni descritte nello schema successivo: «

Nome della funzione	Tipo di valore restituito	Parametri
alfa	non restituisce alcunché	x di tipo intero senza segno y di tipo carattere z di tipo a virgola mobile normale
beta	intero normale senza segno	non ci sono parametri
gamma	numero a virgola mobile di tipo normale	x di tipo intero con segno y di tipo carattere senza segno

81.5.2 Descrizione di una funzione «

La descrizione della funzione, rispetto alla dichiarazione del prototipo, richiede l'indicazione dei nomi da usare per identificare i parametri (mentre nel prototipo questi sono facoltativi) e naturalmente l'aggiunta delle istruzioni da eseguire. Le parentesi graffe che appaiono nello schema sintattico fanno parte delle istruzioni necessarie.

```
tipo nome ( [tipo parametro [, ...] ] )
{
    istruzione ;
    ...
}
```

Per esempio, la funzione seguente esegue il prodotto tra i due parametri forniti e ne restituisce il risultato:

```
int prodotto (int x, int y)
{
    return (x * y);
}
```

I parametri indicati tra parentesi, rappresentano una dichiarazione di variabili locali¹¹ che contengono inizialmente i valori usati nella chiamata. Il valore restituito dalla funzione viene definito attraverso l'istruzione **'return'**, come si può osservare dall'esempio. Naturalmente, nelle funzioni di tipo **'void'** l'istruzione **'return'** va usata senza specificare il valore da restituire, oppure si può fare a meno del tutto di tale istruzione.

Nei manuali tradizionale del linguaggio C si descrivono le funzioni nel modo visto nell'esempio precedente; al contrario, nella guida *GNU coding standards* si richiede di mettere il nome della funzione in corrispondenza della colonna uno, così:

```
int
prodotto (int x, int y)
{
    return (x * y);
}
```

Le variabili dichiarate all'interno di una funzione, oltre a quelle dichiarate implicitamente come mezzo di trasporto degli argomenti della chiamata, sono visibili solo al suo interno, mentre quelle dichiarate al di fuori di tutte le funzioni, sono variabili globali, accessibili potenzialmente da ogni parte del programma.¹² Se una variabile locale ha un nome coincidente con quello di una variabile globale, allora, all'interno della funzione, quella variabile globale non è accessibile.

Le regole da seguire, almeno in linea di principio, per scrivere pro-

grammi chiari e facilmente modificabili, prevedono che si debba fare in modo di rendere le funzioni indipendenti dalle variabili globali, fornendo loro tutte le informazioni necessarie attraverso i parametri. In questo modo diventa del tutto indifferente il fatto che una variabile locale vada a mascherare una variabile globale; inoltre, ciò permette di non dover tenere a mente il ruolo di queste variabili globali e (se non si usano le variabili «statiche») fa sì che si ottenga una funzione completamente «rientrante».

81.5.2.1 Esercizio

Completare i programmi successivi con la dichiarazione dei prototipi e con la descrizione delle funzioni necessarie. «

Listato 81.80. Per svolgere l'esercizio attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/04dX04L2kd>, <http://ideone.com/y7APt>.

```
#include <stdio.h>
//
// Mettere qui il prototipo della funzione «fattoriale».
//
// Mettere qui la descrizione della funzione «fattoriale».
//
int main (void)
{
    unsigned int x = 7;
    unsigned int f;
    f = fattoriale (x);
    printf ("Il fattoriale di %d è pari a %d.\n", x, f);
    getchar ();
    return 0;
}
```

Listato 81.81. Per svolgere l'esercizio attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/g8Og2JQ1> , <http://ideone.com/aTWpX> .

```
#include <stdio.h>
//
// Mettere qui il prototipo della funzione «primo».
//
// Mettere qui la descrizione della funzione «primo».
//
int main (void)
{
    unsigned int x = 11;
    if (primo (x))
    {
        printf ("%d è un numero primo.\n", x);
    }
    else
    {
        printf ("%d non è un numero primo.\n", x);
    }
    getchar ();
    return 0;
}
```

Listato 81.82. Per svolgere l'esercizio attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/Sof9C5lT> , <http://ideone.com/J5X1A> .

```
#include <stdio.h>
//
// Mettere qui il prototipo della funzione «interesse».
//
// Mettere qui la descrizione della funzione «interesse».
//
```

```
// L'interesse si ottiene come capitale * tasso * tempo.
//
int main (void)
{
    double    capitale = 10000; // Euro
    double    tasso = 0.03; // pari al 3 %
    unsigned int tempo = 3 // anni
    double    interessi;
    interessi = interesse (capitale, tasso, tempo);
    printf ("Un capitale di %f Euro ", capitale);
    printf ("investito al tasso del %f%% ", tasso * 100);
    printf ("Per %d anni, dà interessi per %f Euro.\n",
            tempo, interessi);
    getchar ();
    return 0;
}
```

81.5.3 Vincoli nei nomi

Quando si definiscono variabili e funzioni nel proprio programma, occorre avere la prudenza di non utilizzare nomi che coincidano con quelli delle librerie che si vogliono usare e che non possano andare in conflitto con l'evoluzione del linguaggio. A questo proposito va osservata una regola molto semplice: non si possono usare nomi «esterni» che inizino con il trattino basso ('_'); in tutti gli altri casi, invece, non si possono usare i nomi che iniziano con un trattino basso e continuano con una lettera maiuscola o un altro trattino basso.

Il concetto di nome esterno viene descritto a proposito della compilazione di un programma che si sviluppa in più file-oggetto da collegare assieme (sezione [66.3](#)). L'altro vincolo ser-



ve a impedire, per esempio, la creazione di nomi come ‘**_Bool**’ o ‘**__STDC_IEC_559__**’. Rimane quindi la possibilità di usare nomi che inizino con un trattino basso, purché continuino con un carattere minuscolo e siano visibili solo nell’ambito del file sorgente che si compone.

81.5.4 I/O elementare

«

L’input e l’output elementare che si usa nella prima fase di apprendimento del linguaggio C si ottiene attraverso l’uso di due funzioni fondamentali: *printf()* e *scanf()*. La prima si occupa di emettere una stringa dopo averla trasformata in base a dei codici di composizione determinati; la seconda si occupa di ricevere input (generalmente da tastiera) e di trasformarlo secondo codici di conversione simili alla prima. Infatti, il problema che si incontra inizialmente, quando si vogliono emettere informazioni attraverso lo standard output per visualizzarle sullo schermo, sta nella necessità di convertire in qualche modo tutti i dati che non siano già di tipo ‘**char**’. Dalla parte opposta, quando si inserisce un dato che non sia da intendere come un semplice carattere alfanumerico, serve una conversione adatta nel tipo di dati corretto.

Per utilizzare queste due funzioni, occorre includere il file di intestazione ‘`stdio.h`’, come è già stato visto più volte negli esempi.

Le due funzioni, *printf()* e *scanf()*, hanno in comune il fatto di disporre di una quantità variabile di parametri, dove solo il primo è stato precisato. Per questa ragione, la stringa che costituisce il primo argomento deve contenere tutte le informazioni necessarie a individuare quelli successivi; pertanto, si fa uso di *specificatori di conver-*

sione che definiscono il tipo e l'ampiezza dei dati da trattare. A titolo di esempio, lo specificatore '**%i**' si riferisce a un valore intero di tipo '**int**', mentre '**%li**' si riferisce a un intero di tipo '**long int**'.

Vengono mostrati solo alcuni esempi, perché una descrizione più approfondita nell'uso delle funzioni *printf()* e *scanf()* appare in altre sezioni (67.3 e 69.17). Si comincia con l'uso di *printf()*:

```
...
double capitale = 1000.00;
double tasso    = 0.5;
int    montante = (capitale * tasso) / 100;
...
printf ("%s: il capitale %f, ", "Ciao", capitale);
printf ("investito al tasso %f%% ", tasso);
printf ("ha prodotto un montante pari a %d.\n", montante);
...
```

Gli specificatori di conversione usati in questo esempio si possono considerare quelli più comuni: '**%s**' incorpora una stringa; '**%f**' traduce in testo un valore che originariamente è di tipo '**double**'; '**%d**' traduce in testo un valore '**int**'; inoltre, '**%%**' viene trasformato semplicemente in un carattere percentuale nel testo finale. Alla fine, l'esempio produce l'emissione del testo: «Ciao: il capitale 1000.00, investito al tasso 0.500000% ha prodotto un montante pari a 1005.»

La funzione *scanf()* è un po' più difficile da comprendere: la stringa che definisce il procedimento di interpretazione e conversione deve confrontarsi con i dati provenienti dallo standard input. L'uso più semplice di questa funzione prevede l'individuazione di un solo dato:

```
...
int importo;
...
printf ("Inserisci l'importo: ");
scanf ("%d", &importo);
...
```

Il pezzo di codice mostrato emette la frase seguente e resta in attesa dell'inserimento di un valore numerico intero, seguito da [*Invio*]:

```
Inserisci l'importo: _
```

Questo valore viene inserito nella variabile *importo*. Si deve osservare il fatto che gli argomenti successivi alla stringa di conversione sono dei puntatori, per cui, avendo voluto inserire il dato nella variabile *importo*, questa è stata indicata preceduta dall'operatore '**&**' in modo da fornire alla funzione l'indirizzo corrispondente (si veda la sezione [66.5](#) sulla gestione dei puntatori).

Con una stessa funzione *scanf()* è possibile inserire dati per diverse variabili, come si può osservare dall'esempio seguente, ma in questo caso, per ogni dato viene richiesta la separazione con spazi orizzontali o anche con la pressione di [*Invio*].

```
printf ("Inserisci il capitale e il tasso:");
scanf ("%d%f", &capitale, &tasso);
```

81.5.5 Restituzione di un valore



In un sistema Unix e in tutti i sistemi che si rifanno a quel modello, i programmi, di qualunque tipo siano, al termine della loro esecuzione, restituiscono un valore che può essere utilizzato da uno script di

shell per determinare se il programma ha fatto ciò che si voleva o se è intervenuto qualche tipo di evento che lo ha impedito.

Convenzionalmente si tratta di un valore numerico, con un intervallo di valori abbastanza ristretto, in cui zero rappresenta una conclusione normale, ovvero priva di eventi indesiderati, mentre qualsiasi altro valore rappresenta un'anomalia. A questo proposito si consideri quello «strano» atteggiamento degli script di shell, per cui zero equivale a *Vero*.

Lo standard del linguaggio C prescrive che la funzione *main()* debba restituire un tipo intero, contenente un valore compatibile con l'intervallo accettato dal sistema operativo: tale valore intero è ciò che dovrebbe lasciare di sé il programma, al termine del proprio funzionamento.

Se il programma deve terminare, per qualunque ragione, in una funzione diversa da *main()*, non potendo usare l'istruzione '**return**' per questo scopo, si può richiamare la funzione *exit()*:

```
exit (valore_restituito) ;
```

La funzione *exit()* provoca la conclusione del programma, dopo aver provveduto a scaricare i flussi di dati e a chiudere i file. Per questo motivo, non restituisce un valore all'interno del programma, al contrario, fa in modo che il programma restituisca il valore indicato come argomento.

Per poterla utilizzare occorre includere il file di intestazione '`stdlib.h`' che tra l'altro dichiara già due macro-variabili adatte a definire la conclusione corretta o errata del programma: *EXIT_SUCCESS* e *EXIT_FAILURE*.¹³ L'esempio seguente

mostra in che modo queste macro-variabili potrebbero essere usate:

```
#include <stdlib.h>
...
...
if (...)
{
    exit (EXIT_SUCCESS);
}
else
{
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

Naturalmente, se si può concludere il programma nella funzione *main()*, si può fare lo stesso con l'istruzione **return**:

```
#include <stdlib.h>
...
...
int main (...)
{
    ...
    if (...)
    {
        return (EXIT_SUCCESS);
    }
    else
    {
        return (EXIT_FAILURE);
    }
    ...
}
```

81.5.5.1 Esercizio

Modificare uno degli esercizi già fatti, dove si verifica se un numero è primo, allo scopo di far concludere il programma con `'EXIT_SUCCESS'` se il numero è primo effettivamente; in caso contrario il programma deve terminare con il valore corrispondente a `'EXIT_FAILURE'`.

In un sistema operativo in cui si possa utilizzare una shell POSIX, per verificare il valore restituito dal programma appena terminato è possibile usare il comando seguente:

