

## **6 Primo riepilogo**

## Soluzioni

### Soluzione dell'esercizio 6.1

```
int p, u; /* indice di piano nell'edificio e di ufficio nel piano */

for (p = 0; p < 20; p++)
    for (u = 0; u < 40; u++)
        if ((torre[p][u].esp == sudEst || torre[p][u].esp == sud) &&
            (torre[p][u].superficie >= 20 && torre[p][u].superficie <= 30)) {
            printf("\n il Signor %s è impiegato di categoria %d",
                torre[p][u].occupante.cognome,
                torre[p][u].occupante.cat);
            printf("e ha uno stipendio pari a %d euro \n",
                torre[p][u].occupante.stipendio);
        }
```

```
int uffNord; /* uffNord fa da flag*/

for (p = 0; p < 20; p++) {
    uffNord = 0; //per ogni piano assumo 0
    for (u = 0; u < 40 && !uffNord; u++)
        if (torre[p][u].esposizione == nord)
            uffNord = 1;

    /* se qui vale ancora 0 vuol dire che non ci sono uffici a nord*/
    if (!uffNord)
        printf("il piano %d non ha edifici esposti a nord", p);
}

/* è corretto anche senza !uffNord nel for(), anche se non è efficiente. */
```

```
for (i = 0; i < 20; i++) { //scorre i piani
    noUfficiNord = 1; //versione con flag inversa

    for (j = 0; j < 40; j++) //senza flag arriva fino a 39
        if (torre[i][j].esposizione == nord)
            noUfficiNord = 0;

    if (noUfficiNord) {
        printf("il piano %d non ha uffici a nord", i);
        stipendioMedio = 0;
        cnt = 0;
        for (j = 0; j < 40; j++)
            if (strcmp(torre[i][j].occupante.nome, "Giacomo") == 0) {
                stipendioMedio += torre[i][j].occupante.stipendio;
                cnt++;
            }
        printf("Lo stipendio medio dei Giacomo nel "
            "piano è %f ", stipendioMedio / cnt);
    }
}
```

### Soluzione dell'esercizio 6.2

```
/* prima variante */
```

```

s = 0;
p = 1;

for(i = 0; i < DIM ; i++) {
    s += m[i][i] * m[i][DIM - i - 1];
    p *= m[i][i] + m[i][DIM - i - 1];
}

/* seconda variante con (due indici) */
s = 0;
p = 1;

for(i = 0, j = DIM-1; i < DIM, j > 0; i++, j--) {
    s += m[i][k] * m[i][j];
    p *= m[i][j] + m[i][j];
}

```

### Soluzione dell'esercizio 6.3

1. È vera perché è vero il secondo disgiunto (di cui è vero sia il primo congiunto, in quanto  $c_1$  vale 'e', che il secondo congiunto, in quanto  $c_2$  vale 'm'). L'espressione, essendo vera, ovviamente non è sempre falsa. Inoltre non è sempre vera, per esempio sarebbe falsa se  $c_2$  valesse 'k' o qualsiasi altro valore diverso da 'm'.
2. È sempre vera perché, in base alla legge di De Morgan, è equivalente a

$$c_1 < 'g' \quad || \quad c_1 > 'g' \quad || \quad c_1 == 'g'$$

quindi la formula non è sempre falsa.

3. È sempre vera perché è equivalente alla formula

$$(c_1 \leq 'm') \quad || \quad (c_2 > 'm') \quad || \quad c_2 \leq c_1$$

che è identicamente vera: infatti sarebbe falsa solo se fossero falsi tutti e tre i suoi disgiunti, cosa che non può essere, perché se sono falsi i primi due (cioè se  $c_1 > 'm'$  e  $c_2 \leq 'm'$ ) allora  $c_2 < c_1$ , quindi il terzo è vero. Quindi la formula non è sempre falsa.

### Soluzione dell'esercizio 6.4

```

int i, j, s;
s = 1;
i = 3;

while (i >= 0) {
    j = 3;
}

```

```

while (j >= 0) {
    if ((i+j) % 2 != 0 )
        s = s * 2;

    j--;
}

i--;
}

```

Il programma raddoppia il valore di  $s$  per un numero di volte pari alla quantità di coppie di numeri tra 0 a 3 la cui somma è dispari. Questa condizione è verificata per 8 coppie ( $s^8 = 256$ ).

La stessa conclusione si può trarre calcolando i valori

| i | j | s   |
|---|---|-----|
| 3 | 3 | 1   |
| 3 | 2 | 2   |
| 3 | 1 | 2   |
| 3 | 0 | 4   |
| 2 | 3 | 8   |
| 2 | 2 | 8   |
| 2 | 1 | 16  |
| 2 | 0 | 16  |
| 1 | 3 | 16  |
| 1 | 2 | 32  |
| 1 | 1 | 32  |
| 1 | 0 | 64  |
| 0 | 3 | 128 |
| 0 | 2 | 128 |
| 0 | 1 | 256 |

### Soluzione dell'esercizio 6.5

```

simmetrica = 1;

for(i = 0; i < D && simmetrica; i++)
    for(j = 0; j < i && simmetrica; j++)
        if(m[i][j] != m[j][i])
            simmetrica = 0;

if(!simmetrica)
    printf("NON ");

```

```
printf("  simmetrica");
```

La condizione  $j < i$  serve per far scorrere l'indice  $i$  solo nella prima metà della matrice.