

La soluzione qui riportata è tratta dal compito dello studente Simone Cortellesi

```
//=====
//=====1° ES=====
//=====
int SeqBitonica (int v[], int n) {
//PREC.: n > 2 (la minima sequenza bitonica ha 3 elementi)
//POSTC.: restituisce 1 se gli elementi dell'array formano una seq. bitonica,
//0 altrim
int i = 0;
assert(n > 2);
while (i < n-2 && v[i] < v[i+1]) i++;
if (i == 0 || i == n-2) return 0;
while (i < n-1 && v[i] > v[i+1]) i++;
if (i == n-1) return 1; else return 0;
}

//=====
//=====2° ES.=====
//=====
int nSomma(TreePtr t){
/* prec: l'albero in input è un albero binario i cui nodi contengono interi.
postc: dà 1 se ogni nodo a livello pari contiene la somma dei nodi nel
sottoalbero in esso radicato, 0 altrimenti*/
int ris = 1;
nApp(t, 0, &ris);
return ris;
}

int nApp(TreePtr t, int liv, int* r) {
/*'prec: t != NULL,
post: restituisce la somma dei nodi di t, radice inclusa
*/
int somma = 0;
if (foglia(t)) return t->elem;
if (t->left) somma += nApp(t->left, liv+1, r);
if (t->right) somma += nApp(t->right, liv+1, r);
if (t->elem != somma && liv % 2 == 0) *r = 0;
return t->elem + somma;
}

//=====
//=====3° ES.=====
//=====

//=====File Aula.h=====
typedef struct aula* aulaptr;
typedef struct dotaz* dotazptr;
//costruttore
aulaptr costr (char* n);
//PREC.: n != NULL
//POSTC.: restituisce il puntatore ad una struttura di tipo aula
//con nome inizializzato a n e gli altri attributi a valori di default

//distruttore
void distr (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: dealloca la memoria associata a p

//estrattori
char* a_nome (aulaptr p);
//PREC.: a != NULL
//POSTC.: restituisce il nome di p
```

```

float a_sup (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: restituisce la superficie di p
int a_cap (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: restituisce il numero di studenti che p può contenere
int a_prev (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: restituisce il numero di studenti previsti per p
dotazptr a_prev (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: restituisce le dotazioni per p

//funzionalità
void set_sup (aulaptr p, float s);
//PREC.: p != NULL && s > 0
//POSTC.: s è la superficie di p
void set_cap (aulaptr p, int k);
//PREC.: p != NULL && k >= 0
//POSTC.: l'aula p contiene al più k studenti
void set_prev (aulaptr p, int k);
//PREC.: p != NULL && k >= 0
//POSTC.: si prevede che l'aula p conterrà k studenti
void set_dotaz (aulaptr p, dotazptr q);
//PREC.: p != NULL && q != NULL
//POSTC.: l'aula p fornisce le dotazioni q
int a_ok (aulaptr p, float d);
//PREC.: p != NULL && d > 0
//POSTC.: restituisce 1 se l'aula p può garantire ad ogni studente almeno
// d metri quadri, 0 altrimenti
int a_piena (aulaptr p);
//PREC.: p != NULL
//POSTC.: restituisce 1 se si prevede che l'aula sarà piena, 0 altrim

//=====File Paese.c=====
typedef struct aula {
char* nome;
float sup;
int cap;
int prev;
dotazptr dot;
}
typedef struct dotaz {
char* dotazione;
dotaz* succ;
}

//=====
//=====4° ES.=====
//=====
Dati di test a scatola nera per

int SeqBitonica (int v[], int n) {
//PREC.: n > 2 (la minima sequenza bitonica ha 3 elementi)
//POSTC.: restituisce 1 se gli elementi dell'array formano una seq. bitonica,
//0 altrim

Diamo per scontato che il valore di n sia la dimensione del vettore v.
Dalle post condizioni cerchiamo di suddividere il dominio dei dati di input in
classi di elementi equivalenti rispetto al test:
n = 0,1,2 => ris = 0: nell'array ci deve essere una prima parte strettamente
crescente (e quindi devo avere almeno 2 elementi) e poi una parte
strettamente decrescente (e quindi devo avere almeno un altro elemento).
Per n > 2 dobbiamo prendere un vettore con n elementi che contiene una prima
sequenza (di k elementi) crescente e una seconda sequenza (di n-k elementi)
decrescente. Dobbiamo considerare tutti i casi per 0 < k < n. Prendiamo n = 5

```

e consideriamo i casi  $k = 2$ ,  $k=3$  e  $k=4$ ; per ogni caso, diamo un esempio di vettore per il quale la soluzione è 1 e uno per il quale la soluzione è 0:  
 $v=[1,2,3,4,5]$  il risultato è 0 per tutti i  $k$ .  
 $v=[2,3,2,1,0]$  con risultato 1 per  $k=2$  e 0 per  $k =3,4$   
 $v=[1,2,3,2,1]$  con risultato 1 per  $k=3$  e 0 per  $k =2,4$   
 $v=[1,2,3,4,3]$  con risultato 1 per  $k=4$  e 0 per  $k =2,3$ .

Glass box

```
int SeqBitonica (int v[], int n) {
//PREC.: n > 2 (la minima sequenza bitonica ha 3 elementi)
//POSTC.: restituisce 1 se gli elementi dell'array formano una seq. bitonica,
//0 altrim
int i = 0;
assert(n > 2);
while (i < n-2 && v[i] < v[i+1]) i++;
if (i == 0 || i == n-2) return 0;
while (i < n-1 && v[i] > v[i+1]) i++;
if (i == n-1) return 1; else return 0;
}
```

Visto che la preconditione è trattata con l'assert, la controlliamo chiamando la funzione su valori che le violano. Prendiamo un valore di  $n < 3$ .

Sia quindi  $n \geq 3$ . Consideriamo il primo ciclo while; 2 casi

1.  $v[0] \geq v[1]$ : in questo caso, la guardia del ciclo non è soddisfatta, non si entra nel while (pertanto  $i$  resta a 0) e l'if porta a restituire 0.
2.  $v[0] < v[1]$ : 2 casi:
  - a. itera finchè  $i = n-2$ : p.e.,  $v = [1,2,3,4]$  e restituisce 0
  - b. si ferma per  $i = k$ , con  $0 < k < n-1$ . A questo punto, la guardia dell'if non è soddisfatta e passa al secondo while; di nuovo, 2 casi:
    - i.  $v[k] \geq v[k+1]$ : in questo caso, la guardia del ciclo non è soddisfatta, non si entra nel while (pertanto  $i$  resta a  $k$ ) e l'if porta a restituire 0.
    - ii.  $v[k] < v[k+1]$ : 2 casi:
      - itera finchè  $i = n-2$ : p.e.,  $v = [1,2,3,2]$  e restituisce 1
      - si ferma per  $i < n-1$ . A questo punto, la guardia dell'if non è soddisfatta e porta a restituire 0.