```
$ echo $? [Invio]
```

Si ricorda che la conclusione con successo di un programma si traduce normalmente nel valore zero.

81.6 Riferimenti

- Brian W. Kernighan, Dennis M. Ritchie, *Il linguaggio C: principi di programmazione e manuale di riferimento*, Pearson, ISBN 88-7192-200-X, <http://cm.bell-labs.com/cm/cs/cbook/>
- Open Standards, *C - Approved standards*, <http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg14/www/standards>
- *ISO/IEC 9899:TC2*, <http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg14/www/docs/n1124.pdf>
- Richard Stallman e altri, *GNU coding standards*, <http://www.gnu.org/prep/standards/>
- Autori vari, *GCC manual*, <http://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/>, <http://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc.pdf>

81.7 Soluzioni agli esercizi proposti

«

Esercizio	Soluzione
81.1.2.1	<pre>// Ciao mondo! #include <stdio.h> // La funzione main() viene eseguita automaticamente // all'avvio. int main (void) { // Si limita a emettere un messaggio. printf ("Ciao mondo!\n"); // Attende la pressione di un tasto, quindi termina. getchar (); return 0; }</pre>
81.1.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { printf ("Il mio primo programma\n"); printf ("scritto in linguaggio C.\n"); getchar (); return 0; }</pre>
81.1.3.1	<pre>\$ cc -o programma prova.c [Invio]</pre> <p>Ma se si dispone del compilatore GNU C, è meglio usare l'opzione <code>-Wall</code>:</p> <pre>\$ cc -Wall -o programma prova.c [Invio]</pre>
81.1.4.1	<pre>printf ("Imponibile: %d, IVA: %d.\n", 1000, 200);</pre>
81.2.1.1	<p>Con un byte da 8 bit non dovrebbe esserci la possibilità di avere una variabile scalare da 12 bit, perché di norma il byte è esattamente un sottomultiplo del rango delle variabili scalari disponibili.</p>
81.2.2.1	<p>Una variabile scalare di tipo <code>unsigned char</code> (da 8 bit) può rappresentare valori da 0 a 255, pertanto non è possibile assegnare a una tale variabile valori fino a 99999.</p>
81.2.2.2	<p>Una variabile scalare di tipo <code>unsigned char</code> (da 8 bit) può rappresentare valori da 0 a 255.</p>
81.2.2.3	<p>Una variabile scalare di tipo <code>signed short int</code> (da 16 bit) può rappresentare valori da -32768 a $+32767$.</p>
81.2.2.4	<p>Dovendo rappresentare il valore 12,34, si devono usare variabili in virgola mobile. Possono andare bene tutti i tipi: <code>float</code>, <code>double</code> e <code>long double</code>.</p>

Esercizio	Soluzione
81.2.3.1	La costante letterale '12' corrisponde a 12_{10} ; la costante '012' rappresenta il numero 12_8 , ovvero 10_{10} ; la costante '0x12' indica il numero 12_{16} , ovvero 18_{10} .
81.2.3.2	La costante letterale '12' è di tipo 'int'; la costante '12U' è di tipo 'unsigned int'; la costante '12L' è di tipo 'long int'; la costante '1.2' è di tipo 'double'; la costante '1.2' è di tipo 'long double'.
81.2.5.1	L'espressione '3-2' corrisponde in pratica alla costante carattere '1'; l'espressione '5+4' corrisponde in pratica alla costante carattere '9'.
81.2.7.1	<pre>int d; unsigned long int e = 2111; float f = 21.11; const float g = 21.11;</pre>
81.3.1.1	L'espressione '4+4' dovrebbe dare un risultato di tipo 'int'; l'espressione '4/3' dovrebbe dare un risultato di tipo 'int'; l'espressione '4.0/3' dovrebbe essere di tipo 'double'; l'espressione '4L*3' dovrebbe essere di tipo 'long int'.
81.3.2.1	<pre>int a = 3; int b; b = --a;</pre> <p>a contiene 2 e b contiene 2.</p>
81.3.2.1	<pre>int a = 3; int b = 2; b = a + b;</pre> <p>a contiene 3 e b contiene 5.</p>
81.3.2.1	<pre>int a = 7; int b = 2; b = a % b;</pre> <p>a contiene 7 e b contiene 1.</p>
81.3.2.1	<pre>int a = 7; int b; b = (a = a * 2);</pre> <p>a contiene 14 e b contiene 14.</p>
81.3.2.1	<pre>int a = 3; int b = 2; b += a;</pre> <p>a contiene 3 e b contiene 5.</p>
81.3.2.1	<pre>int a = 7; int b = 2; b %= a;</pre> <p>a contiene 7 e b contiene 2.</p>

Esercizio	Soluzione
81.3.2.1	<pre>int a = 7; int b; b = (a *= 2);</pre> <p>a contiene 14 e b contiene 14.</p>
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 3; int b; b = --a; printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 3; int b = 2; b = a + b; printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 7; int b = 2; b = a % b; printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 7; int b; b = (a = a * 2); printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 3; int b = 2; b += a; printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 7; int b = 2; b %= a; printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.2.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 7; int b; b = (a *= 2); printf ("a contiene %d;\n", a); printf ("b contiene %d.\n", b); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.3.1	<pre>int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a == b;</pre> <p>c contiene 1.</p>
81.3.3.1	<pre>int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a != b;</pre> <p>c contiene 0.</p>
81.3.3.1	<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a >= b;</pre> <p>c contiene 1.</p>
81.3.3.1	<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a <= b;</pre> <p>c contiene 0.</p>
81.3.3.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a == b; printf ("%d == %d) produce %d\n", a, b, c); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.3.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 4 + 1; signed char b = 5; int c = a != b; printf ("%d != %d) produce %d\n", a, b, c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.3.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a >= b; printf ("%d >= %d) produce %d\n", a, b, c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.3.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = a <= b; printf ("%d <= %d) produce %d\n", a, b, c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.4.1	<pre>int a = 4; signed char b = (3 < 5); int c = a && b; c contiene 1.</pre>
81.3.4.1	<pre>int a = 4; signed char b = (3 < 5); int c = a b; c contiene 1.</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.4.1	<pre>unsigned int a = 4 + 3; signed char b = -5; int c = (b > 0) (a > b);</pre> c contiene 1.
81.3.5.1	<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a & b;</pre> c contiene 4.
81.3.5.1	<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a b;</pre> c contiene 13.
81.3.5.1	<pre>int a = 5; int b = 12; int c = a ^ b;</pre> c contiene 9.
81.3.5.1	<pre>int a = 5; int c = a << 1;</pre> c contiene 10.
81.3.5.1	<pre>int a = 21; int c = a >> 1;</pre> c contiene 10.
81.3.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 5; int b = 12; int c = a & b; printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 5; int b = 12; int c = a b; printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 5; int b = 12; int c = a ^ b; printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 5; int c = a << 1; printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = 21; int c = a >> 1; printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.6.1	L'espressione <code>(int) (4.4+4.9)</code> è equivalente a <code>(int) 9</code> ; l'espressione <code>(double) 4/3</code> è equivalente a <code>(double) 1</code> ; l'espressione <code>((double) 4)/3</code> è equivalente a <code>((double) 1.33333)</code> .
81.3.7.1	<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a, c = a + b);</pre> c contiene -40.
81.3.7.1	<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a++, c = a + b);</pre> c contiene -39.
81.3.7.1	<pre>int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = ++a, c = a + b);</pre> c contiene -38.
81.3.7.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a, c = a + b); printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>
81.3.7.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = a++, c = a + b); printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.3.7.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int a = -20; int b = 10; int c = (b = 2, b = ++a, c = a + b); printf ("c contiene %d\n", c); getchar (); return 0; }</pre>
81.4.1.1	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int x; x = 5000; if ((x < 1000) (x > 10000)) { printf ("Il valore di x non è valido!\n"); } else if (x > 5000) { printf ("Il livello di x è alto: %d\n", x); } else if (x < 5000) { printf ("Il livello di x è basso: %d\n", x); } else { printf ("Il livello di x è ottimale: %d\n", x); } getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.4.1.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int x; x = -1; if (x) { printf ("Sono felice :-)\n"); } else { printf ("Sono triste :-(\n"); } getchar (); return 0; }</pre> <p>Il programma visualizza la scritta «Sono felice :-)», perché un qualunque valore numerico diverso da zero viene inteso pari a <i>Vero</i>.</p>
81.4.2.1	<pre> case 2: if (((anno % 4 == 0) && !(anno % 100 == 0)) (anno % 400 == 0)) { giorni = 29; } else { giorni = 28; } break;</pre> <p>Se l'anno è divisibile per quattro (pertanto la divisione per quattro non dà resto) e se l'anno non è divisibile per 100 (quindi non si tratta di un secolo), oppure se l'anno è divisibile per 400, il mese di febbraio ha 29, mentre ne ha 28 negli altri casi. In pratica, di norma gli anni bisestili sono quelli il cui anno è divisibile per quattro, ma questa regola non si applica se l'anno è l'inizio di un secolo, ma ogni quattro secoli si fa eccezione (pertanto, anche se di norma l'anno che inizia un secolo non è bisestile, il secolo che si ha ogni 400 anni è invece, nuovamente, bisestile).</p>

Esercizio	Soluzione
81.4.3.1	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { unsigned int x = 4; unsigned int f = x; unsigned int i = (x - 1); while (i > 0) { f = f * i; i--; } printf ("%d! è pari a %d\n", x, f); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.4.3.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int x = 11; int i = 2; if (x <= 1) { printf ("%d non è un numero primo.\n", x); } else { while (i < x) { if ((x % i) == 0) { printf ("%d è divisibile per %d.\n", x, i); break; } i++; } if (i >= x) { printf ("%d è un numero primo.\n", x); } } getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.4.4.1	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int x = 11; int i = 2; if (x <= 1) { printf ("%d non è un numero primo.\n", x); } else { do { if ((x % i) == 0) { printf ("%d è divisibile per %d.\n", x, i); break; } i++; } while (i < x); if (i >= x) { printf ("%d è un numero primo.\n", x); } } getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.4.5.1	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { unsigned int x = 4; unsigned int f = x; unsigned int i; for (i = (x - 1); i > 0; i--) { f = f * i; } printf ("%d! è pari a %d\n", x, f); getchar (); return 0; }</pre>
81.4.5.2	<pre>#include <stdio.h> int main (void) { int x = 11; int i; if (x <= 1) { printf ("%d non è un numero primo.\n", x); } else { for (i = 2; i < x; i++) { if ((x % i) == 0) { printf ("%d è divisibile per %d.\n", x, i); break; } } if (i >= x) { printf ("%d è un numero primo.\n", x); } } getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.5.1.1	<pre>void alfa (unsigned int x, char y, double z); unsigned int beta (void); double gamma (int x, signed char y);</pre>
81.5.2.1	<pre>#include <stdio.h> unsigned int fattoriale (unsigned int x); unsigned int fattoriale (unsigned int x) { unsigned int f = x; unsigned int i; for (i = (x - 1); i > 0; i--) { f = f * i; } return i; } int main (void) { unsigned int x = 7; unsigned int f; f = fattoriale (x); printf ("Il fattoriale di %d è pari a %d.\n", x, f); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.5.2.1	<pre>#include <stdio.h> unsigned int primo (unsigned int x); unsigned int primo (unsigned int x) { unsigned int i; if (x <= 1) { return 0; } for (i = 2; i < x; i++) { if ((x % i) == 0) { return 0; } } if (i >= x) { return 1; } else { return 0; } } int main (void) { unsigned int x = 11; if (primo (x)) { printf ("%d è un numero primo.\n", x); } else { printf ("%d non è un numero primo.\n", x); } getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.5.2.1	<pre>#include <stdio.h> double interesse (double c, double i, unsigned int t); double interesse (double c, double i, unsigned int t) { return (c * i * t); } int main (void) { double capitale = 10000; // Euro double tasso = 0.03; // pari al 3 % unsigned int tempo = 3; // anni double interessi; interessi = interesse (capitale, tasso, tempo); printf ("Un capitale di %f Euro ", capitale); printf ("investito al tasso del %f%% ", tasso * 100); printf ("Per %d anni, dà interessi per %f Euro.\n", tempo, interessi); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
81.5.5.1	<pre>#include <stdio.h> #include <stdlib.h> unsigned int primo (unsigned int x); unsigned int primo (unsigned int x) { unsigned int i; if (x <= 1) { return 0; } for (i = 2; i < x; i++) { if ((x % i) == 0) { return 0; } } if (i >= x) { return 1; } else { return 0; } } int main (void) { unsigned int x = 11; if (primo (x)) { return (EXIT_SUCCESS); } else { return (EXIT_FAILURE); } }</pre>

¹ È bene osservare che un'istruzione composta, ovvero un raggruppamento di istruzioni tra parentesi graffe, non è concluso dal punto e virgola finale.

² In particolare, i nomi che iniziano con due trattini bassi (‘__’), oppure con un trattino basso seguito da una lettera maiuscola (‘_X’) sono riservati.

³ Il linguaggio C, puro e semplice, non comprende alcuna funzione, benché esistano comunque molte funzioni più o meno standardizzate, come nel caso di *printf()*.

⁴ Sono esistiti anche elaboratori in grado di indirizzare il singolo bit in memoria, come il Burroughs B1900, ma rimane il fatto che il linguaggio C si interessi di raggiungere un byte intero alla volta.

⁵ Il qualificatore ‘**signed**’ si può usare solo con il tipo ‘**char**’, dal momento che il tipo ‘**char**’ puro e semplice può essere con o senza segno, in base alla realizzazione particolare del linguaggio che dipende dall’architettura dell’elaboratore e dalle convenzioni del sistema operativo.

⁶ La distinzione tra valori con segno o senza segno, riguarda solo i numeri interi, perché quelli in virgola mobile sono sempre espressi con segno.

⁷ Come si può osservare, la dimensione è restituita dall’operatore ‘**sizeof**’, il quale, nell’esempio, risulta essere preceduto dalla notazione ‘**(int)**’. Si tratta di un cast, perché il valore restituito dall’operatore è di tipo speciale, precisamente si tratta del tipo ‘**size_t**’. Il cast è solo precauzionale perché generalmente tutto funziona in modo regolare senza questa indicazione.

⁸ Per la precisione, il linguaggio C stabilisce che il «byte» corrisponda all’unità di memorizzazione minima che, però, sia anche in grado di rappresentare tutti i caratteri di un insieme minimo. Pertanto, ciò che restituisce l’operatore *sizeof()* è, in realtà, una quantità di byte,

solo che non è detto si tratti di byte da 8 bit.

⁹ Gli operandi di ‘? :’ sono tre.

¹⁰ Lo standard prevede il tipo di dati ‘**_Bool**’ che va inteso come un valore numerico compreso tra zero e uno. Ciò significa che il tipo ‘**_Bool**’ si presta particolarmente a rappresentare valori logici (binari), ma ciò sempre secondo la logica per la quale lo zero corrisponde a *Falso*, mentre qualunque altro valore corrisponde a *Vero*.

¹¹ Per la precisione, i parametri di una funzione corrispondono alla dichiarazione di variabili di tipo automatico.

¹² Questa descrizione è molto semplificata rispetto al problema del campo di azione delle variabili in C; in particolare, quelle che qui vengono chiamate «variabili globali», non hanno necessariamente un campo di azione esteso a tutto il programma, ma in condizioni normali sono limitate al file in cui sono dichiarate. La questione viene approfondita in modo più adatto a questo linguaggio nella sezione [66.3](#).

¹³ In pratica, ***EXIT_SUCCESS*** equivale a zero, mentre ***EXIT_FAILURE*** equivale a uno.

Puntatori, array e stringhe in C



82.1	Espressioni a cui si assegnano dei valori	2477
82.1.1	Esercizio	2477
82.2	Puntatori	2478
82.3	Dichiarazione di una variabile puntatore	2478
82.3.1	Esercizio	2479
82.4	Dereferenziazione	2479
82.4.1	Esercizio	2481
82.5	«Little endian» e «big endian»	2482
82.5.1	Esercizio	2485
82.6	Chiamata di funzione con puntatori	2487
82.6.1	Esercizio	2489
82.6.2	Esercizio	2490
82.7	Array	2490
82.8	Array a una dimensione	2490
82.8.1	Esercizio	2493
82.8.2	Esercizio	2493
82.8.3	Esercizio	2494
82.9	Array multidimensionali	2495
82.9.1	Esercizio	2498
82.9.2	Esercizio	2499

82.9.3	Esercizio	2499
82.10	Natura dell'array	2500
82.10.1	Esercizio	2504
82.10.2	Esercizio	2505
82.11	Array e funzioni	2506
82.12	Aritmetica dei puntatori	2507
82.12.1	Esercizio	2510
82.13	Stringhe	2511
82.13.1	Esercizio	2515
82.13.2	Esercizio	2516
82.14	Puntatori a puntatori	2517
82.14.1	Esercizio	2520
82.15	Puntatori a più dimensioni	2522
82.15.1	Esercizio	2527
82.16	Parametri della funzione main()	2530
82.17	Puntatori a variabili distrutte	2533
82.18	Soluzioni agli esercizi proposti	2534

* 2478 ** 2517 2522 *** 2517 argc 2530 argv 2530 main() 2530 & 2478

Nel linguaggio C, per poter utilizzare gli array si gestiscono dei puntatori alle zone di memoria contenenti tali strutture.

82.1 Espressioni a cui si assegnano dei valori

Quando si utilizza un operatore di assegnamento, come '=' o altri operatori composti, ciò che si mette alla sinistra rappresenta la «variabile ricevente» del risultato dell'espressione che si trova alla destra dell'operatore (nel caso di operatori di assegnamento composti, l'espressione alla destra va considerata come quella che si ottiene scomponendo l'operatore). Ma il linguaggio C consente di rappresentare quella «variabile ricevente» attraverso un'espressione, come nel caso dei puntatori che vengono descritti in questo capitolo. Pertanto, per evitare confusione, la documentazione dello standard chiama l'espressione a sinistra dell'operatore di assegnamento un *lvalue* (*Left value* o *Location value*).

Il concetto di *lvalue* serve a chiarire che un'espressione può rappresentare una «variabile», ovvero una certa posizione in memoria, pur senza averle dato un nome.

82.1.1 Esercizio

Nelle espressioni seguenti, indicare quali sono i componenti che costituiscono un *lvalue*:

Espressione	<i>lvalue</i>
<code>x = 4, y = 3 * 2</code>	x e y
<code>y = 3 * x</code>	
<code>z += 3 * x</code>	
<code>j = i++ * 5</code>	

82.2 Puntatori

«

Una variabile, di qualunque tipo sia, rappresenta normalmente un valore posto da qualche parte nella memoria del sistema. Attraverso l'operatore di indirizzamento e-commerciale ('&'), è possibile ottenere il puntatore (riferito alla rappresentazione ideale di memoria del linguaggio C) a una variabile «normale». Tale valore può essere inserito in una variabile particolare, adatta a contenerlo: una *variabile puntatore*.

Per esempio, se *p* è una variabile puntatore adatta a contenere l'indirizzo di un intero, l'esempio mostra in che modo assegnare a tale variabile il puntatore alla variabile *i*:

```
int i = 10;
...
// L'indirizzo di «i» viene assegnato al puntatore «p».
p = &i;
```

82.3 Dichiarazione di una variabile puntatore

«

La dichiarazione di una variabile puntatore avviene in modo simile a quello delle variabili normali, con l'aggiunta di un asterisco prima del nome. L'esempio seguente dichiara la variabile *p* come puntatore a un tipo '**int**'.

```
int *p;
```

Sia chiaro che la variabile dichiarata in questo modo ha il nome *p* ed è di tipo '**int ***', ovvero puntatore al tipo intero normale. Pertanto, l'asterisco, benché lo si rappresenti attaccato al nome della variabile, qui fa parte della dichiarazione del tipo.

Normalmente, il puntatore è costituito da un numero che rappresenta un indirizzo di memoria. Il fatto di precisare il tipo di variabile a cui si riferisce il puntatore, consente di sapere per quanti byte si estende l'informazione in questione.

82.3.1 Esercizio

Nella tabella successiva sono riportate delle istruzioni, a fianco delle quali si fanno delle domande. Si risponda a tali domande. «

Codice	Questione
<code>int a = 20; b = &a;</code>	Quale dovrebbe essere il tipo della variabile <i>b</i> ?
	Come si dichiara la variabile <i>x</i> , in qualità di puntatore al tipo ' long long int '?
<code>long int *z;</code>	Cosa può contenere la variabile <i>z</i> ?

82.4 Dereferenziazione

Così come esiste l'operatore di indirizzamento, costituito dalla commerciale ('&'), con il quale si ottiene il puntatore corrispondente a una variabile, è disponibile un operatore di «dereferenziazione», con cui è possibile raggiungere la zona di memoria a cui si riferisce un puntatore, come se si trattasse di una variabile comune. L'operatore di dereferenziazione è l'asterisco ('*'). «

Attenzione a non fare confusione con gli asterischi: una cosa è quello usato per dichiarare o per dereferenziare un puntatore e un'altra è l'operatore con cui invece si ottiene la moltiplicazione.

Nell'esempio seguente, l'area di memoria a cui si riferisce il puntatore p viene sovrascritta con il valore 123:

```
int *p;  
...  
*p = 123;
```

Nell'esempio seguente, l'area di memoria a cui si riferisce il puntatore p , corrispondente in pratica alla variabile v , viene sovrascritta con il valore 456:

```
int v;  
int *p;  
...  
p = &v;  
*p = 456;
```

Nell'esempio appena apparso, si osserva alla fine che è possibile fare riferimento alla stessa area di memoria, sia attraverso la variabile v , sia attraverso il puntatore dereferenziato $*p$.

L'esempio seguente serve a chiarire un po' meglio il ruolo delle variabili puntatore:

```

int v = 10;
int *p;
int *p2;
...
p = &v;
...
p2 = p;
...
*p2 = 20;

```

Alla fine, la variabile v e i puntatori dereferenziati $*p$ e $*p2$ contengono tutti lo stesso valore; ovvero, i puntatori p e $p2$ individuano entrambi l'area di memoria corrispondente alla variabile v , la quale si trova a contenere il valore 20.

Si osservi che l'asterisco è un operatore che, evidentemente, ha la precedenza rispetto a quelli di assegnamento. Eventualmente si possono usare le parentesi per togliere ambiguità al codice:

```
(*p2) = 20;
```

82.4.1 Esercizio

Nella tabella successiva sono riportate delle istruzioni, a fianco delle quali si fanno delle domande. Si risponda a tali domande.

Codice	Questione
<pre> long int *i; long int j; ... i = j; </pre>	<p>L'ultima istruzione è errata: quale potrebbe essere la soluzione giusta?</p>

Codice	Questione
<pre>int *i; int j = 10; ... i = &j; (*i)++;</pre>	Cosa contiene alla fine la variabile <i>j</i> ?
<pre>long int *i; int j; ... *i = j;</pre>	L'ultima istruzione contiene un problema: come lo si può correggere?

82.5 «Little endian» e «big endian»

«

Il tipo di dati a cui un puntatore si rivolge, fa parte integrante dell'informazione rappresentata dal puntatore stesso. Ciò è importante perché quando si dereferenzia un puntatore occorre sapere quanto è grande l'area di memoria a cui si deve accedere a partire dal puntatore. Per questa ragione, quando si assegna a una variabile puntatore un altro puntatore, questo deve essere compatibile, nel senso che deve riferirsi allo stesso tipo di dati, altrimenti si rischia di ottenere un risultato inatteso. A questo proposito, l'esempio seguente contiene probabilmente un errore:

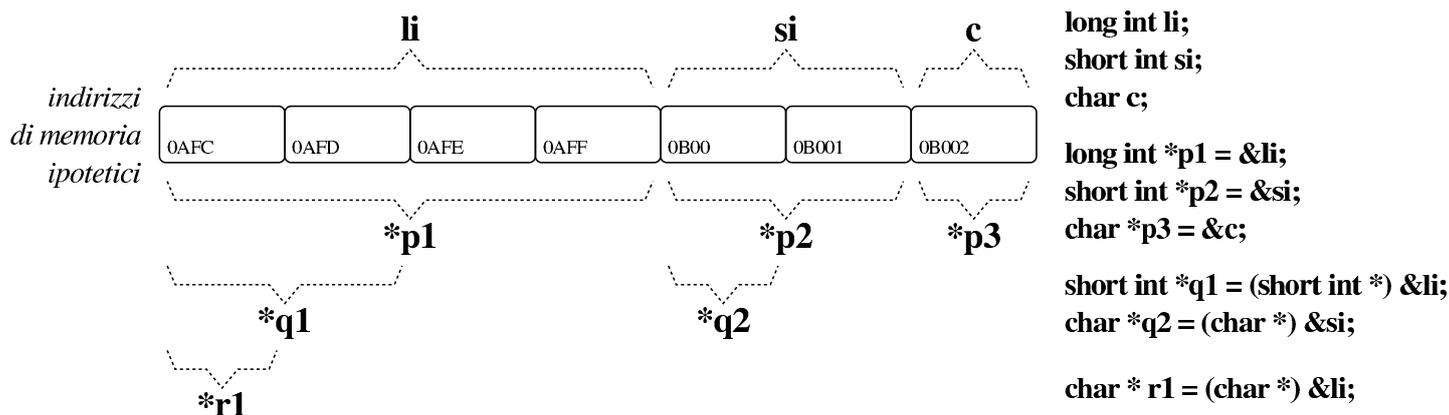
```
char *pc;
int  *pi;
...
pi = pc; // I due puntatori si riferiscono a dati di tipo
         // differente!
...
```

Quando invece si vuole trasformare realmente un puntatore in modo che si riferisca a un tipo di dati differente, si può usare un cast, come

si farebbe per convertire i valori numerici:

