

Esercizi del 7/3/2013

INFORMAZIONI IMPORTANTI: Il programma da fare deve risiedere sul file esercizio1.cpp e deve leggere l'input da input1 e scrivere l'output su output1. Il comando di consegna è consegna esercitazione.

Teoria: (i) Data la seguente funzione ricorsiva, inserire appropriate PRE e POST. Per ottenere una POST semplice è necessario inserire nella PRE delle condizioni su L1 ed L2.

```
//PRE= ??  
nodo* F(nodo* L1, nodo* L2) {  
    if (!L1) return L2;  
    if (!L2) return L1;  
    if (L1->info >= L2->info) {L1->next=F(L1->next,L2); return L1;}  
    else  
        {L2->next=F(L1,L2->next); return L2;}  
} //POST=??
```

(ii) che potete dire sul seguente programma?

```
void G(int x){cout<<x+y<<endl;}  
int y=10;
```

```
main(){int y=20,x=30; G(x); }
```

(iii) e su questo programma?

```
void G(int x){...}  
int G(char x){....}  
main(){double y=20; G(y); }
```

Programmazione: nel file esercizio1.cpp viene dato un programma che deve essere completato. Nel programma, c'è la definizione della struttura nodo, c'è una funzione che stampa liste concatenate e c'è un main da completare che compie varie operazioni di input e output e che invoca una funzione nodo* crea(int dim, ifstream & INP). La funzione crea non è data e scriverla è parte dell'esercizio. La funzione crea deve leggere dim interi da INP e contemporaneamente deve costruire una lista di dim nodi che hanno come campo informativo gli interi letti. Nel seguito chiameremo L il puntatore al primo nodo della lista restituita da crea.

Esempio: se dim=3 e si leggono gli interi 2, 3 e 4, crea deve costruire e restituire col return una lista (corretta) di 3 nodi con campi informativi 2, 3 e 4 (dove 2 è il campo info del primo nodo della lista e 4 quello dell'ultimo).

Dopo queste operazioni, il main legge l'intero dimP ($0 < \text{dimP} \leq 20$) e legge i successivi dimP interi nell'array int P[20]. A questo punto il main invoca una funzione nodo* F(nodo*&L, int*P, int dimP). La scrittura di F è la parte principale dell'esercizio. Il compito di F è di cercare un match, anche non contiguo di P nella lista L. Spieghiamo con un esempio in cui introduciamo anche notazioni utili per scrivere POST_F:

Esempio: supponiamo che $L = 2 \rightarrow 3 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 4$ e che $P = [3, 1, 2]$ con $\text{dimP} = 3$. Allora il massimo match di P in L è costituito dal secondo e dal quarto nodo di L. Con L-P indicheremo $2 \rightarrow 3 \rightarrow 4$, cioè i nodi di L che restano dopo aver tolto quelli che partecipano al match, mentre chiameremo $R(L, P)$ la lista $3 \rightarrow 1$ che contiene i 2 nodi estratti da L. Si noti che il match dell'esempio non è contiguo (ma in generale nulla vieta che lo sia), che il match non deve necessariamente essere completo (nell'esempio si trova il match solo dei primi 2 elementi di P e non del terzo), ma che naturalmente il match deve essere il più lungo possibile. Osservare anche che i nodi di $R(L, P)$ conservano l'ordine relativo che avevano nella lista originale. Osservare inoltre che ogni elemento di P viene matchato al più presto possibile in L. Per esempio il primo elemento di P viene matchato con il secondo nodo della lista e non col terzo. In questo modo la definizione di L-P e di $R(L, P)$ è unica. Si osservi infine che $R(L, P)$ potrebbe essere vuota, nel qual caso $L-P = L$ e che può anche succedere che $R(L, P) = L$ nel qual caso L-P sarebbe vuoto.

La funzione F deve soddisfare la seguente pre- e post-condizione.

PRE_F=(L è lista corretta e $L=vL$, P ha dimP elementi definiti con $\dim P \geq 0$)

POST_F=(F restituisce col return $R(vL,P)$ e $vL-P$ attraverso il parametro L passato per riferimento).

Dopo l'invocazione di F, il main stampa le 2 liste prodotte da F invocando 2 volte la funzione stampa che è data.

Si richiede la dimostrazione induttiva di correttezza della funzione F.

Attenzione: F non deve né creare alcun nuovo nodo, né distruggere alcun nodo esistente.