```
char *pc;
int *pi;
...
pi = (int *) pc; // Il programmatore dimostra di essere
                // consapevole di ciò che sta facendo
                // attraverso un cast!
...
...
```

Nello schema seguente appare un esempio che dovrebbe consentire di comprendere la differenza che c'è tra i puntatori, in base al tipo di dati a cui fanno riferimento. In particolare, *p1*, *q1* e *r1* fanno tutti riferimento all'indirizzo ipotetico $0AFC_{16}$, ma l'area di memoria che considerano è diversa, pertanto **p1*, **q1* e **r1* sono tra loro «variabili» differenti, anche se si sovrappongono parzialmente.



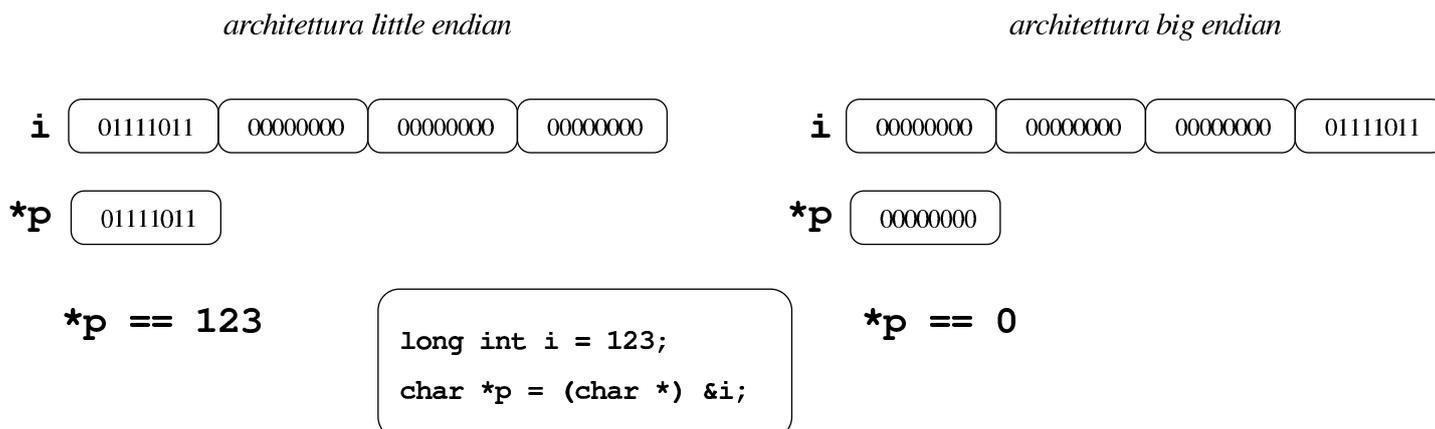
L'esempio seguente rappresenta un programma completo che ha lo scopo di determinare se l'architettura dell'elaboratore è di tipo *big endian* o di tipo *little endian*. Per capirlo si dichiara una variabile di tipo '**long int**' che si intende debba essere di rango superiore rispetto al tipo '**char**', assegnandole un valore abbastanza basso da poter essere rappresentato anche in un tipo '**char**' senza segno. Con un puntatore di tipo '**char ***' si vuole accedere all'inizio della varia-

bile contenente il numero intero **'long int'**: se già nella porzione letta attraverso il puntatore al primo «carattere» si trova il valore assegnato alla variabile di tipo intero, vuol dire che i byte sono invertiti e si ha un'architettura *little endian*, mentre diversamente si presume 😊 che sia un'architettura *big endian*.

Listato 82.13. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/IRCiWUyg> , <http://ideone.com/aFfAG> .

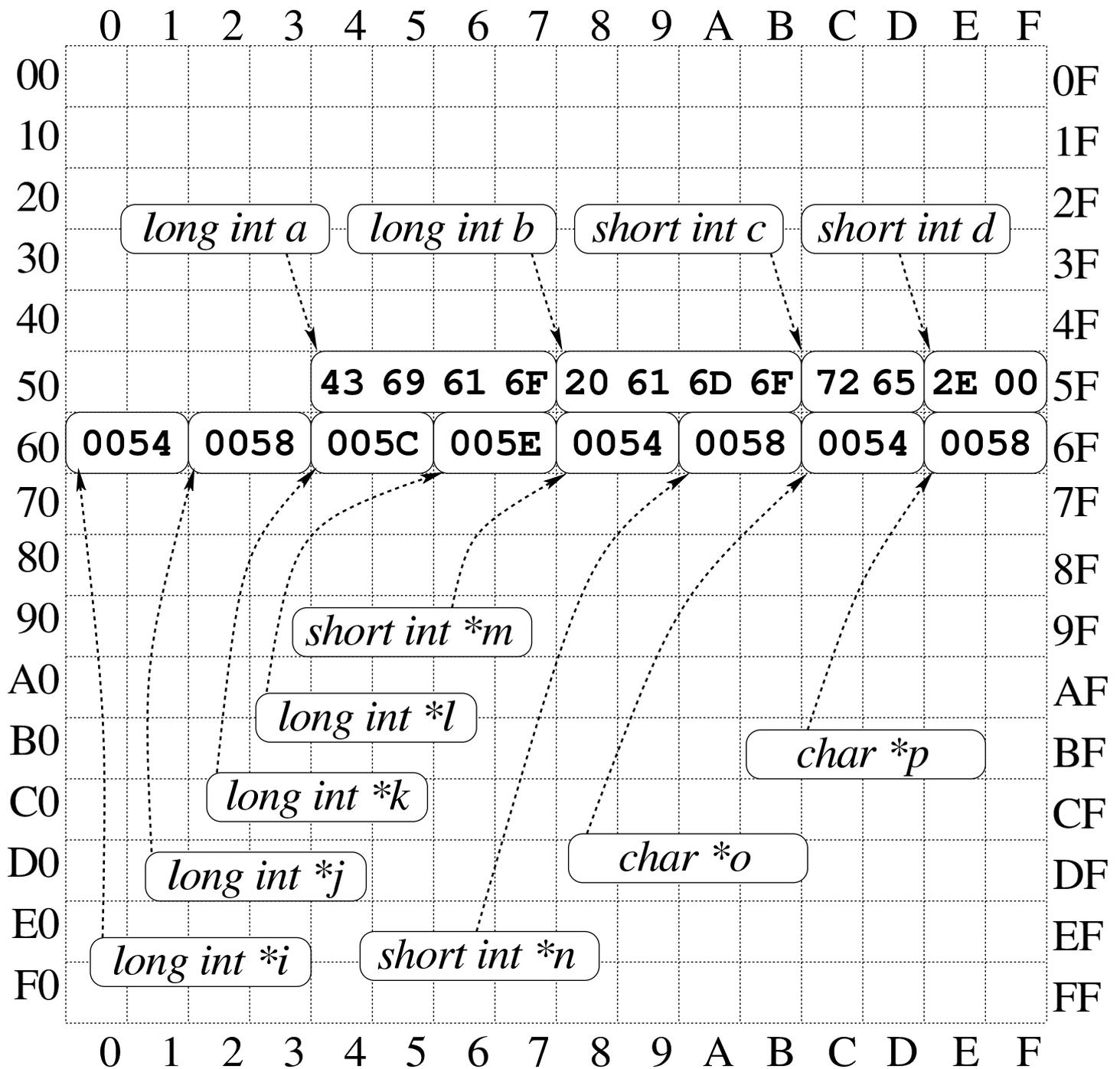
```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    long int i = 123;
    char *p = (char *) &i;
    if (*p == 123)
        {
            printf ("little endian\n");
        }
    else
        {
            printf ("big endian\n");
        }
    getchar ();
    return 0;
}
```

Figura 82.14. Schematizzazione dell'operato del programma di esempio, per determinare l'ordine dei byte usato nella propria architettura.



82.5.1 Esercizio

La figura successiva mostra una mappa ipotetica di memoria, con indirizzi che vanno da 00_{16} a FF_{16} , in cui sono evidenziate delle variabili scalari comuni e delle variabili puntatore. Ogni cella di memoria corrisponde a un byte e si presume che l'architettura del microprocessore preveda un accesso in modalità *big endian* (quello più semplice dal punto di vista umano). Si vuole conoscere il contenuto delle variabili scalari normali e quello rappresentato dai puntatori dereferenziati, con l'aiuto di alcuni suggerimenti.



Variable o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>a</i>	4369616F ₁₆
<i>b</i>	

Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>c</i>	
<i>d</i>	
<i>*i</i>	4369616F ₁₆
<i>*j</i>	
<i>*k</i>	72652E00 ₁₆
<i>*l</i>	
<i>*m</i>	
<i>*n</i>	
<i>*o</i>	
<i>*p</i>	

82.6 Chiamata di funzione con puntatori

Il linguaggio C utilizza il passaggio degli argomenti alle funzioni per valore, per cui, anche se gli argomenti sono indicati in qualità di variabili, le modifiche ai valori rispettivi apportati nel codice delle



funzioni non si riflettono sul contenuto delle variabili originali; per farlo, occorre usare invece argomenti costituiti da puntatori.

Si immagini di volere realizzare una funzione banale che modifica la variabile utilizzata nella chiamata, sommandovi una quantità fissa. Invece di passare il valore della variabile da modificare, si può passare il suo puntatore; in questo modo la funzione (che comunque deve essere stata realizzata appositamente per questo scopo) agisce nell'area di memoria a cui punta il proprio parametro.

Listato 82.17. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/eEWeJvo2> , <http://ideone.com/bKTQx> .

```
#include <stdio.h>
void funzione (int *x)
{
    (*x)++;
}
int main (void)
{
    int y = 10;
    funzione (&y);
    printf ("y = %i\n", y);
    getchar ();
    return 0;
}
```

L'esempio mostra la dichiarazione e descrizione di una funzione che non restituisce alcun valore e ha un parametro costituito da un puntatore a un intero. Il lavoro della funzione è solo quello di incrementare il valore contenuto nell'area di memoria a cui si riferisce tale puntatore.

Poco dopo, nella funzione *main()* inizia il programma vero e proprio; viene dichiarata la variabile *y* corrispondente a un intero normale inizializzato a 10, poi viene chiamata la funzione vista prima, passando il puntatore a *y*.

Il risultato è che dopo la chiamata, la variabile *y* contiene il valore precedente incrementato di un'unità, ovvero 11.

82.6.1 Esercizio

Si prenda in considerazione il programma successivo e si scriva il valore contenuto nelle tre variabili *i*, *j* e *k*, così come rappresentato dalla funzione *printf()*. «

```
#include <stdio.h>
int f (int *x, int y)
{
    return ((*x)++ + y);
}
int main (void)
{
    int i = 1;
    int j = 2;
    int k;
    k = f (&i, j);
    printf ("i=%i, j=%i, k=%i\n", i, j, k);
    getchar ();
    return 0;
}
```

82.6.2 Esercizio

«

Si modifichi il programma dell'esercizio precedente, creando nella funzione *main()* la variabile *l*, in qualità di puntatore a un intero, assegnando a questa variabile il puntatore dell'area di memoria rappresentata da *i*, usando poi la variabile *l* nella chiamata della funzione *f()*.

82.7 Array

«

Nel linguaggio C, l'array è una sequenza ordinata di elementi dello stesso tipo nella rappresentazione ideale di memoria di cui si dispone. Quando si dichiara un array, quello che il programmatore ottiene in pratica è il riferimento alla posizione iniziale di questo, mentre gli elementi successivi si raggiungono tenendo conto della lunghezza di ogni elemento.

È compito del programmatore ricordare la quantità di elementi che compone l'array, perché determinarlo diversamente è complicato e a volte non è possibile. Inoltre, quando un programma tenta di accedere a una posizione oltre il limite degli elementi esistenti, c'è il rischio che non si manifesti alcun errore, arrivando però a dei risultati imprevedibili.

82.8 Array a una dimensione

«

La dichiarazione di un array avviene in modo intuitivo, definendo il tipo degli elementi e la loro quantità. L'esempio seguente mostra la dichiarazione dell'array *a* di sette elementi di tipo '*int*':

```
int a[7];
```

Per accedere agli elementi dell'array si utilizza un indice, il cui valore iniziale è sempre zero e, di conseguenza, quello con cui si raggiunge l'elemento n -esimo deve avere il valore $n-1$. L'esempio seguente mostra l'assegnamento del valore 123 al **secondo** elemento:

```
a[1] = 123;
```

In presenza di array monodimensionali che hanno una quantità ridotta di elementi, può essere sensato attribuire un insieme di valori iniziale all'atto della dichiarazione.

```
int a[] = {123, 453, 2, 67};
```

L'esempio mostrato dovrebbe chiarire in che modo si possono dichiarare gli elementi dell'array, tra parentesi graffe, togliendo così la necessità di specificare la quantità di elementi. Tuttavia, le due cose possono coesistere, purché siano compatibili:

```
int a[10] = {123, 453, 2, 67};
```

In tal caso, l'array si compone di 10 elementi, di cui i primi quattro con valori prestabiliti, mentre gli altri ottengono il valore zero. Si osservi però che il contrario non può essere fatto:

```
int a[5] = {123, 453, 2, 67, 32, 56, 78}; // Non si può!
```

La scansione di un array avviene generalmente attraverso un'iterazione enumerativa, in pratica con un ciclo 'for' che si presta particolarmente per questo scopo. Si osservi l'esempio seguente:



```
int a[7];
int i;
...
for (i = 0; i < 7; i++)
{
    ...
    a[i] = ...;
    ...
}
```

L'indice i viene inizializzato a zero, in modo da cominciare dal primo elemento dell'array; il ciclo può continuare fino a che i continua a essere inferiore a sette, infatti l'ultimo elemento dell'array ha indice sei; alla fine di ogni ciclo, prima che riprenda il successivo, viene incrementato l'indice di un'unità.

Per scandire un array in senso opposto, si può agire in modo analogo, come nell'esempio seguente:

```
int a[7];
int i;
...
for (i = 6; i >= 0; i--)
{
    ...
    a[i] = ...;
    ...
}
```

Questa volta l'indice viene inizializzato in modo da puntare alla posizione finale; il ciclo viene ripetuto fino a che l'indice è maggiore o uguale a zero; alla fine di ogni ciclo, l'indice viene decrementato di un'unità.

82.8.1 Esercizio

Si completi la tabella successiva con il codice necessario a creare gli array richiesti.

Richiesta	Codice
Si vuole creare l'array $a[]$ di 11 elementi di tipo intero senza segno.	
Si vuole creare l'array $b[]$ di 3 elementi di tipo intero normale, contenente i valori 2, 7 e 123.	
Si vuole creare l'array $c[]$ di 7 elementi di tipo intero normale, contenente inizialmente i valori 2, 7 e 123.	

82.8.2 Esercizio

Completare il codice successivo, in cui si dichiara un array e lo si popola successivamente con i primi valori numerici interi, a partire da uno.

```
...
int a[5];
int i;
...
for (i =          ; i          ; i          )
{
    a[i] =          ;
}
...
```

Dopo il ciclo **for**, si vuole che l'array contenga la sequenza dei numeri: 1, 2, 3,... 5.

82.8.3 Esercizio



Si vuole ottenere lo stesso risultato dell'esercizio precedente, ma in questo caso viene posto un vincolo nel codice, in cui si vede che l'indice *i* viene decrementato nel ciclo **for**.

```
...
int a[5];
int i;
...
for (i =          ; i          ; i--)
{
    a[i] =          ;
}
...
```

Che valore ha la variabile *i*, al termine del ciclo **for**?

82.9 Array multidimensionali

Gli array in C sono monodimensionali, però nulla vieta di creare un array i cui elementi siano array tutti uguali. Per esempio, nel modo seguente, si dichiara un array di cinque elementi che a loro volta sono insiemi di sette elementi di tipo `int`. Nello stesso modo si possono definire array con più di due dimensioni.

```
int a[5][7];
```

L'esempio seguente mostra il modo normale di scandire un array a due dimensioni:

```
int a[5][7];
int i;
int j;
...
for (i = 0; i < 5; i++)
{
    ...
    for (j = 0; j < 7; j++)
    {
        ...
        a[i][j] = ...;
        ...
    }
    ...
}
```

Anche se in pratica un array a più dimensioni è solo un array «normale» in cui si individuano dei sottogruppi di elementi, la scansione deve avvenire sempre indicando formalmente lo stesso numero di elementi prestabiliti per le dimensioni rispettive, anche se dovrebbe essere possibile attuare qualche trucco. Per esempio, tornando al

listato mostrato, se si vuole scandire in modo continuo l'array, ma usando un solo indice, bisogna farlo gestendo l'ultimo:

```
int a[5][7][9];
int j;
...
for (j = 0; j < (5 * 7 * 9); j++)
{
    ...
    a[0][0][j] = ...;
    ...
}
```

Rimane comunque da osservare il fatto che questo non sia un bel modo di programmare.

Anche gli array a più dimensioni possono essere inizializzati, secondo una modalità analoga a quella usata per una sola dimensione, con la differenza che l'informazione sulla quantità di elementi per dimensione non può essere omessa. L'esempio seguente è un programma completo, in cui si dichiara e inizializza un array a due dimensioni, per poi mostrarne il contenuto.

Listato 82.32. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/d60HA60Fgn>, <http://ideone.com/4VFM9>.

```
#include <stdio.h>

int main (void)
{
    int a[3][4] = {{1,  2,  3,  4},
                  {5,  6,  7,  8},
                  {9, 10, 11, 12}};

    int i, j;
```

```

for (i = 0; i < 3; i++)
{
    for (j = 0; j < 4; j++)
        {
            printf ("a[%i][%i]=%i\t", i, j, a[i][j]);
        }
    printf ("\n");
}

getchar ();
return 0;
}

```

Il programma dovrebbe mostrare il testo seguente:

a[0][0]=1	a[0][1]=2	a[0][2]=3	a[0][3]=4
a[1][0]=5	a[1][1]=6	a[1][2]=7	a[1][3]=8
a[2][0]=9	a[2][1]=10	a[2][2]=11	a[2][3]=12

Anche nell'inizializzazione di un array a più dimensioni si possono omettere degli elementi, come nell'estratto seguente:

```

...
int a[3][4] = {{1, 2},
               {5, 6, 7, 8}};
...

```

In tal caso, il programma si mostrerebbe così:

a[0][0]=1	a[0][1]=2	a[0][2]=0	a[0][3]=0
a[1][0]=5	a[1][1]=6	a[1][2]=7	a[1][3]=8
a[2][0]=0	a[2][1]=0	a[2][2]=0	a[2][3]=0

Di certo, pur sapendo di voler utilizzare un array a più dimensioni, si potrebbe pretendere di inizializzarlo come se fosse a una sola,

come nell'esempio seguente, ma il compilatore dovrebbe avvisare del fatto:

```
...
int a[3][4] = {1, 2, 3, 4, 5, 6,           // Così non è
               7, 8, 9, 10, 11, 12};      // grazioso.
...
```

82.9.1 Esercizio



Si completi la tabella successiva con il codice necessario a creare gli array richiesti.

Richiesta	Codice
Si vuole creare l'array <i>a[]</i> di 11×7 elementi di tipo intero senza segno.	
Si vuole creare l'array <i>b[]</i> di 3×2 elementi di tipo intero normale, contenente i valori {2, 7}, {5, 11} e {100, 123}.	
Si vuole creare l'array <i>c[]</i> di 7×2 elementi di tipo intero normale, contenente i valori {2, 7} e {5, 11}.	

82.9.2 Esercizio

Completare il codice successivo, in cui si dichiara un array e lo si popola successivamente con i primi valori numerici interi, a partire da uno.

```
...
int a[5][7];
int i;
int j;
...
for (i =          ; i          ; i          )
{
    for (j =          ; j          ; j          )
    {
        a[i][j] =          ;
    }
}
...
```

Dopo il ciclo `for`, si vuole che l'array contenga la sequenza dei numeri: 1, 2, 3,... 35, cominciando dall'elemento `a[0][0]`, per finire con l'elemento `a[4][6]`.

82.9.3 Esercizio

Si vuole ottenere lo stesso risultato dell'esercizio precedente, ma in questo caso viene posto un vincolo nel codice, in cui si vede che gli indici `i` e `j` vengono decrementati nel ciclo `for` rispettivo.

```

...
int a[5][7];
int i;
int j;
...
for (i =          ; i          ; i--)
    {
        for (j =          ; j          ; j--)
            {
                a[i][j] =          ;
            }
    }
...

```

82.10 Natura dell'array



Quando si crea un array, quello che viene restituito in pratica è un puntatore alla sua posizione iniziale, ovvero all'indirizzo del primo elemento di questo. Si può intuire che non sia possibile assegnare a un array un altro array, anche se ciò potrebbe avere significato. Al massimo si può copiare il contenuto, elemento per elemento.

Per evitare errori del programmatore, la variabile che contiene l'indirizzo iniziale dell'array, quella che in pratica rappresenta l'array stesso, è in **sola lettura**. Quindi, nel caso dell'array già visto, la variabile ***a*** non può essere modificata, mentre i singoli elementi ***a[i]*** sì:

```
int a[7];
```

Data la filosofia del linguaggio C, se fosse possibile assegnare un valore alla variabile ***a***, si modificherebbe il puntatore, facendo in modo che questo punti a un array differente. Ma per raggiungere

questo risultato vanno usati i puntatori in modo esplicito. Si osservi l'esempio seguente.



Listato 82.41. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/MPcyb9yQ>, <http://ideone.com/j7IVY>.

```
#include <stdio.h>

int main (void)
{
    int a[3];
    int *p;

    p = a;          // «p» diventa un alias dell'array «a».

    p[0] = 10;      // Si può fare solo con gli array
    p[1] = 100;     // a una sola dimensione.
    p[2] = 1000;    //

    printf ("%i %i %i \n", a[0], a[1], a[2]);

    getchar ();
    return 0;
}
```

Viene creato un array, *a*, di tre elementi di tipo ‘**int**’, e subito dopo una variabile puntatore, *p*, al tipo ‘**int**’. Si assegna quindi alla variabile *p* il puntatore rappresentato da *a*; da quel momento si può fare riferimento all’array indifferentemente con il nome *a* o *p*.

Si può osservare anche che l’operatore ‘&’, seguito dal nome di un array, produce ugualmente l’indirizzo dell’array che è equivalente a quello fornito senza l’operatore stesso, con la differenza che riguarda

☹️ l'array nel suo complesso:

```
...
p = &a; // I due puntatori non sono dello stesso tipo!
...
```

Pertanto, in questo caso si pone il problema di compatibilità del tipo di puntatore che si può risolvere con un cast esplicito:

```
...
p = (int *) &a; // «p» diventa un alias dell'array «a».
...
```

In modo analogo, si può estrapolare l'indice che rappresenta l'array dal primo elemento, cosa che si ottiene senza incorrere in problemi di compatibilità tra i puntatori. Si veda la trasformazione dell'esempio nel modo seguente.

Listato 82.44. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/LTyTlzk1> , <http://ideone.com/ndTqs> .

```
#include <stdio.h>

int main (void)
{
    int a[3];
    int *p;

    p = &a[0];      // «p» diventa un alias dell'array «a».

    p[0] = 10;      // Si può fare solo con gli array
    p[1] = 100;     // a una sola dimensione.
    p[2] = 1000;    //

    printf ("%i %i %i \n",  a[0], a[1], a[2]);
```

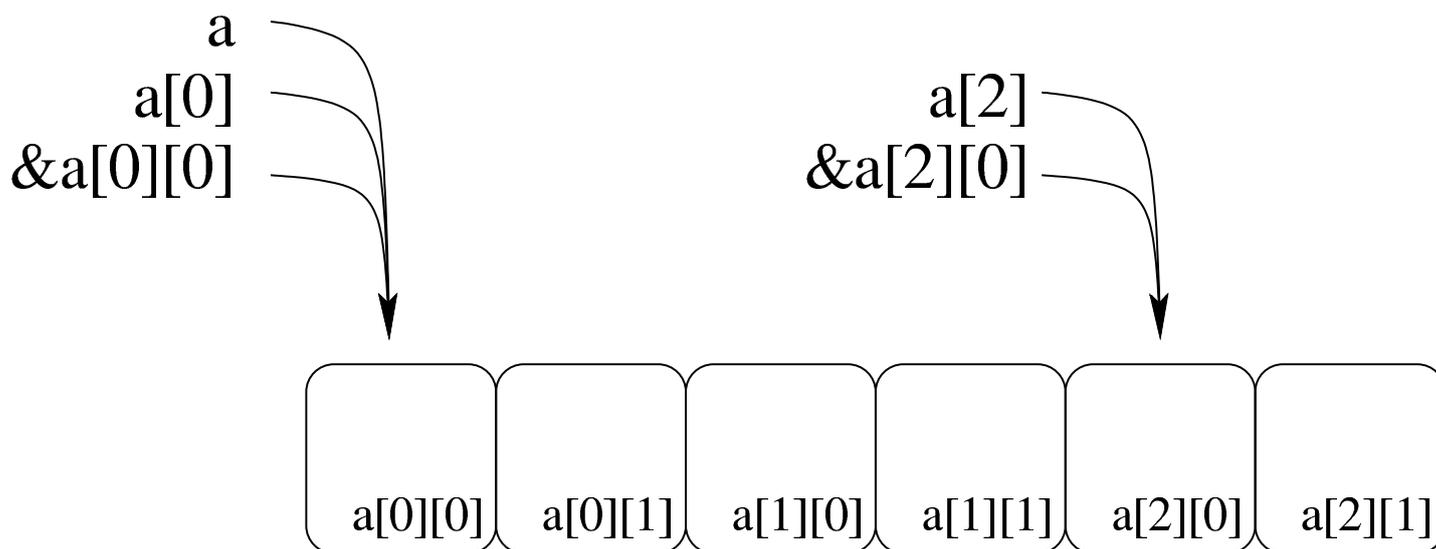
```
getchar ();  
return 0;  
}
```

Anche se si può usare un puntatore come se fosse un array, va osservato che la variabile p , in quanto dichiarata come puntatore, viene considerata in modo differente dal compilatore.

Quando si opera con array a più dimensioni, il riferimento a una porzione di array restituisce l'indirizzo della porzione considerata. Per esempio, si supponga di avere dichiarato un array a due dimensioni, nel modo seguente:

```
int a[3][2];
```

Se a un certo punto, in riferimento allo stesso array, si scrivesse ' $a[2]$ ', si otterrebbe l'indirizzo del terzo gruppo di due interi:



Tenendo d'occhio lo schema appena mostrato, considerato che si sta facendo riferimento all'array a di 3×2 elementi di tipo ' \mathbf{int} ', va osservato che:

- in condizioni normali ‘**a**’ si traduce nel puntatore a un array di due elementi di tipo ‘**int**’;
- ‘**a[0]**’ e ‘**&a[0][0]**’ si traducono nel puntatore a un elemento di tipo ‘**int**’ (precisamente il primo);
- ‘**&a**’ si traduce nel puntatore a un array composto da 3×2 elementi di tipo ‘**int**’.

Pertanto, se questa volta si volesse assegnare a una variabile puntatore di tipo ‘**int ***’ l’indirizzo iniziale dell’array, nell’esempio seguente si creerebbe un problema di compatibilità:

```

...
int a[3][2];
int *p;
p = a;    // I due puntatori non sono dello stesso tipo!
...

```

Pertanto, occorrerebbe riferirsi all’inizio dell’array in modo differente oppure attraverso un cast.

82.10.1 Esercizio



Il codice che appare nella tabella successiva, contiene dei problemi. Si spieghi perché.

Codice problematico	Spiegazione
<pre> signed int a[7]; unsigned int b[8]; ... a = b; </pre>	

Codice problematico	Spiegazione
<pre>int a[7][5]; long int *b; ... b = a;</pre>	
<pre>int a[7][5]; int *b; ... b = &a[3];</pre>	

82.10.2 Esercizio

Da un array viene estrapolato il puntatore, del suo inizio o di una posizione interna, e con quello si fanno delle modifiche al contenuto. Indicare dove avvengono le modifiche.

Codice	Richiesta
<pre>int a[7][5]; int *p; ... p = (int *) a; p[7] = 123;</pre>	L'ultima istruzione evidenziata, modifica un elemento dell'array <i>a[[]]</i> ; quale?
<pre>int a[7][5]; int *p; ... p = (int *) &a[1]; *p = 123;</pre>	L'ultima istruzione evidenziata, modifica un elemento dell'array <i>a[[]]</i> ; quale?
<pre>int a[7][5]; int *p; ... p = (int *) a; p[35] = 123;</pre>	L'ultima istruzione evidenziata, modifica il contenuto dell'array <i>a[[]]</i> ? Cosa fa invece?

82.11 Array e funzioni



Le funzioni possono accettare solo parametri composti da tipi di dati elementari, compresi i puntatori. In questa situazione, l'unico modo per trasmettere a una funzione un array attraverso i parametri, è quello di inviargli il puntatore iniziale. Di conseguenza, le modifiche che vengono poi apportate da parte della funzione si riflettono nell'array di origine. Si osservi l'esempio seguente.

Listato 82.50. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/GmqgyheC>, <http://ideone.com/59ix59q>.

```
#include <stdio.h>

void elabora (int *p)
{
    p[0] = 10;
    p[1] = 100;
    p[2] = 1000;
}

int main (void)
{
    int a[3];

    elabora (a);
    printf ("%i %i %i \n", a[0], a[1], a[2]);

    getchar ();
    return 0;
}
```

La funzione *elabora()* utilizza un solo parametro, rappresentato da

un puntatore a un tipo `int`. La funzione **presume** che il puntatore si riferisca all'inizio di un array di interi e così assegna alcuni valori ai primi tre elementi.

All'interno della funzione *main()* viene dichiarato l'array *a* di tre elementi interi e subito dopo viene passato come argomento alla funzione *elabora()*. Così facendo, in realtà si passa il puntatore al primo elemento dell'array.

Infine, la funzione altera gli elementi come è già stato descritto e gli effetti si possono osservare così:

```
10 100 1000
```

L'esempio potrebbe essere modificato per presentare la gestione dell'array in modo più elegante. Per la precisione si tratta di ritoccare la funzione `elabora`:



```
void elabora (int a[])
{
    a[0] = 10;
    a[1] = 100;
    a[2] = 1000;
}
```

Si tratta sostanzialmente della stessa cosa, solo che si pone l'accento sul fatto che l'argomento è un array di interi, benché di tipo incompleto.

82.12 Aritmetica dei puntatori

Con le variabili puntatore è possibile eseguire delle operazioni elementari: possono essere incrementate e decrementate. Il risultato che si ottiene è il riferimento a una zona di memoria adiacente, in fun-



zione della dimensione del tipo di dati per il quale è stato creato il puntatore. Si osservi l'esempio seguente:

```
int i = 10;
int j;
int *p = &i;
p++;
j = *p;           // Attenzione!
```

In questo caso viene creato un puntatore al tipo '**int**' che inizialmente contiene l'indirizzo della variabile *i*. Subito dopo questo puntatore viene incrementato di una unità e ciò comporta che si riferisca a un'area di memoria adiacente, immediatamente successiva a quella occupata dalla variabile *i* (molto probabilmente si tratta dell'area occupata dalla variabile *j*). Quindi si tenta di copiare il valore di tale area di memoria, interpretato come '**int**', all'interno della variabile *j*.

Se un programma del genere funziona nell'ambito di un sistema operativo che controlla l'utilizzo della memoria, se l'area che si tenta di raggiungere incrementando il puntatore non è stata allocata, si ottiene un «errore di segmentazione» e l'arresto del programma stesso. L'errore si verifica quando si tenta l'accesso, mentre la modifica del puntatore è sempre lecita.

Lo stesso meccanismo riguarda tutti i tipi di dati che non sono array, perché per gli array, l'incremento o il decremento di un puntatore riguarda i componenti dell'array stesso. In pratica, quando si gestiscono tramite puntatori, gli array sono da intendere come una serie di elementi dello stesso tipo e dimensione, dove, nella maggior parte dei casi, il nome dell'array si traduce nell'indirizzo del primo elemento:

```
int i[3] = { 1, 3, 5 };
int *p;
...
p = i;
```

Nell'esempio si vede che il puntatore p punta all'inizio dell'array di interi $i[]$.

```
*p = 10; // Equivale a: i[0] = 10.
p++;
*p = 30; // Equivale a: i[1] = 30.
p++;
*p = 50; // Equivale a: i[2] = 50.
```

Ecco che, incrementando il puntatore, si accede all'elemento adiacente successivo, in funzione della dimensione del tipo di dati. Decrementando il puntatore si ottiene l'effetto opposto, di accedere all'elemento precedente. La stessa cosa avrebbe potuto essere ottenuta così, senza alterare il valore contenuto nella variabile p :

```
*(p + 0) = 10; // Equivale a: i[0] = 10.
*(p + 1) = 30; // Equivale a: i[1] = 30.
*(p + 2) = 50; // Equivale a: i[2] = 50.
```

Inoltre, come già visto in altre sezioni, si potrebbe usare il puntatore con la stessa notazione propria dell'array, ma ciò solo perché si opera a una sola dimensione:

```
p[0] = 10; // Equivale a: i[0] = 10.
p[1] = 30; // Equivale a: i[1] = 30.
p[2] = 50; // Equivale a: i[2] = 50.
```

82.12.1 Esercizio



Da un array viene estrapolato il puntatore, del suo inizio o di una posizione interna, e con quello si fanno delle cose. Rispondere alle domande a fianco del codice mostrato.

Codice	Richiesta
<pre>int a[7][5]; int *p; ... p = (int *) a; p += 7; *p = 123;</pre>	<p>Attraverso la variabile puntatore <i>p</i> viene modificato un elemento dell'array <i>a[][]</i>; quale?</p>
<pre>int a[7][5]; int *p; ... p = (int *) &a[1]; *(p+7) = 123;</pre>	<p>Attraverso la variabile puntatore <i>p</i> viene modificato un elemento dell'array <i>a[][]</i>; quale? Che differenza c'è rispetto al caso precedente?</p>
<pre>int a[7][5]; int *p; int i; ... p = (int *) a; for (i = 0 ; i < 35 ; i++, p++) { *p = i; }</pre>	<p>Cosa succede al contenuto dell'array <i>a[][]</i>? Al termine del ciclo 'for', a cosa punta la variabile puntatore <i>p</i>?</p>

82.13 Stringhe

Le stringhe, nel linguaggio C, non sono un tipo di dati a sé stante; si tratta solo di array di caratteri con una particolarità: l'ultimo carattere è sempre zero, ovvero una sequenza di bit a zero, che si rappresenta simbolicamente come carattere con `'\0'`. In questo modo, si evita di dover accompagnare le stringhe con l'informazione della loro lunghezza.

Pertanto, va osservato che una stringa è sempre un array di caratteri, ma un array di caratteri non è necessariamente una stringa, in quanto per esserlo occorre che l'ultimo elemento sia il carattere `'\0'`. Seguono alcuni esempi che servono a comprendere questa distinzione.

```
char c[20];
```

L'esempio mostra la dichiarazione di un array di caratteri, senza specificare il suo contenuto. Per il momento non si può parlare di stringa, soprattutto perché per essere tale, la stringa deve contenere dei caratteri.

```
char c[] = {'c', 'i', 'a', 'o'};
```

Questo esempio mostra la dichiarazione di un array di quattro caratteri. All'interno delle parentesi quadre non è stata specificata la dimensione perché questa si determina dall'inizializzazione. Anche in questo caso non si può ancora parlare di stringa, perché manca la terminazione.

```
char z[] = {'c', 'i', 'a', 'o', '\0'};
```

Questo esempio mostra la dichiarazione di un array di cinque caratteri corrispondente a una stringa vera e propria. L'esempio seguente

è tecnicamente equivalente, solo che utilizza una rappresentazione più semplice:

```
char z[] = "ciao";
```

Pertanto, la stringa rappresentata dalla costante `"ciao"` è un array di cinque caratteri, perché, pur senza mostrarlo, include implicitamente anche la terminazione.

L'indicazione letterale di una stringa può avvenire attraverso sequenze separate, senza l'indicazione di alcun operatore di concatenamento. Per esempio, `"ciao amore\n"` è perfettamente uguale a `"ciao " "amore" "\n"` che viene inteso come una costante unica.

In un sorgente C ci sono varie occasioni di utilizzare delle stringhe letterali (delimitate attraverso gli apici doppi), senza la necessità di dichiarare l'array corrispondente. Però è importante tenere presente la natura delle stringhe per sapere come comportarsi con loro. Per prima cosa, bisogna rammentare che la stringa, anche se espressa in forma letterale, è un array di caratteri; come tale restituisce semplicemente il puntatore del primo di questi caratteri (salvo le stesse eccezioni che riguardano tutti i tipi di array).

```
char *p;  
...  
p = "ciao";  
...
```

L'esempio mostra il senso di quanto affermato: non esistendo un tipo di dati «stringa», si può assegnare una stringa solo a un puntatore al tipo `'char'` (ovvero a una variabile di tipo `'char *'`). L'esem-

pio seguente non è valido, perché non si può assegnare un valore alla variabile che rappresenta un array, dal momento che il puntatore relativo è un valore costante:



```
char z[];
...
z = "ciao";      // Non si può.
...
```

Quando si utilizza una stringa tra gli argomenti della chiamata di una funzione, questa riceve il puntatore all'inizio della stringa. In pratica, si ripete la stessa situazione già vista per gli array in generale.

Listato 82.65. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/9Id0fIdf>, <http://ideone.com/CCkFd>.

```
#include <stdio.h>

void elabora (char *z)
{
    printf (z);
}

int main (void)
{
    elabora ("ciao\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

L'esempio mostra una funzione banale che si occupa semplicemente di emettere la stringa ricevuta come parametro, utilizzando *printf()*. La variabile utilizzata per ricevere la stringa è stata dichiarata come

puntatore al tipo `'char'` (ovvero come puntatore di tipo `'char *`'), poi tale puntatore è stato utilizzato come argomento per la chiamata della funzione *printf()*. Volendo scrivere il codice in modo più elegante si potrebbe dichiarare apertamente la variabile ricevente come array di caratteri di dimensione indefinita. Il risultato è lo stesso.

Listato 82.66. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/ksRqufBV> , <http://ideone.com/jmtac> .

```
#include <stdio.h>

void elabora (char z[])
{
    printf (z);
}

int main (void)
{
    elabora ("ciao\n");
    getchar ();
    return 0;
}
```

Tabella 82.67. Elenco dei modi di rappresentazione delle costanti carattere attraverso codici di escape.

Codice di escape	Descrizione
<code>\ooo</code>	Notazione ottale.
<code>\xhh</code>	Notazione esadecimale.

Codice escape	di	Descrizione
\\		Una singola barra obliqua inversa ('\').
\'		Un apice singolo destro.
\"		Un apice doppio.
\?		Un punto interrogativo. Si usa in quanto le sequenze <i>trigraph</i> sono formate da un prefisso di due punti interrogativi.
\0		Il codice <NUL>.
\a		Il codice <BEL> (<i>bell</i>).
\b		Il codice <BS> (<i>backspace</i>).
\f		Il codice <FF> (<i>formfeed</i>).
\n		Il codice <LF> (<i>linefeed</i>).
\r		Il codice <CR> (<i>carriage return</i>).
\t		Una tabulazione orizzontale (<HT>).
\v		Una tabulazione verticale (<VT>).

82.13.1 Esercizio

Cosa contengono gli array rappresentati nella tabella successiva?
Sono stringhe?



Codice
<code>int a[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\n', '\0'};</code>
<code>int b[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\0'};</code>
<code>int c[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\n'};</code>
<code>int d[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e'};</code>
<code>char e[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\n', '\0'};</code>
<code>char f[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\0'};</code>
<code>char g[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\n'};</code>
<code>char h[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e'};</code>
<code>char i[] = {'a', 'm', 'o', 'r', 'e', '\0', 'm', 'i', 'o'};</code>

82.13.2 Esercizio

«

Rispondere alle domande a fianco del codice contenuto nella tabella successiva.

Codice	Richiesta
... <code>char a[15];</code> ...	Di cosa si tratta? Può essere una stringa?
... <code>char b[15] = "ciao";</code> ...	Di cosa si tratta? Può essere una stringa?
... <code>char c[15] = "ciao";</code> ... <code>c = "amore";</code>	È lecito l'assegnamento evidenziato? Perché?
... <code>char d[15] = "ciao";</code> <code>char *e = d;</code> ...	È lecito l'assegnamento evidenziato? Perché?

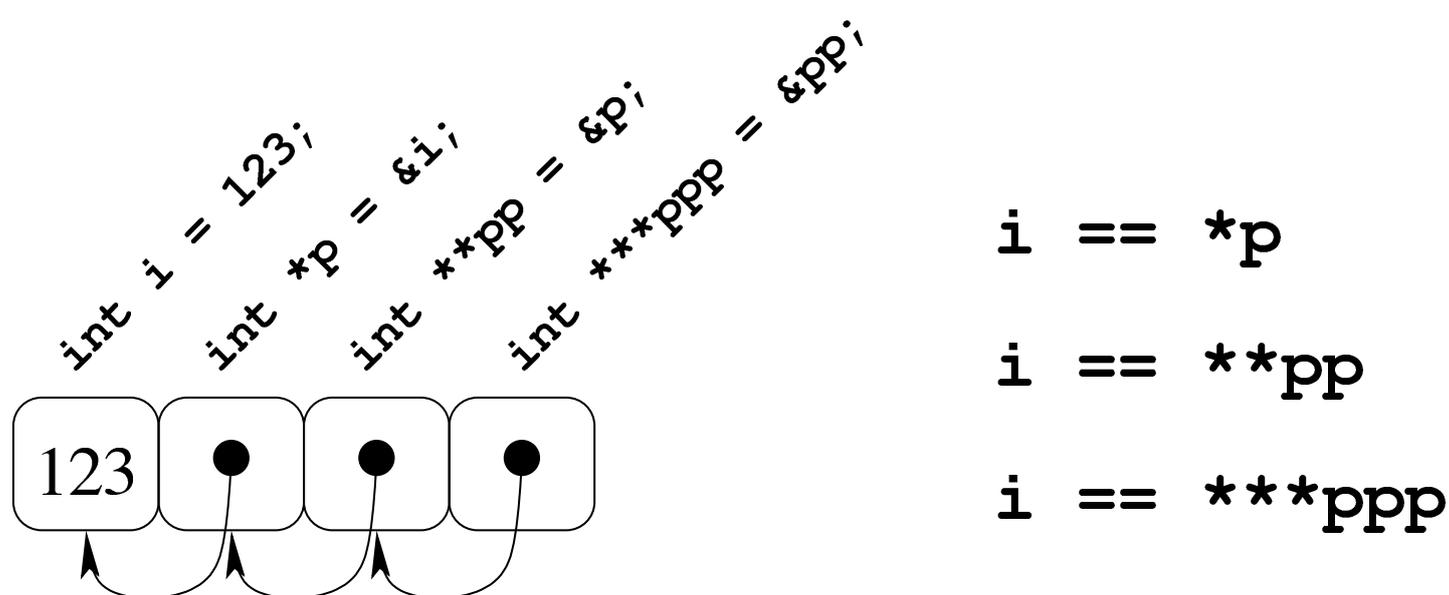
Codice	Richiesta
<pre>... char *f; ... f = "ciao";</pre>	Dopo l'assegnamento, cos'è <i>f</i> ?
<pre>... char *g = "ciao" ... g = "amore";</pre>	Dopo l'assegnamento, si può ancora fare riferimento alla stringa contenente la parola «ciao»? Che fine fa la memoria che la contiene?
<pre>... char *h = "ciao" ... *h = 'C';</pre>	A cosa serve l'assegnamento finale? È possibile attuarlo?
<pre>... char *i = "ciao" ... i++;</pre>	Al termine, cosa rappresenta <i>i</i> ?

82.14 Puntatori a puntatori

Una variabile puntatore potrebbe fare riferimento a un'area di memoria contenente a sua volta un puntatore per un'altra area. Per dichiarare una cosa del genere, si possono usare più asterischi, come nell'esempio seguente:

```
int i = 123;
int *p = &i;          // Puntatore al tipo "int".
int **pp = &p;       // Puntatore di puntatore al tipo "int".
int ***ppp = &pp;    // Puntatore di puntatore di puntatore
                    // al tipo "int".
```

Il risultato si potrebbe rappresentare graficamente come nello schema seguente:



Per dimostrare in pratica il funzionamento di questo meccanismo di riferimenti successivi, si può provare con il programma seguente.

Listato 82.72. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/6BXKTQeS>, <http://ideone.com/1FLV9>.

```

#include <stdio.h>
int main (void)
{
    int i = 123;
    int *p = &i;        // Puntatore al tipo "int".
    int **pp = &p;     // Puntatore di puntatore al tipo "int".
    int ***ppp = &pp; // Puntatore di puntatore di puntatore
                       // al tipo "int".

    printf ("i, p, pp, ppp: %i, %u, %u, %u\n",
            i, (unsigned int) p, (unsigned int) pp,
            (unsigned int) ppp);

    printf ("i, p, pp, *ppp: %i, %u, %u, %u\n",
            i, (unsigned int) p, (unsigned int) pp,
            (unsigned int) *ppp);

```

```
printf ("i, p, *pp, **ppp: %i, %u, %u, %u\n",
        i, (unsigned int) p, (unsigned int) *pp,
        (unsigned int) **ppp);

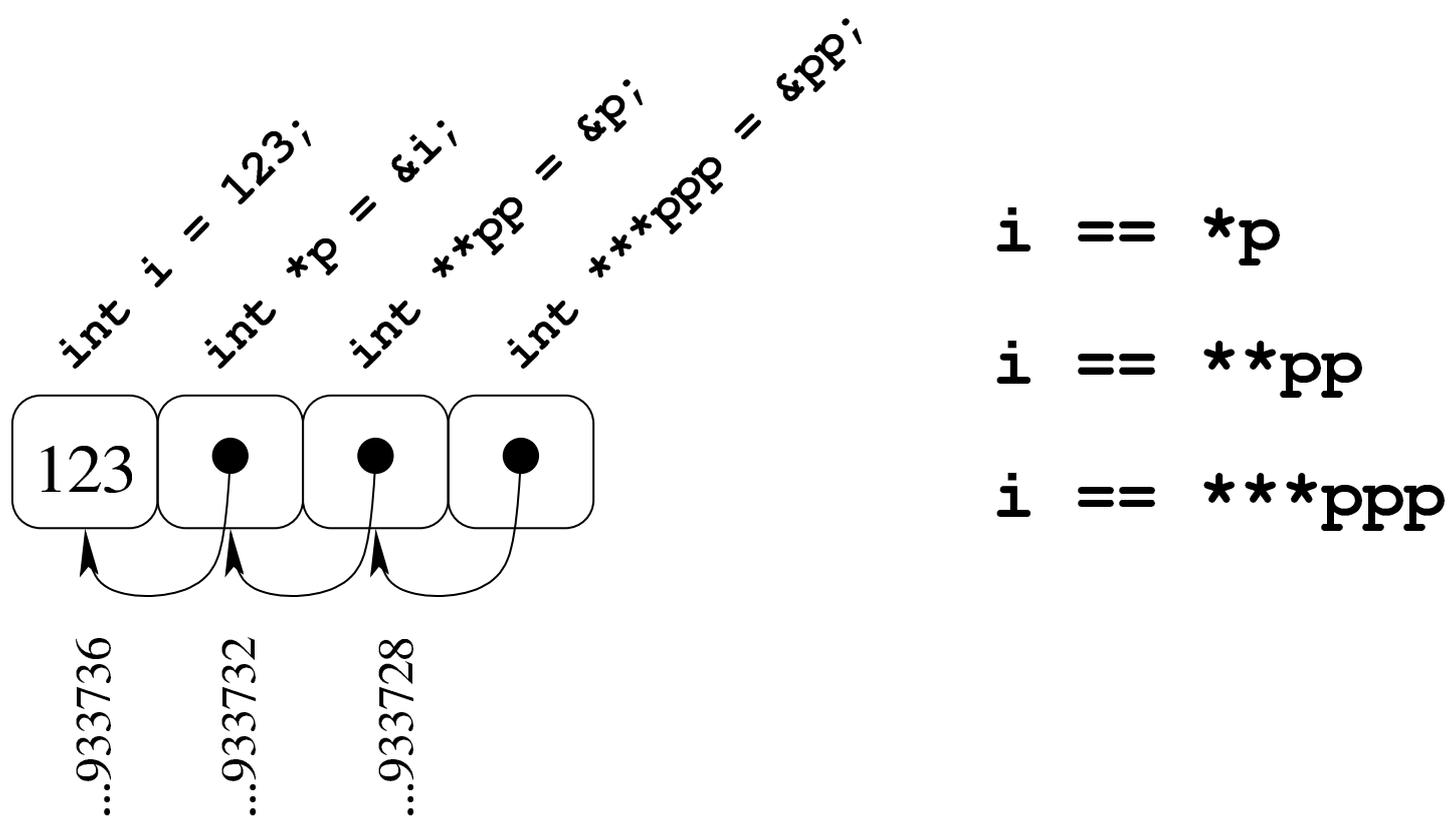
printf ("i, *p, **pp, ***ppp: %i, %i, %i, %i\n",
        i, *p, **pp, ***ppp);

getchar ();
return 0;
}
```

Eseguendo il programma si dovrebbe ottenere un risultato simile a quello seguente, dove si può verificare l'effetto delle dereferenziazioni applicate alle variabili puntatore:

```
i, p, pp, ppp: 123, 3217933736, 3217933732, 3217933728
i, p, pp, *ppp: 123, 3217933736, 3217933732, 3217933732
i, p, *pp, **ppp: 123, 3217933736, 3217933736, 3217933736
i, *p, **pp, ***ppp: 123, 123, 123, 123
```

Pertanto si può ricostruire la disposizione in memoria delle variabili:

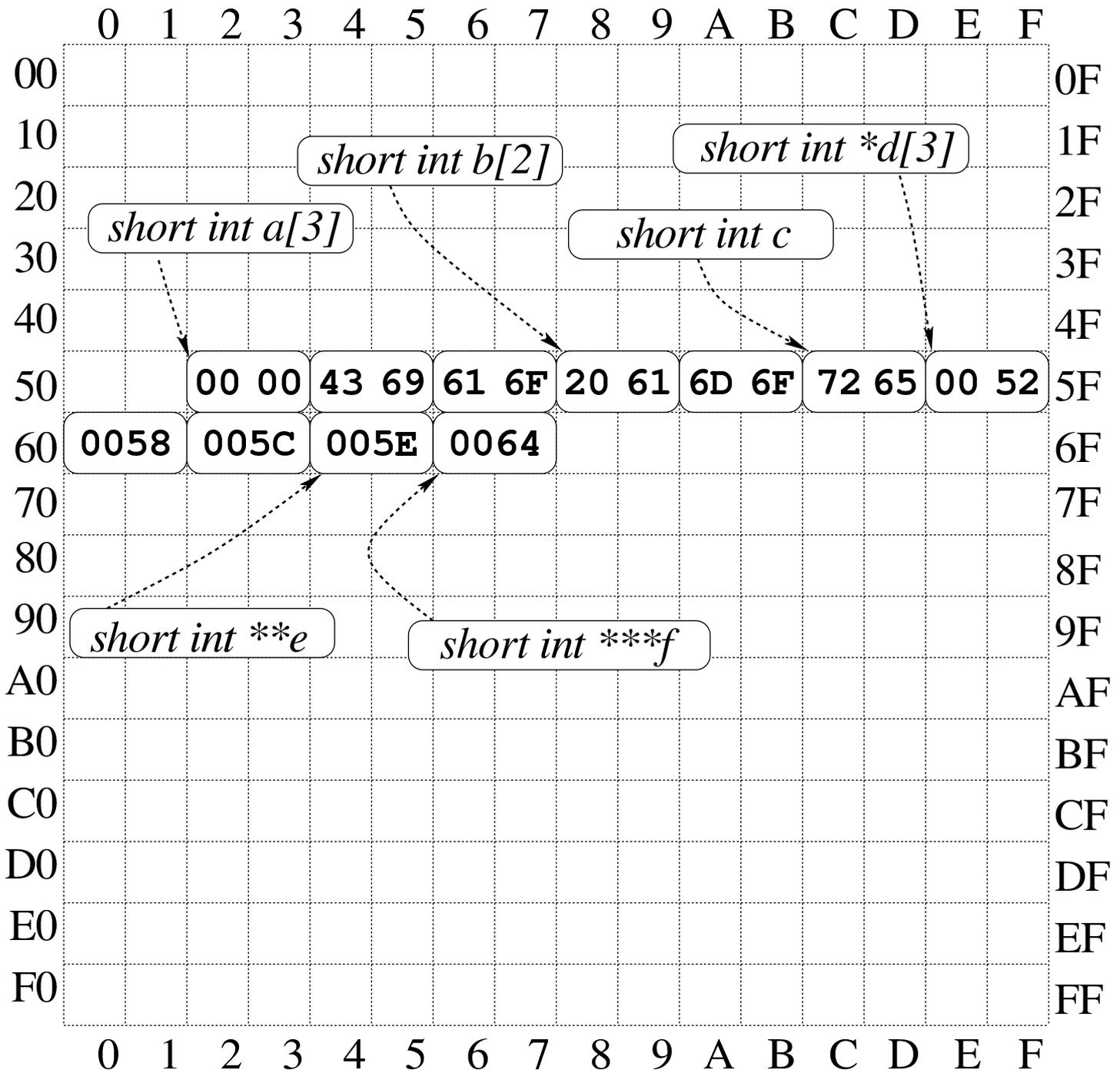


Come si può comprendere facilmente, la gestione di puntatori a puntatore è difficile e va usata con prudenza e solo quando ne esiste effettivamente l'utilità. Va notato anche che si ottiene la dereferenziazione (la traduzione di un puntatore nel contenuto di ciò a cui punta) usando la notazione tipica degli array, ma questo fatto viene descritto nella sezione successiva.

82.14.1 Esercizio

«

La figura successiva mostra una mappa ipotetica di memoria, con indirizzi che vanno da 00_{16} a FF_{16} , in cui sono evidenziate delle variabili di vario tipo, inclusi i puntatori. Ogni cella di memoria corrisponde a un byte e si presume che l'architettura del microprocessore preveda un accesso in modalità *big endian* (quello più semplice dal punto di vista umano). Si vuole conoscere il risultato della dereferenziazione dei puntatori, secondo quanto richiesto espressamente nella tabella che segue la figura.



Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<code>a[1]</code>	4369 ₁₆
<code>b[0]</code>	

Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>c</i>	
<i>d[0]</i>	0052 ₁₆
<i>*d[0]</i>	
<i>*e</i>	0052 ₁₆
<i>**e</i>	
<i>*f</i>	005E ₁₆
<i>**f</i>	
<i>***f</i>	

82.15 Puntatori a più dimensioni

«

Un array di puntatori consente di realizzare delle strutture di dati ad albero, non più uniformi come invece devono essere gli array a più dimensioni consueti. L'esempio seguente mostra la dichiarazione di tre array di interi, con una quantità di elementi disomogenea, e la successiva dichiarazione di un array di puntatori di tipo '`int *`', a cui si assegnano i riferimenti ai tre array precedenti. Nell'esempio appare poi un tipo di notazione per accedere ai dati terminali che dovrebbe risultare intuitiva, ma se ne possono usare delle altre.

Listato 82.77. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/0hJZbbZ5> , <http://ideone.com/WelMI>.

```
#include <stdio.h>

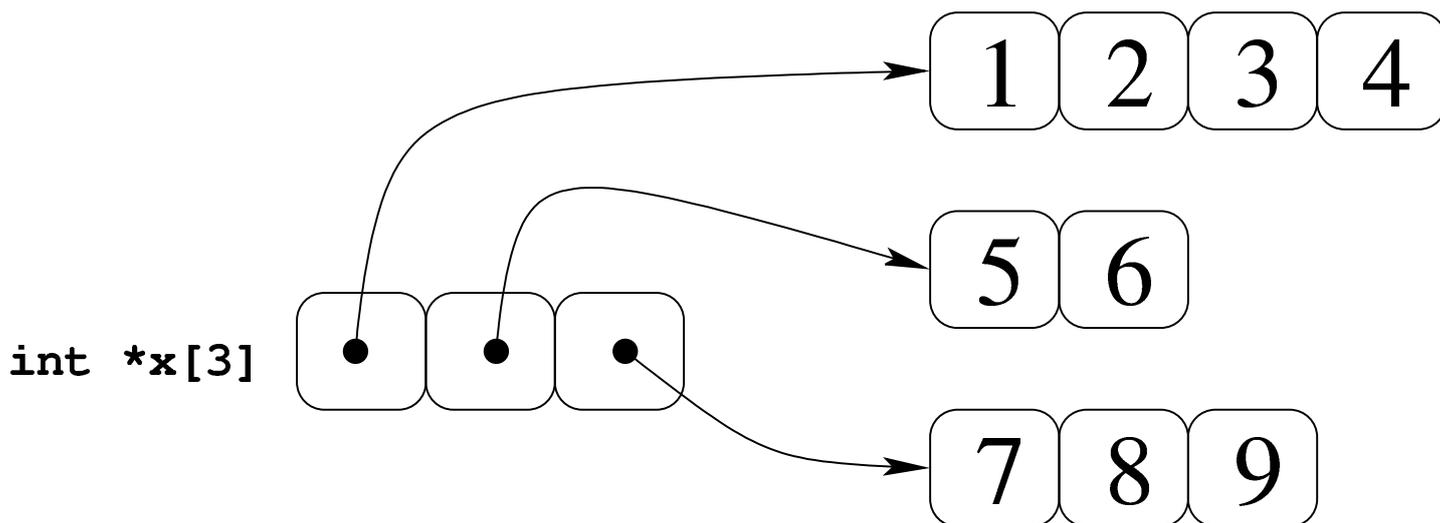
int main (void)
{
    int a[] = {1, 2, 3, 4};
    int b[] = {5, 6,};
    int c[] = {7, 8, 9};
    int *x[] = {a, b, c};

    printf ("*x[0] = {%i, %i, %i, %i}\n",
           *x[0], *(x[0]+1), *(x[0]+2), *(x[0]+3));
    printf ("*x[1] = {%i, %i}\n", *x[1], *(x[1]+1));
    printf ("*x[2] = {%i, %i, %i}\n",
           *x[2], *(x[2]+1), *(x[2]+2));

    getchar ();
    return 0;
}
```

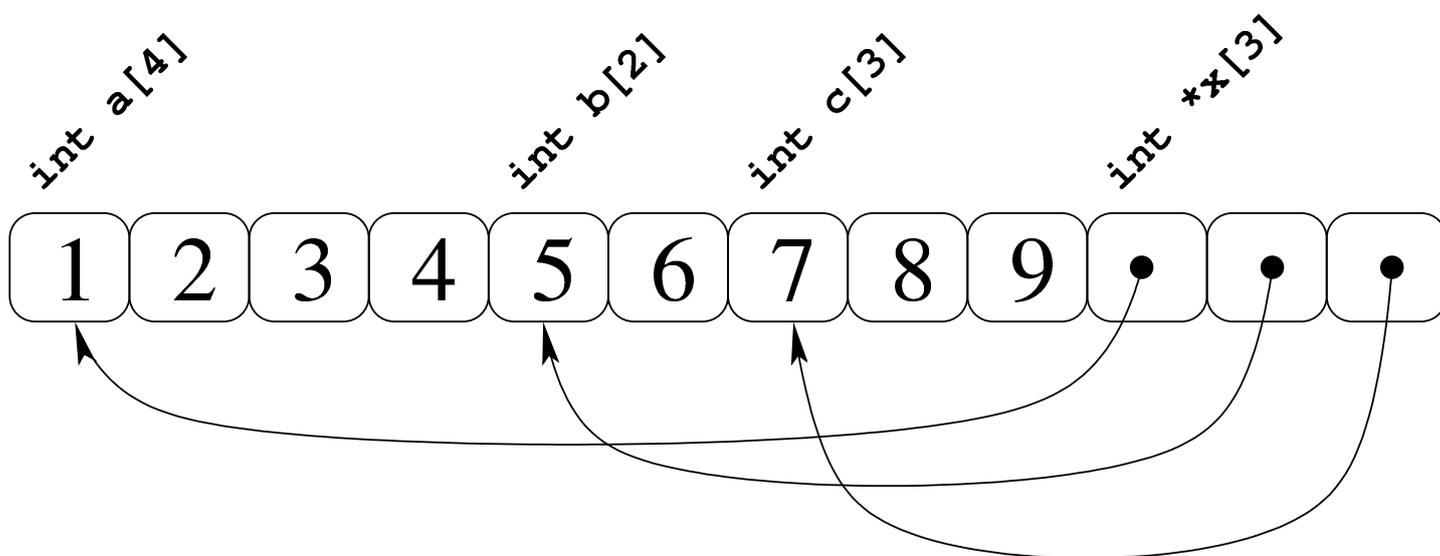
La figura successiva dovrebbe facilitare la comprensione del senso dell'array di puntatori. Come si può osservare, per accedere agli elementi degli array a cui puntano quelli di x è necessario dereferenziare gli elementi. Pertanto, $*x[0]$ corrisponde al contenuto del primo elemento del primo sotto-array, $*(x[0]+1)$ corrisponde al contenuto del secondo elemento del primo sotto-array e così di seguito. Dal momento che i sotto-array non hanno una quantità uniforme di elementi, non è semplice la loro scansione.

Figura 82.78. Schematizzazione semplificata del significato dell'array di puntatori definito nell'esempio.



Si potrebbe obiettare che la scansione di questo array di puntatori a array può avvenire ugualmente in modo sequenziale, come se fosse un array «normale» a una sola dimensione. Molto probabilmente ciò è possibile effettivamente, dal momento che è probabile che il compilatore disponga le variabili in memoria in sequenza, come si vede nella figura successiva, ma ciò non può essere garantito.

Figura 82.79. La disposizione più probabile delle variabili dell'esempio.



Se invece di un array di puntatori si ha un puntatore di puntatori, il meccanismo per l'accesso agli elementi terminali è lo stesso. L'esempio seguente contiene la dichiarazione di un puntatore a puntatori di tipo intero, a cui viene assegnato l'indirizzo dell'array già descritto. La scansione può avvenire nello stesso modo, ma ne viene proposto uno alternativo e più chiaro, con il quale si comprende cosa si intende per puntatore a più dimensioni.

Listato 82.80. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/D002Bp02rL> , <http://ideone.com/ozEKK> .

```
#include <stdio.h>

int main (void)
{
    int a[] = {1, 2, 3, 4};
    int b[] = {5, 6,};
    int c[] = {7, 8, 9};
    int *x[] = {a, b, c};
    int **y = x;

    printf ("*x[0] = {%i, %i, %i, %i}\n", y[0][0], y[0][1],
                                                y[0][2], y[0][3]);
    printf ("*x[1] = {%i, %i}\n", y[1][0], y[1][1]);
    printf ("*x[2] = {%i, %i, %i}\n", y[2][0], y[2][1],
                                                y[2][2]);

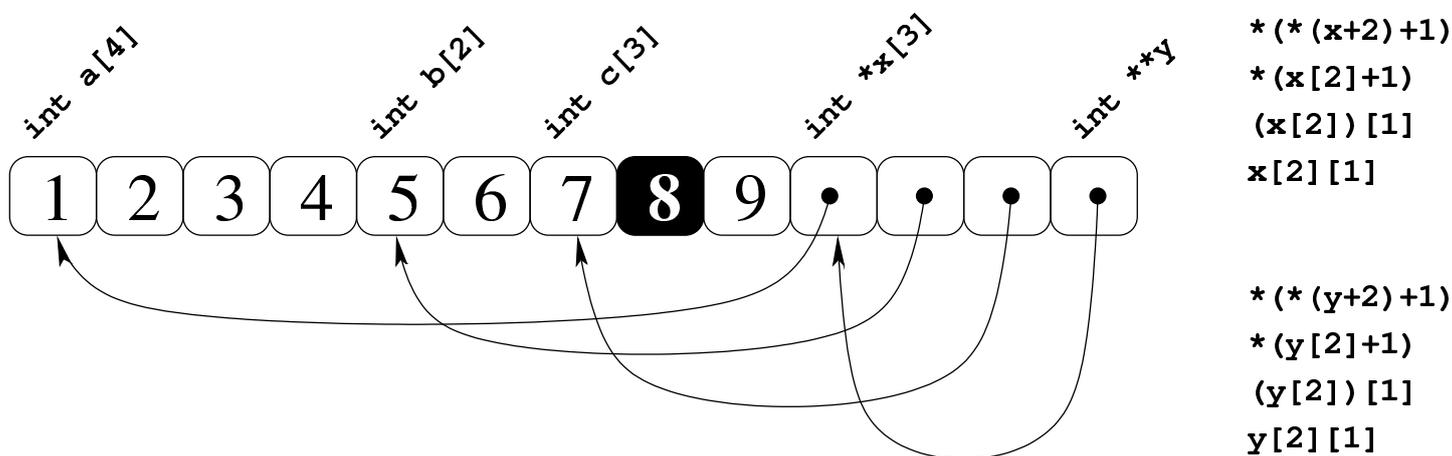
    getchar ();
    return 0;
}
```

Come si vede, la variabile *y* viene usata come se fosse un array a due

dimensioni, ma lo stesso sarebbe valso per la variabile x , in qualità di array di puntatori.

Per capire cosa succede, occorre fare mente locale al fatto che il nome di una variabile puntatore seguito da un numero tra parentesi quadre corrisponde alla dereferenziazione dell' n -esimo elemento successivo alla posizione a cui punta tale variabile, mentre il valore puntato in sé corrisponde all'elemento zero (ciò è come dire che $*p$ equivale a ' $p[0]$ '). Quindi, scrivere ' $*(p+n)$ ' è esattamente uguale a scrivere ' $p[n]$ '. Se il valore a cui punta una variabile puntatore è a sua volta un puntatore, per dereferenziarlo occorrono due fasi: per esempio $**p$ è il valore che si ottiene dereferenziano il primo puntatore e quello che si trova nella prima destinazione (quindi $**p$ equivale a ' $*p[0]$ ' e a ' $p[0][0]$ '). Volendo gestire gli indici si possono considerare equivalenti i puntatori: ' $*(*(p+m)+n)$ ', ' $*(p[m]+n)$ ', ' $(p[m])[n]$ ' e ' $p[m][n]$ '.

Figura 82.81. Tanti modi alternativi per raggiungere lo stesso elemento.

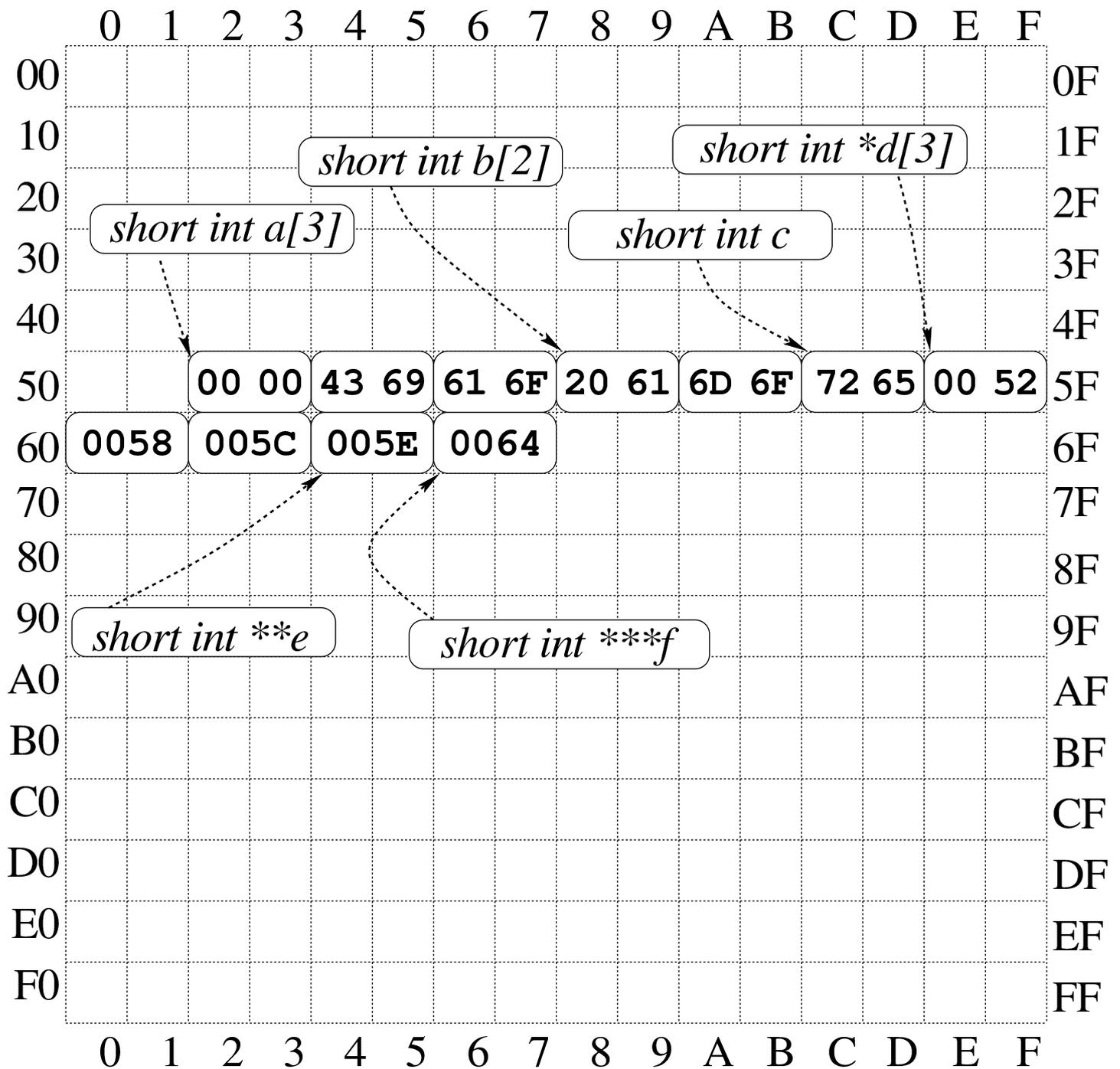


Seguendo lo stesso ragionamento si possono gestire strutture ad albero più complesse, con più livelli di puntatori, ma qui non vengono proposti esempi di questo tipo.

Sia l'array di puntatori, sia il puntatore a puntatori, possono essere gestiti con gli indici come se si trattasse di un array a più dimensioni. Pertanto, la notazione ' $a[m][n]$ ' può rappresentare l'elemento m, n di un array a ottenuto secondo la rappresentazione «normale» a matrice, oppure secondo uno schema ad albero attraverso dei puntatori: la differenza sta solo nella presenza o meno di elementi costituiti da puntatori.

82.15.1 Esercizio

La figura successiva mostra una mappa ipotetica di memoria, con indirizzi che vanno da 00_{16} a FF_{16} , in cui sono evidenziate delle variabili di vario tipo, inclusi i puntatori. Ogni cella di memoria corrisponde a un byte e si presume che l'architettura del microprocessore preveda un accesso in modalità *big endian* (quello più semplice dal punto di vista umano). Si vuole conoscere il risultato della dereferenziazione dei puntatori, secondo quanto richiesto espressamente nella tabella che segue la figura.



Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>a[1]</i>	4369 ₁₆
<i>b[0]</i>	

Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>c</i>	
<i>d[0]</i>	0052 ₁₆
<i>d[0][0]</i>	
<i>d[0][1]</i>	4369 ₁₆
<i>d[1][0]</i>	
<i>d[1][1]</i>	
<i>d[2][0]</i>	
<i>e[0]</i>	
<i>e[0][0]</i>	
<i>e[0][1]</i>	4369 ₁₆
<i>e[1][0]</i>	
<i>e[1][1]</i>	
<i>e[2][0]</i>	

Variabile o puntatore dereferenziato	Contenuto
<i>f[0]</i>	
<i>f[0][0]</i>	
<i>f[0][0][0]</i>	
<i>f[0][0][1]</i>	4369 ₁₆
<i>f[0][1][0]</i>	
<i>f[0][1][1]</i>	
<i>f[0][2][0]</i>	

82.16 Parametri della funzione main()

«

La funzione *main()*, se viene dichiarata con i suoi parametri tradizionali, permette di acquisire la riga di comando utilizzata per avviare il programma. La dichiarazione completa è la seguente:

```
int main (int argc, char *argv[])
{
    ...
}
```

Gli argomenti della riga di comando vengono convertiti in un array di stringhe (cioè di puntatori a **char**), in cui il primo elemento è il nome utilizzato per avviare il programma e gli elementi successivi

sono gli altri argomenti. Il primo parametro, *argc*, serve a contenere la quantità di elementi del secondo, *argv[]*, il quale è l'array di stringhe da scandire. È il caso di annotare che questo array dovrebbe avere sempre almeno un elemento: il nome utilizzato per avviare il programma e, di conseguenza, *argc* è sempre maggiore o uguale a uno.¹

L'esempio seguente mostra in che modo gestire tale array, con la semplice riemissione degli argomenti attraverso lo standard output. 😊

```
#include <stdio.h>

int main (int argc, char *argv[])
{
    int i;

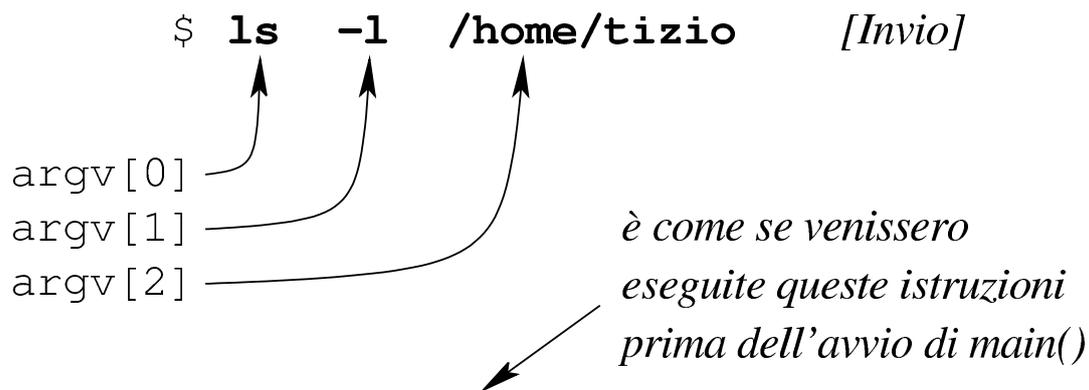
    printf ("Il programma si chiama %s\n", argv[0]);

    for (i = 1; i < argc; i++)
    {
        printf ("argomento n. %i: %s\n", i, argv[i]);
    }
}
```

In alternativa, ma con lo stesso effetto, l'array di puntatori a stringhe può essere definito nel modo seguente, come puntatore di puntatori a caratteri: 😊

```
int main (int argc, char **argv)
{
    ...
}
```

Figura 82.87. Schematizzazione di ciò che accade alla chiamata della funzione *main()*, con un esempio.



```

int argc = 3;
char *argv[argc];
argv[0] = "/bin/ls";
argv[1] = "-l";
argv[2] = "/home/tizio";
main (argc, argv);
  
```

Chi è abituato a utilizzare linguaggi di programmazione più evoluti del C, può trovare strano che non si possa scrivere `'main (int argc, char argv[][])`' e usare di conseguenza l'array. Il motivo per cui ciò non è possibile dipende dal fatto che gli array a più dimensioni sono ottenuti attraverso sottoinsiemi uniformi del tipo dichiarato, così, in questo caso le stringhe dovrebbero essere della stessa dimensione, ma evidentemente ciò non corrisponde alla realtà. Inoltre, la dichiarazione della funzione dovrebbe contenere le dimensioni dell'array che non possono essere note. Pertanto, un array formato da stringhe diseguali, può essere ottenuto solo come array di puntatori al tipo `'char'`.

82.17 Puntatori a variabili distrutte

L'esempio seguente potrebbe funzionare, ma contiene un errore di principio. 

Listato 82.88. Per provare il codice attraverso un servizio *pastebin*: <http://codepad.org/vO5J8vzi>, <http://ideone.com/30i0s>.

```
#include <stdio.h>

double *f (void)
{
    double x = 1234.5678;
    return &x;                // Orrore!
}

int main (int argc, char *argv[])
{
    double *p;
    p = f ();
    printf ("x = %f\n", *p);
    return 0;
}
```

La funzione *f()* dichiara localmente una variabile che inizializza al valore 1234,5678, quindi restituisce il puntatore a questa variabile. A parte il fatto che il compilatore possa segnalare o meno la cosa, non si può utilizzare un puntatore rivolto a un'area di memoria che, almeno teoricamente, non è più allocata. In altri termini, se si costruisce un puntatore a qualcosa, occorre tenere sempre presente il ciclo di vita della sua destinazione e non solo della variabile che contiene tale riferimento.

Purtroppo questa attenzione non viene imposta e, generalmente, il compilatore consente di usare un puntatore a variabili che, formalmente, sono già state distrutte.

82.18 Soluzioni agli esercizi proposti

«

Esercizio	Soluzione
82.1.1	<p>L'espressione multipla '$x = 4, y = 3 * 2$' ha come <i>lvalue</i> le variabili x e y.</p> <p>L'espressione '$y = 3 * x$' ha come <i>lvalue</i> la variabile y.</p> <p>L'espressione '$z += 3 * x$' ha come <i>lvalue</i> la variabile z.</p> <p>L'espressione '$j=i++ * 5$' ha come <i>lvalue</i> le variabili j e i (la seconda viene incrementata di una unità dopo aver assegnato il prodotto di i per 5 alla variabile j).</p>
82.3.1	<p>Per contenere il puntatore alla variabile a, la quale è di tipo '<code>int</code>', la variabile b deve essere di tipo '<code>int *</code>'.</p> <p>La variabile x, per essere un puntatore al tipo '<code>long long int</code>' si dichiara di tipo '<code>long long int *</code>'.</p> <p>La variabile z, essendo un puntatore al tipo '<code>long int</code>', può contenere il valore che esprime un indirizzo di memoria, all'interno del quale ci si attende di trovare un dato che si estende quanto richiederebbe un intero di tipo '<code>long int</code>'.</p>
82.4.1	<ol style="list-style-type: none"> 1) L'assegnamento corretto potrebbe essere '$i = \&j$' oppure '$*i = j$', ma non si può sapere quale dei due fosse l'intenzione del programmatore. 2) La variabile j contiene alla fine il valore 11. 3) L'assegnamento richiederebbe un cast, perché il puntatore dereferenziato $*i$ è equivalente a una variabile di tipo '<code>long</code>', mentre ciò che gli viene assegnato è di tipo '<code>int</code>': '$*i = (\text{long}) j$'.

Esercizio	Soluzione
82.5.1	<p>a contiene 4369616F₁₆. b contiene 20616D6F₁₆. c contiene 7265₁₆. d contiene 2E00₁₆. <i>*i</i> contiene 4369616F₁₆. <i>*j</i> contiene 20616D6F₁₆. <i>*k</i> contiene 72652E00₁₆, perché k punta alla variabile c estendendosi fino a tutto il contenuto di d. <i>*l</i> contiene 2E000054₁₆, perché l punta alla variabile d estendendosi fino a tutto il contenuto di j. <i>*m</i> contiene 4369₁₆, perché m punta alla variabile a estendendosi però solo fino alla sua metà. <i>*n</i> contiene 2061₁₆, perché n punta alla variabile b estendendosi però solo fino alla sua metà. <i>*o</i> contiene 43₁₆, perché o punta al primo byte della variabile a. <i>*p</i> contiene 20₁₆, perché p punta al primo byte della variabile b.</p>
82.6.1	<p>i=2, j=2, k=3 Nella funzione f(), il contenuto dell'area di memoria a cui punta *x, corrispondente a j, viene incrementato di una unità dopo che si è svolta la somma; pertanto, il valore restituito dalla funzione è tre (uno+due).</p>
82.6.2	<pre>#include <stdio.h> int f (int *x, int y) { return ((*x)++ + y); } int main (void) { int i = 1; int j = 2; int k; int *l; l = &i; k = f (l, j); printf ("i=%i, j=%i, k=%i\n", i, j, k); getchar (); return 0; }</pre>

Esercizio	Soluzione
82.8.1	<pre>unsigned int a[11]; int b[] = { 2, 7, 123 }; int c[7] = { 2, 7, 123 };</pre>
82.8.2	<pre>int a[5]; int i; ... for (i = 0 ; i < 5 ; i++) { a[i] = i + 1; }</pre>
82.8.3	<pre>int a[5]; int i; ... for (i = 4 ; i >= 0 ; i--) { a[i] = i + 1; }</pre> <p>Al termine, la variabile <i>i</i> ha il valore -1.</p>
82.9.1	<pre>unsigned int a[11][7]; int b[3][2] = {{2, 7}, {5, 11}, {100, 123}}; int c[7][2] = {{2, 7}, {5, 11}};</pre>
82.9.2	<pre>int a[5][7]; int i; int j; ... for (i = 0 ; i < 5 ; i++) { for (j = 0 ; j < 6 ; j++) { a[i][j] = (i * 7) + j + 1; } }</pre>

Esercizio	Soluzione
82.9.3	<pre> int a[5][7]; int i; int j; ... for (i = 4 ; i >= 0 ; i--) { for (j = 7 ; j >= 0 ; j--) { a[i][j] = (i * 7) + j + 1; } } </pre>
82.10.1	<p>1) La variabile che rappresenta un array è in sola lettura, perciò non le si può assegnare alcunché.</p> <p>2) La variabile puntatore <i>b</i> riguarda il tipo ‘long int’, mentre l’array <i>a</i> si compone di elementi di tipo ‘int’, pertanto i puntatori non possono essere dello stesso tipo; tuttavia, anche se non ci fosse questo problema, c’è da osservare che l’array <i>a</i>[][] è a due dimensioni, restituendo, in questo caso, il puntatore a un’area di memoria lunga cinque volte un intero normale, rendendo comunque incompatibile l’assegnamento alla variabile <i>b</i>; pertanto, si richiede un cast.</p> <p>3) Il puntatore che si ottiene da ‘&<i>a</i>[3]’ si riferisce a un array di cinque elementi di tipo ‘int’, pertanto è incompatibile con <i>p</i> e si richiederebbe eventualmente un cast, oppure si potrebbe togliere l’operatore ‘&’, rendendo in questo caso compatibili i puntatori.</p>
82.10.2	<p>1) Viene modificato l’elemento <i>a</i>[1][1].</p> <p>2) Viene modificato l’elemento <i>a</i>[1][0].</p> <p>3) L’area di memoria a cui si riferisce <i>p</i>[35] è immediatamente successiva allo spazio occupato dall’array <i>a</i>[][]; infatti, essendo questo composto da 35 elementi, <i>p</i>[35] si riferisce a un 36-esimo elemento non esistente.</p>
82.12.1	<p>1) Viene modificato l’elemento <i>a</i>[1][1].</p> <p>2) Viene modificato l’elemento <i>a</i>[1][1]. In questo caso, il puntatore corrispondente al contenuto della variabile <i>p</i> non viene modificato, continuando a riferirsi all’inizio dell’array <i>a</i>[][].</p> <p>3) Le celle dell’array <i>a</i>[][] vengono inizializzate con un valore intero da uno a 34. Al termine, il puntatore contenuto nella variabile <i>p</i> si riferisce all’area di memoria immediatamente successiva all’array <i>a</i>[][].</p>

Esercizio	Soluzione
82.13.1	<p>a[] è un array di interi, di sette elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre al codice <code><LF></code> e allo zero finale.</p> <p>b[] è un array di interi, di sei elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre allo zero finale.</p> <p>c[] è un array di interi, di sei elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre al codice <code><LF></code> finale.</p> <p>d[] è un array di interi, di cinque elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore» e nulla altro.</p> <p>e[] è un array di caratteri, di sette elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre al codice <code><LF></code> e allo zero finale: si tratta di una stringa che se visualizzata porta anche a capo il cursore al termine.</p> <p>f[] è un array di caratteri, di sette elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre allo zero finale: si tratta di una stringa che se visualizzata non porta a capo il cursore al termine.</p> <p>g[] è un array di caratteri, di sette elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», oltre allo al codice <code><LF></code> finale: non si tratta di una stringa, perché manca lo zero finale.</p> <p>g[] è un array di caratteri, di sei elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore» e nulla altro: non si tratta di una stringa, perché manca lo zero finale.</p> <p>i[] è un array di caratteri, di nove elementi, contenenti i valori numerici corrispondenti alle lettere della parola «amore», uno zero e poi le lettere della parola «mio»: può valere come stringa, ma in tal caso si ignora il testo successivo allo zero.</p>

Esercizio	Soluzione
82.13.2	<p><i>a[]</i> è un array di caratteri che nel corso del programma potrebbe anche contenere una stringa.</p> <p><i>b[]</i> è un array di caratteri contenente inizialmente una stringa.</p> <p>Non è possibile assegnare qualcosa direttamente a <i>c</i>, perché si tratta di un puntatore in sola lettura; per cambiare il contenuto dell'array <i>c[]</i> bisogna invece intervenire cella per cella.</p> <p><i>e</i> è un puntatore che può ricevere l'indirizzo iniziale di un array di caratteri; pertanto l'assegnamento è valido ed <i>e</i> diventa un modo alternativo per fare riferimento alla stringa contenuto nell'array <i>d[]</i>.</p> <p>Dopo l'assegnamento, <i>f</i> è un puntatore a un carattere che contiene il valore corrispondente alla lettera «c»; tuttavia può essere usato in qualità di stringa, contenente la parola «ciao».</p> <p>Dopo l'assegnamento, <i>g</i> punta all'inizio di una stringa che rappresenta la parola «amore»; per converso, la stringa che rappresentava la parola «ciao» continua a occupare spazio in memoria, ma risulta irraggiungibile.</p> <p>Con l'assegnamento di <i>*h</i>, si vorrebbe sostituire l'iniziale della parola «ciao» con una maiuscola; tuttavia, ciò non è ammissibile, perché l'area di memoria che contiene inizialmente la stringa «ciao» dovrebbe essere in sola lettura.</p> <p>Con l'incremento di <i>i</i>, questo puntatore rappresenta una stringa, contenente però solo la parola «iao».</p>
82.14.1	<p><i>a[1]</i> contiene 4369_{16}.</p> <p><i>b[0]</i> contiene 2061_{16}.</p> <p><i>c</i> contiene 7265_{16}.</p> <p><i>d[0]</i> contiene 0052_{16}.</p> <p><i>*d[0]</i> contiene 0000_{16} e corrisponde a <i>a[0]</i>.</p> <p><i>*e</i> contiene 0052_{16} e corrisponde a <i>d[0]</i>.</p> <p><i>**e</i> contiene 0000_{16} e corrisponde a <i>a[0]</i>, così come a <i>*d[0]</i>.</p> <p><i>*f</i> contiene $005E_{16}$ e corrisponde a <i>e</i>.</p> <p><i>**f</i> contiene 0052_{16} e corrisponde a <i>d[0]</i>, così come a <i>*e</i>.</p> <p><i>***f</i> contiene 0000_{16} e corrisponde a <i>a[0]</i>, così come a <i>*d[0]</i> e a <i>**e</i>.</p>

Esercizio	Soluzione
82.15.1	<p> $a[1]$ contiene 4369_{16}. $b[0]$ contiene 2061_{16}. c contiene 7265_{16}. $d[0]$ contiene 0052_{16}. $d[0][0]$, ovvero $*d[0]$, contiene 0000_{16} e corrisponde a $a[0]$. $d[0][1]$ contiene 4369_{16} e corrisponde a $a[1]$. $d[1][0]$ contiene 2061_{16} e corrisponde a $b[0]$. $d[1][1]$ contiene $6D6F_{16}$ e corrisponde a $b[1]$. $d[2][0]$ contiene 7265_{16} e corrisponde a c. $e[0]$ contiene 0052_{16} e corrisponde a $d[0]$. $e[0][0]$, ovvero $*e[0]$, contiene 0000_{16} e corrisponde a $a[0]$, così come a $d[0][0]$. $e[0][1]$ contiene 4369_{16} e corrisponde a $a[1]$, così come a $d[0][1]$. $e[1][0]$ contiene 2061_{16} e corrisponde a $b[0]$, così come a $d[1][0]$. $e[1][1]$ contiene $6D6F_{16}$ e corrisponde a $b[1]$, così come a $d[1][1]$. $e[2][0]$ contiene 7265_{16} e corrisponde a c, così come a $d[2][0]$. $f[0]$ contiene $005E_{16}$ e corrisponde a e. $f[0][0]$ contiene 0052_{16} e corrisponde a $d[0]$ e a $e[0]$. $f[0][0][0]$, ovvero $***f$, contiene 0000_{16} e corrisponde a $a[0]$, così come a $d[0][0]$ e a $e[0][0]$. $f[0][0][1]$ contiene 4369_{16} e corrisponde a $a[1]$, così come a $d[0][1]$ e a $e[0][1]$. $f[0][1][0]$ contiene 2061_{16} e corrisponde a $b[0]$, così come a $d[1][0]$ e a $e[1][0]$. $f[0][1][1]$ contiene $6D6F_{16}$ e corrisponde a $b[1]$, così come a $d[1][1]$ e a $e[1][1]$. $f[0][2][0]$ contiene 7265_{16} e corrisponde a c, così come a $d[2][0]$ e a $e[2][0]$. </p>

¹ In contesti particolari è ammissibile che *argc* sia pari a zero, a indicare che non viene fornita alcuna informazione; oppure, se gli argomenti vengono forniti ma il nome del programma è assente, *argv[0][0]* deve essere pari a *<NUL>*, ovvero al carattere nullo.

Indice analitico del volume



! 586 590 2402 2413 != 586 590 2402 2410 * 586 588 679 2402
2406 2478 ** 723 725 2517 2522 *** 723 2517 *...const 701
*= 586 588 2402 2406 *& 709 + 586 588 2402 2406 ++ 586 588
2402 2406 += 586 588 2402 2406 . 759 761 .ascii 239 .bss
241 .byte 239 .data 241 .equ 238 .int 239 .lcomm 239
.odbc.ini 2121 .text 241 / 586 588 2402 2406 /*...*/ 564
2375 // 564 2375 /= 586 588 2402 2406 0... 575 2391 01 1548
0x... 575 2391 2421 134 5211 134 631-1 134 66 1589 732-1 134
8421 134 88 1586 ; 564 2375 = 586 588 2402 2406 == 586 590
2402 2410 ? : 586 590 2402 2413 a.out 132 567 2380 abort
1379 abort() 1141 abs() 1146 1379 ACCEPT 1628
access() 1331 1333 *actual argument* 670 ADC 189 255 ADD 189
235 248 1633 addizione binaria 2312 AH 183 AL 183 alarm()
1331 allineamento della memoria 442 ALTER TABLE 1914
ALTER USER 1938 AND 170 2345 and 1167 AND 193 and_eq
1167 argc 720 2530 argomento attuale 670 argv 720 2530 *array*
110 375 687 2351 2490 *array* di puntatori 725 2522 asctime()
1247 1399 assemblatore 124 213 *assembler* 213 assembler 124
assembly 124 *assembly* 213 assert() 1069 1435 assert.h
1069 1435 atexit() 1141 1379 atof() 1130 1379 atoi()
1130 1379 atol() 1130 1379 atoll() 1130 1379 auto 657
AX 183 basi di dati 1859 BCD 134 BH 183 *big endian* 119 2358 big
endian 146 bit 570 2384 bitand 1167 BL 183 BLANK WHEN
ZERO 1569 blkcnt_t 1312 blksize_t 1312 BLOCK
CONTAINS 1543 bool 778 1168 *borrow* 152 160 2330 BP 183
break 599 602 604 2428 2433 2437 BRKINT 1347 bsearch()
1143 1379 BSWAP 187 Bubblesort 37 896 BUFSIZ 1256 1406 BX

183 byte 570 671 2384 byte order 146 *byte order* 119 2358 C 495
563 2373 2475 CALL 196 322 350 calloc() 737 1140 1379
campo 770 carattere 570 671 2384 carattere esteso 792
caratteristica 142 caricamento di un programma 432 *carry* 152 160
164 164 165 169 183 254 2330 2340 2341 case 599 2428 *cast*
594 2418 CBW 187 cc 509 cc_t 1345 CDQ 187 CGI 2041 CH 183
char 571 2385 CHAR_BIT 1071 1360 CHAR_MAX 1071 1360
CHAR_MIN 1071 1360 chdir() 1331 1338 chmod() 1320 1442
chown() 1331 CL 183 CLC 200 clearerr() 1300 1406
clock() 1239 1399 CLOCKS_PER_SEC 1239 clock_t 1239
1312 CLOSE 1635 1938 close() 980 1331 closedir() 1048
1344 CMC 200 CMP 200 290 301 306 COBOL 1733 1733
CODE-SET 1547 codice di interruzione di riga 826 codice pesato
134 collegamento 650 COMMIT 1944 comparazione binaria 174
compilazione di un programma 432 compl 1167 complemento alla
base 2308 complemento a due 138 2311 2316 complemento a uno
136 2311 COMPUTE 1636 condotto 1034 CONFIGURATION
SECTION 1503 confstr() 1331 const 583 584 2400
const...* 701 const volatile 584 continue 602 604
2433 2437 convenzione di chiamata 348 conversione di tipo 594
2418 *conversion specifier* 568 2382 costante letterale composta 773
cpp 511 619 creat() 980 1327 CREATE DATABASE 1941
CREATE TABLE 1908 CREATE USER 1938 CREATE VIEW
1934 ctermid() 1299 ctime() 1248 1399 ctype.h 1101
1375 CWDE 187 CX 183 data 1897 DATA DIVISION 1538 DATA
RECORD 1545 db 239 DBA 1866 DBMS 1859 DCL 1938 dd 239
DDD 231 499 DDL 1866 1893 DEC 189 236 306 DECLARATIVES
1615 DECLARE 1935 default 599 2428 DELETE 1636 DELETE
FROM 1919 DEPENDING ON 1576 descrittore 979 Dev86 815

dev_t 1312 DH 183 DI 183 difftime() 1244 1399 *digraph*
580 676 2397 DIR 1048 1048 1343 *directory* 1047 directory 1001
dirent.h 1047 1342 dislocamento 298 *displacement* 298
DISPLAY 1638 DIV 189 272 div() 1146 1379 DIVIDE 1639
divisione binaria 2315 div_t 1128 1128 DL 183 DML 1866 1915
do 603 2436 double 571 2385 DROP TABLE 1915 DROP USER
1938 DROP VIEW 1934 DSN 2121 dup() 1331 dup2() 1331
durata di memorizzazione 673 DX 183 EAX 183 EBP 183 334 EBX
183 eccesso 3 134 ECHO 1349 ECHOE 1349 ECHOK 1349 ECHONL
1349 ECX 183 EDI 183 EDOM 1087 EDX 183 EFLAGS 183
EILSEQ 1087 EIP 183 ELF 453 else 598 2423 *endianess* 119
2358 *endianess* 146 ENTER 341 350 enum 755 enumerazione 755
environ 950 ENVIRONMENT DIVISION 1502 EOF 828 1256
1406 equ 238 ERANGE 1087 errno 847 995 1087 errno.h
1087 errore di segmentazione 439 esecuzione di un programma 432
ESI 183 ESP 183 esponente 142 espressione multipla 596 2420
espressione regolare 916 execl() 943 1331 execl() 1331
execlp() 1331 execv() 1331 execve() 951 1331
execvp() 1331 EXIT 1642 exit() 615 1141 1379 2450
EXIT_FAILURE 1128 EXIT_SUCCESS 1128 extern 651 657
external linkage 650 extern const volatile 584 F 575
2391 false 1168 fchmod() 1320 1442 fchown() 1331
fclose() 832 1264 1406 fcntl() 1327 fcntl.h 979 1322
FD 1541 fdopen() 1264 FD_CLOEXEC 1049 1323 feof()
1300 1406 ferror() 1300 1406 FETCH 1937 fflush() 1268
1406 ffs() 1321 fgetc() 1289 1406 fgetpos() 1295 1406
fgets() 843 1292 1406 Fibonacci 32 887 FIFO 1034 file 979
FILE 788 822 832 1255 *file* 1511 FILENAME_MAX 1256 1406
FILE-CONTROL 1509 file di intestazione 621 file eseguibile 435

file oggetto 433 FILE SECTION 1540 file speciale 1022 *file system* 996 1008 FILLER 1560 *flag* 126 160 FLAGS 183 float 571 2385 flockfile() 1297 flusso di controllo 953 flusso di file 822 fopen() 832 1264 1406 FOPEN_MAX 1256 1406 for 604 2437 fork() 940 1331 *formal parameter* 670 formato a.out 132 fpathconf() 1331 fpos_t 788 1255 fprintf() 1278 1421 fputc() 1289 1406 fputs() 843 1292 1406 fread() 835 1294 1406 free() 737 1140 1379 freopen() 1264 1406 fscanf() 1287 1428 fseek() 840 1295 1406 fseeko() 1295 fsetpos() 1295 1406 fstat() 1320 1442 ftell() 840 1295 1406 ftello() 1295 ftruncate() 1331 ftrylockfile() 1297 *function-like macro* 623 funlockfile() 1297 fusione 56 fwrite() 835 1294 1406 F_DUPFD 1323 F_GETFD 1323 F_GETFL 1323 F_GETLK 1323 F_GETOWN 1323 F_OK 1330 F_RDLCK 1326 F_SETFD 1323 F_SETFL 1323 F_SETLK 1323 F_SETLKW 1323 F_SETOWN 1323 F_UNLCK 1326 F_WRLCK 1326 *garbage collector* 737 GAS 213 GCC 509 gcc 509 GDB 217 499getc() 1289 getchar() 1289 getchar_unlocked() 1297 getcwd() 1331 1337getc_unlocked() 1297 getegid() 1331 getenv() 1142geteuid() 1331 getgid() 1331 getgroups() 1331gethostname() 1331 getlogin() 1331 getlogin_r() 1331 getopt() 1331 getpgrp() 1331 getpid() 1331getppid() 1331 gets() 1292 1406 Gettext 1449 getuid() 1331 gid_t 1312 gmtime() 1246 1399 GNU AS 213 GO TO 1644 GRANT 1942 Hanoi 41 899 *header file* 621 ICANON 1349 ICRNL 1347 IDENTIFICATION DIVISION 1500 IDIV 189 272 id_t 1312 IEEE 754 142 IEXTEN 1349 if 598 2423 IF 1645 IGNBRK 1347 IGNCR 1347 IGNPAR 1347 imaxabs()

1165 `imaxdiv()` 1157 `imaxdiv_t` 1157 `immagine` 472
immagine di un processo elaborativo 439 `IMUL` 189 269 `INC` 189
 236 306 `indicatore` 126 160 `indirizzamento` 358 `init` 946
`initdb` 1954 `INLCR` 1347 `inode` 998 `ino_t` 1312 `INPCK` 1347
`INPUT-OUTPUT SECTION` 1508 `INSERT INTO` 1916 1933
`INSPECT` 1646 `int` 571 2385 `INT` 196 213 `INT16_C()` 1079
 1361 `INT16_MAX` 1078 1361 `INT16_MIN` 1078 1361 `int16_t`
 1078 1361 `INT32_C()` 1079 1361 `INT32_MAX` 1078 1361
`INT32_MIN` 1078 1361 `int32_t` 1078 1361 `INT64_C()` 1079
 1361 `INT64_MAX` 1078 1361 `INT64_MIN` 1078 1361 `int64_t`
 1078 1361 `INT8_C()` 1079 1361 `INT8_MAX` 1078 1361
`INT8_MIN` 1078 1361 `int8_t` 1078 1361 *internal linkage* 650
intero con segno 138 2316 **intero senza segno** 136 2315
interruzione di riga 826 `INTMAX_C()` 1085 1361 `INTMAX_MAX`
 1085 1361 `INTMAX_MIN` 1085 1361 `intmax_t` 1085 1361
`INTPTR_MAX` 1084 1361 `INTPTR_MIN` 1084 1361 `intptr_t`
 1084 1361 `inttypes.h` 1156 1365 `INT_FAST16_MAX` 1082
 1361 `INT_FAST16_MIN` 1082 1361 `int_fast16_t` 1082 1361
`INT_FAST32_MAX` 1082 1361 `INT_FAST32_MIN` 1082 1361
`int_fast32_t` 1082 1361 `INT_FAST64_MAX` 1082 1361
`INT_FAST64_MIN` 1082 1361 `int_fast64_t` 1082 1361
`INT_FAST8_MAX` 1082 1361 `INT_FAST8_MIN` 1082 1361
`int_fast8_t` 1082 1361 `INT_LEAST16_MAX` 1079 1361
`INT_LEAST16_MIN` 1079 1361 `int_least16_t` 1079 1361
`INT_LEAST32_MAX` 1079 1361 `INT_LEAST32_MIN` 1079
 1361 `int_least32_t` 1079 1361 `INT_LEAST64_MAX` 1079
 1361 `INT_LEAST64_MIN` 1079 1361 `int_least64_t` 1079
 1361 `INT_LEAST8_MAX` 1079 1361 `INT_LEAST8_MIN` 1079
 1361 `int_least8_t` 1079 1361 `INT_MAX` 1071 1360

INT_MIN 1071 1360 IP 183 isalnum() 1102 1375
 isalpha() 1103 1375 isascii() 1114 isatty() 1331
 isblank() 1104 1375 iscntrl() 1105 1375 isdigit()
 1106 1375 isgraph() 1107 1375 ISIG 1349 islower() 1108
 1375 iso646.h 1167 ISO 10646 1611 ISO 8601 1897
 isprint() 1109 1375 ispunct() 1110 1375 isql 2129
 isspace() 1111 1375 ISTRIP 1347 isupper() 1112 1375
 isxdigit() 1113 1375 iusql 2129 IXOFF 1347 IXON 1347
 I-O-CONTROL 1528 JA 201 301 JAE 201 301 JB 201 301 312
 JBE 201 301 JC 201 300 JCXZ 201 JE 201 301 306 JG 201 301
 JGE 201 301 JL 201 301 JLE 201 301 JMP 201 299 309 JNA 201
 301 JNAE 201 301 JNB 201 JNBE 201 301 JNC 201 300 322 JNE
 201 301 JNG 201 301 JNGE 201 301 JNL 201 301 JNLE 301 JNO
 201 300 JNP 201 300 JNS 201 300 JNZ 201 300 306 JO 201 300
 JP 201 300 JS 201 300 JUSTIFIED RIGHT 1569 JZ 201 300
 314 L 575 575 2391 2391 LABEL RECORD 1545 labs() 1146
 1379 LC_TIME 1249 ldiv() 1146 1379 ldiv_t 1128 LEA 187
 366 LEAVE 341 350 LibPQ 1973 libreria dinamica 419 libreria
 statica 432 LIFO 99 2347 limits.h 1071 1360 link 132 650
 link() 1331 1340 linkage esterno 672 linkage interno 672 link
 script 443 little endian 146 little endian 119 2358 LL 575 2391
 llabs() 1146 1379 lldiv() 1146 1379 lldiv_t 1128
 LLONG_MAX 1071 1360 LLONG_MIN 1071 1360 locale.h 790
 1092 1436 localtime() 1246 1399 long 571 2385
 LONG_BIT 1075 LONG_MAX 1071 1360 LONG_MIN 1071 1360
 long long 571 2385 LOOP 211 304 306 LOOPE 211 304
 LOOPNE 211 304 LOOPNZ 211 304 LOOPZ 211 304 lseek()
 992 1331 lstat() 1320 1442 lvalue 674 678 2477 L"... " 792
 L_ctermid 1256 L_tmpnam 1256 1406 L'...' 792 main()

720 2530 major() 1028 Make 523 makedev() 1028
 Makefile 523 malloc() 737 1140 1379 mantissa 142
 mblen() 1149 1379 mbstowcs() 1153 1379 mbtowc() 1151
 1379 MB_CUR_MAX 1128 MB_LEN_MAX 1071 1360 membro di
 una struttura 759 memcpy() 1172 memchr() 1192 1390
 memcmp() 1184 1390 memcpy() 1171 1390 memmove() 1174
 1390 *memory pad* 442 memset() 1217 1390 MERGE 1717 Minix
 1008 minor() 1028 mkdir() 1031 1320 1442 mkfifo() 1032
 1043 1320 1442 mknod() 1023 1320 1442 mktime() 1244
 1399 mode_t 1312 1316 moltiplicazione binaria 2314 MOV 187
 213 234 MOVE 1654 MOVSX 187 MOVZX 187 322 MUL 189 266
multiboot specification 471 multibyte 792 1148 MULTIPLY 1658
 my.cnf 2067 2069 mysql 2067 2074 MySQL 2067
 mysqladmin 2067 mysqld 2067 mysqldump 2100
 mysql_install_db 2086 NASM 213 NCCS 1346 NDEBUG
 1069 NEG 189 261 *new-line* 826 nlink_t 1312 NOFLSH 1349
 NOP 187 NOT 193 not 1167 NOT 170 2345 not_eq 1167 NULL
 735 1169 numero 1895 numero intero con segno 138 2316 numero
 intero senza segno 136 2315 numero in virgola mobile 140 2321
 Objdump 213 OBJECT-COMPUTER 1504 *object-like macro* 623
 OCCURS 1567 1571 ODBC 1890 2121 odbc.ini 2121
 ODBCConfig 2124 ODBCDataSources 2121 odbcinst.ini
 2121 offsetof 767 1169 offsetof() 1435 off_t 1312
opcode 127 OPEN 1660 1935 open() 980 1327 OpenCOBOL
 1742 opendir() 1048 1344 operatore logico 170 2345 OPOST
 1348 or 1167 OR 193 OR 170 2345 ora 1897 ordine dei byte 119
 2358 organizzazione del *file* 1511 or_eq 1167 ottimizzazione 520
overflow 149 160 165 183 253 2326 O_ACCMODE 1323
 O_APPEND 980 1323 O_CREAT 980 1323 O_DSYNC 1323

O_EXCL 980 1323 O_NOCTTY 980 1323 O_NONBLOCK 980 1323
O_RDONLY 980 1323 O_RDWR 980 1323 O_RSYNC 1323 O_SYNC
980 1323 O_TRUNC 980 1323 O_WRONLY 980 1323 PAGER 1982
parametro formale 670 *parity* 183 PARMRK 1347 parola 124
pathconf() 1331 pause() 1331 pclose() 1299 PERFORM
1664 perror() 1300 1406 PgAccess 2027 pg_database 1987
pg_dump 1991 pg_dumpall 1991 pg_hba.conf 1964 1966
pg_shadow 1987 pg_user 1987 PICTURE 1594 pid_t 1312
pila 99 2347 *pipe* 1034 pipe() 1038 1331 POP 196 326 POPA
196 341 350 POPAD 196 popen() 1299 POPF 196 PostgreSQL
1949 2027 postgresql.conf 1964 postmaster 1957
postmaster.conf 1964 precedenza operatori 586 2402 prestito
152 2330 PRId16 1158 1365 PRId32 1158 1365 PRId64 1158
1365 PRId8 1158 1365 PRIdFAST16 1158 1365 PRIdFAST32
1158 1365 PRIdFAST64 1158 1365 PRIdFAST8 1158 1365
PRIdLEAST16 1158 1365 PRIdLEAST32 1158 1365
PRIdLEAST64 1158 1365 PRIdLEAST8 1158 1365 PRIdMAX
1158 1365 PRIdPTR 1158 1365 PRIi16 1158 1365 PRIi32
1158 1365 PRIi64 1158 1365 PRIi8 1158 1365 PRIiFAST16
1158 1365 PRIiFAST32 1158 1365 PRIiFAST64 1158 1365
PRIiFAST8 1158 1365 PRIiLEAST16 1158 1365
PRIiLEAST32 1158 1365 PRIiLEAST64 1158 1365
PRIiLEAST8 1158 1365 PRIiMAX 1158 1365 PRIiPTR 1158
1365 printf() 568 753 860 1278 1421 2382 PRIO16 1158
1365 PRIO32 1158 1365 PRIO64 1158 1365 PRIO8 1158 1365
PRIOFAST16 1158 1365 PRIOFAST32 1158 1365
PRIOFAST64 1158 1365 PRIOFAST8 1158 1365
PRIOLEAST16 1158 1365 PRIOLEAST32 1158 1365
PRIOLEAST64 1158 1365 PRIOLEAST8 1158 1365 PRIOMAX

1158 1365 PRIoPTR **1158 1365** PRIu16 **1158 1365** PRIu32
1158 1365 PRIu64 **1158 1365** PRIu8 **1158 1365** PRIuFAST16
1158 1365 PRIuFAST32 **1158 1365** PRIuFAST64 **1158 1365**
PRIuFAST8 **1158 1365** PRIuLEAST16 **1158 1365**
PRIuLEAST32 **1158 1365** PRIuLEAST64 **1158 1365**
PRIuLEAST8 **1158 1365** PRIuMAX **1158 1365** PRIuPTR **1158**
1365 PRIx16 **1158 1365** PRIx16 **1158 1365** PRIx32 **1158 1365**
PRIx32 **1158 1365** PRIx64 **1158 1365** PRIx64 **1158 1365**
PRIx8 **1158 1365** PRIx8 **1158 1365** PRIxFAST16 **1158 1365**
PRIxFAST16 **1158 1365** PRIxFAST32 **1158 1365**
PRIxFAST32 **1158 1365** PRIxFAST64 **1158 1365**
PRIxFAST64 **1158 1365** PRIxFAST8 **1158 1365** PRIxFAST8
1158 1365 PRIxLEAST16 **1158 1365** PRIxLEAST16 **1158 1365**
PRIxLEAST32 **1158 1365** PRIxLEAST32 **1158 1365**
PRIxLEAST64 **1158 1365** PRIxLEAST64 **1158 1365**
PRIxLEAST8 **1158 1365** PRIxLEAST8 **1158 1365** PRIxMAX
1158 1365 PRIxMAX **1158 1365** PRIxPTR **1158 1365** PRIxPTR
1158 1365 PROCEDURE DIVISION **1613 1628 1713** processo
elaborativo in memoria **439** programma autonomo **470** programma
stand alone **470** *promotion* **746** promozione **746** prototipo di
funzione **608 2441** pseudocodifica **20** psql **1973** pthread_t
954 1312 PTRDIFF_MAX **1086 1361** PTRDIFF_MIN **1086 1361**
ptrdiff_t **783 1086 1169 1361** puntatore **679 704 2478 2507**
puntatore a funzione **730** puntatore a puntatori **723 725 2517 2522**
puntatore nullo **735** PUSH **196 326** PUSHA **196 341 350** PUSHF
196 putchar() **1289** putchar() **1289 1406**
putchar_unlocked() **1297** putchar_unlocked() **1297**
puts() **843 1292 1406** P_tmpdir **1256** qsort() **1143 1379**
Quicksort **44 900** raise() **1233** rand() **1136 1379** RAND_MAX

1128 rango 569 2383 2383 rank 569 2383 2383 RCL 193 287 RCR
193 287 RDBMS 1867 READ 1675 read() 987 1331
readdir() 1048 1344 readlink() 1331 realloc() 737
1140 1379 RECORD CONTAINS 1546 REDEFINES 1548 1560
regcomp() 918 919 1437 regerror() 918 932 1437
regex.h 918 1437 regexec() 918 923 927 1437 regexp 916
regex_t 918 919 1437 regfree() 918 923 1437 register
657 registro 124 183 regmatch_t 918 923 927 1437 1437
regoff_t 1437 relazione 1867 RELEASE 1724 remove() 1034
1261 1406 rename() 1261 1406 RENAMES 1589 reopen()
846 resb 239 resd 239 restrict 740 resw 239 RET 196 322
350 return 609 2443 RETURN 1722 REVOKE 1942 rewind()
1295 1406 rewinddir() 1048 1344 REWRITE 1681 re_sub
1437 ricerca binaria 36 riordino 53 56 riporto 149 152 164 164 165
169 254 2326 2330 2340 2341 rmdir() 1033 1331 rm_se 1437
rm_so 1437 ROL 193 284 ROLLBACK 1944 ROR 193 284
rotazione 168 2344 rvalue 674 R_OK 1330 SAL 193 281 SAR 193
281 SBB 189 263 scanf() 869 1287 1428 SCHAR_MAX 1071
1360 SCHAR_MIN 1071 1360 SCNd16 1158 1365 SCNd32 1158
1365 SCNd64 1158 1365 SCNd8 1158 1365 SCNdFAST16 1158
1365 SCNdFAST32 1158 1365 SCNdFAST64 1158 1365
SCNdFAST8 1158 1365 SCNdLEAST16 1158 1365
SCNdLEAST32 1158 1365 SCNdLEAST64 1158 1365
SCNdLEAST8 1158 1365 SCNdMAX 1158 1365 SCNdPTR 1158
1365 SCNi16 1158 1365 SCNi32 1158 1365 SCNi64 1158 1365
SCNi8 1158 1365 SCNiFAST16 1158 1365 SCNiFAST32 1158
1365 SCNiFAST64 1158 1365 SCNiFAST8 1158 1365
SCNiLEAST16 1158 1365 SCNiLEAST32 1158 1365
SCNiLEAST64 1158 1365 SCNiLEAST8 1158 1365 SCNiMAX

1158 1365 SCNiPTR 1158 1365 SCNo16 1158 1365 SCNo32
1158 1365 SCNo64 1158 1365 SCNo8 1158 1365 SCNoFAST16
1158 1365 SCNoFAST32 1158 1365 SCNoFAST64 1158 1365
SCNoFAST8 1158 1365 SCNoLEAST16 1158 1365
SCNoLEAST32 1158 1365 SCNoLEAST64 1158 1365
SCNoLEAST8 1158 1365 SCNoMAX 1158 1365 SCNoPTR 1158
1365 SCNu16 1158 1365 SCNu32 1158 1365 SCNu64 1158 1365
SCNu8 1158 1365 SCNuFAST16 1158 1365 SCNuFAST32 1158
1365 SCNuFAST64 1158 1365 SCNuFAST8 1158 1365
SCNuLEAST16 1158 1365 SCNuLEAST32 1158 1365
SCNuLEAST64 1158 1365 SCNuLEAST8 1158 1365 SCNuMAX
1158 1365 SCNuPTR 1158 1365 SCNx16 1158 1365 SCNx32
1158 1365 SCNx64 1158 1365 SCNx8 1158 1365 SCNxFAST16
1158 1365 SCNxFAST32 1158 1365 SCNxFAST64 1158 1365
SCNxFAST8 1158 1365 SCNxLEAST16 1158 1365
SCNxLEAST32 1158 1365 SCNxLEAST64 1158 1365
SCNxLEAST8 1158 1365 SCNxMAX 1158 1365 SCNxPTR 1158
1365 scorrimento 164 164 2340 2341 SD 1543 SEARCH 1684
SEEK_CUR 1256 1406 SEEK_END 1256 1406 SEEK_SET 1256
1406 *segmentation fault* 439 segno 147 2323 SELECT 1512 1516
1522 1919 sequenza multibyte 1148 SET 1695 SETA 205 SETAE
205 SETB 205 SETBE 205 setbuf() 1268 1406 SETC 205
SETE 205 setegid() 1331 seteuid() 1331 SETG 205
SETGE 205 setgid() 1331 SETL 205 SETLE 205
setlocale() 1436 SETNA 205 SETNAE 205 SETNB 205
SETNBE 205 SETNC 205 SETNE 205 SETNG 205 SETNGE 205
SETNL 205 SETNLE 205 SETNO 205 SETNS 205 SETNZ 205
SETO 205 setpgid() 1331 SETS 205 setsid() 1331
setuid() 1331 setvbuf() 1268 1406 SETZ 205 *shared*

object 421 *shift* 164 164 275 2340 2341 SHL 193 277 316 short
571 2385 SHR 193 277 316 SHRT_MAX 1071 1360 SHRT_MIN
1071 1360 SI 183 SIGABRT 1226 1227 SIGALRM 1227 SIGBUS
1227 SIGCHLD 1227 SIGCONT 1227 SIGFPE 1226 1227
SIGHUP 1227 SIGILL 1226 1227 SIGINT 1226 1227 SIGKILL
1227 *sign* 160 signal() 1233 signal.h 1223 signed 571
2385 *significante* 142 SIGN IS 1566 SIGPIPE 1227 SIGPOLL
1227 SIGPROF 1227 SIGQUIT 1227 SIGSEGV 1226 1227
SIGSTOP 1227 SIGSYS 1227 SIGTERM 1226 1227 SIGTRAP
1227 SIGTTIN 1227 SIGTTOU 1227 SIGURG 1227 SIGUSR1
1227 SIGUSR2 1227 SIGVTALRM 1227 SIGXCPU 1227
SIGXFSZ 1227 SIG_ATOMIC_MAX 1086 1361
SIG_ATOMIC_MIN 1086 1361 sig_atomic_t 1086 1225 1361
SIG_DFL 1231 SIG_ERR 1231 SIG_IGN 1231 *sistema binario*
2282 *sistema decimale* 2281 *sistema esadecimale* 2285 *sistema*
ottale 2284 sizeof 687 SIZE_MAX 1086 1361 size_t 781
1086 1169 1312 1361 sleep() 1331 snprintf() 1278 1421
somma binaria 2312 SORT 1524 1713 *sottrazione binaria* 2313
SOURCE-COMPUTER 1504 SP 183 SPECIAL-NAMES 1505
specificatore di conversione 568 2382 *specifiche multiboot* 471
speed_t 1345 sprintf() 1278 1421 SQL 1890 2000 2041
SQLite 2103 srand() 1136 1379 sscanf() 1287 1428
SSIZE_MAX 1075 ssize_t 1312 *stack* 99 2347 *stack frame* 341
stand alone 470 START 1699 stat() 1320 1442 stat.h 979
1315 1442 static 651 657 stdarg.h 746 1123 1359
stdbool.h 1168 stddef.h 1169 1435 stderr 845 1260
STDERR_FILENO 1330 stdint.h 1077 1361 STDIN_FILENO
1330 stdio 845 1260 stdio.h 822 1254 1406 1421 1428
stdlib.h 737 1127 1379 stdout 845 1260 STDOUT_FILENO

1330 STOP RUN **1703** *storage duration* **673** strcasecmp()
1322 strcat() **714 1181 1390** strchr() **714 1193 1390**
strcmp() **714 1186 1390** strcoll() **714 1188 1390**
strcpy() **714 1175 1390** strcspn() **714 1198 1390**
strdup() **1178** *stream* **822** strerror() **1219 1390**
strerror_r() **1220** strftime() **1249 1399** STRING **1704**
string.h **714 1170 1390** stringa **120 710 1893 2360 2511** stringa
estesa **792** strings.h **1321** strlen() **714 1221 1390**
strncasecmp() **1322** strncat() **714 1182 1390**
strncmp() **714 1188 1390** strncpy() **714 1176 1390**
strpbrk() **714 1200 1390** strrchr() **714 1195 1390**
strspn() **714 1197 1390** strstr() **1202 1390** strtod()
1130 1379 strtok() **1130 1379** strtointmax() **1166**
strtok() **1204 1390** strtok_r() **1211** strtol() **1130**
1379 strtold() **1130 1379** strtoll() **1130 1379**
strtouimax() **1166** strtoul() **1130 1379** strtoull()
1130 1379 struct **759** structure stat **1319** struct
dirent **1048 1048 1343** struct termios **1346** struct tm
787 1242 struttura **759** strxfrm() **1190 1390** st_atime **1319**
1442 st_blksize **1319 1442** st_blocks **1319 1442**
st_ctime **1319 1442** st_dev **1319 1442** st_gid **1319 1442**
st_ino **1319 1442** st_mode **1319 1442** st_mtime **1319 1442**
st_nlink **1319 1442** st_rdev **1319 1442** st_size **1319 1442**
st_uid **1319 1442** SUB **189 235 259** SUBTRACT **1707** super
blocco **997** switch **599 2428** symlink() **1331**
SYNCHRONIZED **1568** sysconf() **1331** system() **1142**
S_IFBLK **1316 1442** S_IFCHR **1316 1442** S_IFDIR **1316 1442**
S_IFIFO **1316 1442** S_IFLNK **1316 1442** S_IFMT **1316 1442**
S_IFREG **1316 1442** S_IFSOCK **1316 1442** S_IRGRP **980 1316**

1442 S_IROTH 980 1316 1442 S_IRUSR 980 1316 1442
S_IRWXG 980 1316 1442 S_IRWXO 980 1316 1442 S_IRWXU
980 1316 1442 S_ISBLK() 1316 1442 S_ISCHR() 1316 1442
S_ISDIR() 1316 1442 S_ISFIFO() 1316 1442 S_ISGID 980
1316 1442 S_ISLNK() 1316 1442 S_ISREG() 1316 1442
S_ISSOCK() 1316 1442 S_ISUID 980 1316 1442 S_ISVTX
980 1316 1442 S_IWGRP 980 1316 1442 S_IWOTH 980 1316
1442 S_IWUSR 980 1316 1442 S_IXGRP 980 1316 1442
S_IXOTH 980 1316 1442 S_IXUSR 980 1316 1442 tcflag_t
1345 tcgetattr() 1349 tcgetpgrp() 1331 TCSADRAIN
1349 TCSAFLUSH 1349 TCSANOW 1349 tcsetattr() 1349
tcsetpgrp() 1331 tempnam() 1261 termios.h 1345
TEST 200 *thread* 953 time() 1243 1399 time.h 1239 1399
time_t 787 1241 1243 1312 TinyCOBOL 1740 tmpfile()
1261 1406 tmpnam() 1261 1406 TMP_MAX 1256 1406
toascii() 1120 tolower() 1117 1375 TOSTOP 1349
toupper() 1118 1375 trabocchetto 149 165 253 2326
translation unit 672 *trigraph* 580 676 2397 true 1168
ttyname() 1331 ttyname_r() 1331 tupla 1867 typedef
772 types.h 1312 U 575 2391 UCHAR_MAX 1071 1360 uid_t
1312 UINT16_C() 1079 1361 UINT16_MAX 1078 1361
uint16_t 1078 1361 UINT32_C() 1079 1361 UINT32_MAX
1078 1361 uint32_t 1078 1361 UINT64_C() 1079 1361
UINT64_MAX 1078 1361 uint64_t 1078 1361 UINT8_C()
1079 1361 UINT8_MAX 1078 1361 uint8_t 1078 1361
UINTMAX_C() 1085 1361 UINTMAX_MAX 1085 1361
uintmax_t 1085 1361 UINTPTR_MAX 1084 1361 uintptr_t
1084 1361 UINT_FAST16_MAX 1082 1361 uint_fast16_t
1082 1361 UINT_FAST32_MAX 1082 1361 uint_fast32_t

1082 1361 UINT_FAST64_MAX 1082 1361 uint_fast64_t
1082 1361 UINT_FAST8_MAX 1082 1361 uint_fast8_t 1082
1361 UINT_LEAST16_MAX 1079 1361 uint_least16_t
1079 1361 UINT_LEAST32_MAX 1079 1361
uint_least32_t 1079 1361 UINT_LEAST64_MAX 1079
1361 uint_least64_t 1079 1361 UINT_LEAST8_MAX 1079
1361 uint_least8_t 1079 1361 UINT_MAX 1071 1360 UL
575 2391 ULL 575 2391 ULLONG_MAX 1071 1360 ULONG_MAX
1071 1360 umask() 1320 1442 ungetc() 1289 1406 Unicode
1611 union 768 unione 768 unistd.h 979 1329 unità di
traduzione 619 672 unixODBC 2121 unlink() 1032 1331 1340
Unproto 815 unsigned 571 2385 UPDATE 1918 USAGE 1563
USHRT_MAX 1071 1360 VALUE 1570 VALUE OF 1547 va_arg
746 va_arg() 1123 1359 va_copy() 1123 1359 va_end 746
va_end() 1123 1359 va_list 746 784 1123 1359 va_start
746 va_start() 1123 1359 VEOF 1347 VEOL 1347 VERASE
1347 vettore 110 2351 vfprintf() 1279 1421 vfscanf()
1288 1428 VINTR 1347 virgola mobile 140 2321 VKILL 1347
VMIN 1347 void 586 608 779 2402 2441 volatile 584
vprintf() 860 1279 1421 VQUIT 1347 vscanf() 869 1288
1428 vsnprintf() 1279 1421 vsprintf() 1279 1421
vsscanf() 1288 1428 VSTART 1347 VSTOP 1347 VSUSP 1347
VTIME 1347 wait() 945 WCHAR_MAX 1086 1361 WCHAR_MIN
1086 1361 wchar_t 786 792 1086 1169 1361 wcstoimax()
1166 wcstombs() 1153 1379 wcstouimax() 1166
wctomb() 1151 1379 WEOF 828 while 602 2433 WINT_MAX
1086 1361 WINT_MIN 1086 1361 wint_t 787 1086 1361 word
183 WORD_BIT 1075 WORKING-STORAGE SECTION 1555
WRITE 1709 write() 987 1331 WWW-SQL 2041 W_OK 1330

x86 244 x86-32 179 XCHG 187 xor 1167 XOR 193 XOR 170 2345
xor_eq 1167 X_OK 1330 zero 160 183 zero terminated string 120
2360 zombie 948 # 564 2375 #define 623 #define() 627
#define()...# 627 #define()...## 627
#define()...__VA_ARGS__ 627 #define...## 623 #elif
634 #else 634 #endif 634 #error 645 #if 634 #ifdef 636
#ifndef 636 #if !defined 636 #if defined 636
#include 621 #line 640 #pragma 649 #undef 640 & 586
592 679 2402 2414 2478 &* 709 &= 586 592 2402 2414 && 586
590 2402 2413 ^ 586 592 2402 2414 ^= 586 592 2402 2414 ~ 586
592 2402 2414 ~= 586 592 2402 2414 \... 575 2394 \0 575 2394
\? 575 2394 \a 575 2394 \b 575 2394 \f 575 2394 \n 575 2394
\r 575 2394 \t 575 2394 \v 575 2394 \x... 575 2394 \" 575
2394 \\ 575 2394 \' 575 2394 | 586 592 2402 2414 |= 586 592
2402 2414 || 586 590 2402 2413 {...} 564 2375 \$PGDATA 1951
1954 \$PGHOST 1973 \$PGPORT 1973 \$PGTZ 2026 _Bool 778
_Exit() 1141 1379 _exit() 1331 _IOFBF 1256 1406
_IOLBF 1256 1406 _IONBF 1256 1406 _POSIX2... 1075
_POSIX... 1075 _Pragma 649 _PROTOTYPE 810
_XOPEN... 1075 __bool_true_false_are_defined
1168 __DATE__ 646 __FILE__ 646 __func__ 754
__LINE__ 646 __STDC_HOSTED__ 646
__STDC_IEC_559__ 646 __STDC_IEC_COMPLEX__ 646
__STDC_ISO_10646__ 646 __STDC_VERSION__ 646
__STDC__ 646 __TIME__ 646 __udivdi3() 1069
__umoddi3() 1069 __VA_ARGS__ 627 '...' 575 2391 , 596
2420 - 586 588 2402 2406 -= 586 588 2402 2406 -- 586 588
2402 2406 -> 761 < 586 590 2402 2410 <= 586 590 2402 2410 <<
586 592 2402 2414 <<= 586 592 2402 2414 > 586 590 2402 2410

>= 586 590 2402 2410 >> 586 592 2402 2414 >>= 586 592 2402
2414 % 586 588 2402 2406 %+... 853 1270 %...c 853 866 1270 %...d
853 866 1270 %...e 853 866 1270 %...f 853 866 1270 %...g 866
1270 %...hd 853 866 1270 %...hhd 866 1270 %...hhi 866 1270
%...hhn 1270 %...hho 866 1270 %...hhu 866 1270 %...hhx 866
1270 %...hi 853 866 1270 %...hn 1270 %...ho 853 866 1270 %...hu
853 866 1270 %...hx 853 866 1270 %...i 853 866 1270 %...lc 853
866 1270 %...ld 853 866 1270 %...Le 853 866 1270 %...Lf 853 866
1270 %...Lg 866 1270 %...li 866 1270 %...lld 853 866 1270
%...lli 866 1270 %...lln 1270 %...llo 853 866 1270 %...llu 853
866 1270 %...llx 853 866 1270 %...ln 1270 %...lo 853 866 1270
%...ls 853 866 1270 %...lu 853 866 1270 %...lx 853 866 1270
%...n 1270 %...o 853 866 1270 %...s 853 866 1270 %...u 853 866
1270 %...x 853 866 1270 %0... 853 1270 %= 586 588 2402 2406
%-... 853 1270

