

Compitino 1 del 22/4/2015 Turno 1

Programmazione:

L'esercizio tratta di pattern matching ed è parecchio simile all' esercizio 1 del 13/4. Il programma dichiara un array `int X[400]` che va "visto" come `int Y[lim1][lim2][lim3]` e legge `n_el` valori mettendoli in `Y` per strati. A differenza dell'esercizio 1, in questo esercizio è sempre vero che `n_el` è sempre maggiore o uguale a `lim1*lim2*lim3`. Quindi `Y` è sempre completamente definito. Ma anziché fare il pattern matching sulle fette di `Y`, lo faremo su un sotto-array di `Y` che è una semplice estensione della nozione di tassello già visto in precedenza e che chiariamo nel seguente esempio.

Esempio supponiamo che `lim1=3`, `lim2=4` e `lim3=5`, che `n_el=60` e che i 60 elementi letti in `Y` siano i seguenti già distribuiti sui 3 strati di `Y`:

strato 0

1	2	1	0	0
0	0	4	1	1
1	1	0	1	0
1	2	3	2	2

strato 1

0	2	2	3	1
1	0	2	1	0
2	1	2	2	0
2	2	1	2	1

strato 2

1	2	0	1	1
0	0	0	1	1
1	2	3	1	2
5	1	2	0	0

i 3 rettangoli rappresentano un sotto-array di `Y` che è costituito dai 18 elementi contenuti nei 3 rettangoli, quindi 6 elementi per ciascun strato. Come mostrato dalla figura i 3 rettangoli si trovano esattamente nella stessa posizione di ciascuno strato. Infatti un sotto-array è definito da 4 quantità:

- i) riga `r` e colonna `c` dell'elemento in alto a sinistra, nell'esempio `r=0` e `c=2`
- ii) l'altezza `H` e la larghezza `L` del rettangolo, nell'esempio `H=3` e `L=2`. La profondità del sotto-array è sempre `lim1` dato che `Y` è completo.

Nel caso `H=L=1`, il sotto-array diventa un tassello. Variando i 4 parametri, si possono definire sotto-array a piacimento. Ovviamente, con `r=c=0`, `H=lim2` e `L=lim3` il sotto-array coincide con `Y`.

Un sotto-array di Y in un certo senso è un array (a 3 dimensioni [lim1][H][L]), ma si deve osservare che i suoi elementi non sono tutti disposti in memoria in modo contiguo come il C++ prescrive per gli elementi degli array. Per esempio nella figura il valore 4 della seconda riga del rettangolo nello strato 0 non segue immediatamente in memoria il valore 0 che termina la prima riga del rettangolo. Tra i 2 valori ci sarà una distanza di 3 interi: uno per terminare la prima riga dello strato 0 e 2 della seconda riga per arrivare al valore 4.

Problema: sugli elementi di un sotto-array è possibile considerare vari ordini. In questo esercizio noi considereremo l'ordine determinato dalle V-fette del sotto-array, cioè prima gli elementi della V-fetta 0 del sotto-array, poi quella della V-fetta 1 e così via. Dove la V-fetta 0 del sotto-array è costituita dalle colonne 0 degli strati del sotto-array, la V-fetta 1 dalle colonne 1 degli strati e così via. Quindi le V-fette dei sotto-array sono definite esattamente nello stesso modo in cui le abbiamo definite per gli array a 3 dimensioni normali.

Esempio ancora: se applichiamo l'ordine per V-fette al sotto-array della figura, otteniamo la seguente lista, 1 4 0 2 2 2 0 0 3 0 1 1 3 1 2 1 1 1, dove le diverse colonne sono separate da uno spazio aggiuntivo per facilitare la comprensione. Le prime 3 colonne sono le colonne di indice 0 del sotto-array e le ultime 3 sono quelle di indice 1. Gli elementi di questa lista hanno un indice 0,1,2,3,...,17. Quindi per esempio l'elemento di indice 5 del sotto-array è il terzo 2 della sequenza e quello di indice 8 è il 3.

Il problema da risolvere consiste nel contare quanti match non sovrapposti esistono tra un dato pattern P e gli elementi di un dato sotto-array considerati nell'ordine per V-fette, appena descritto.

Il main del programma è dato per quanto riguarda l'i/o. Si chiede di completare il ciclo principale del main che scorre gli elementi del sotto-array in ordine per V-fette e invoca una funzione match (da fare) che deve soddisfare le seguenti specifiche:

PRE=(X è un array che contiene almeno $\text{lim1} * \text{lim2} * \text{lim3}$ elementi e va listato come `int Y[lim1][lim2][lim3]`, (r,c,H,L) definisce un sotto-array di Y ($r+H \leq \text{lim2}$ e $c+L \leq \text{lim3}$), P è un array che contiene `dimP` elementi, `el` è l'indice di un elemento del sotto-array (r,c,H,L) a partire dal quale il sotto-array ha ancora almeno `dimP` elementi)

`bool match(int* X, int r, int c, int H, int L, int lim1, int lim2, int lim3, int * P, int dimP, int el)`

POST=(restituisce true se il sotto-array (r,c,H,L) ha un match contiguo a partire dall'elemento el con P[0..dimP-1] e false altrimenti)

Consiglio: oltre a match conviene avere una funzione che, dato l'indice di un elemento di un sotto-array, calcola la posizione dell'elemento all'interno del sotto-array, dove la posizione è determinata dalla riga, colonna e strato in cui si trova l'elemento relativamente al primo elemento del sotto-array, cioè rispetto a (r,c). A questo scopo la funzione potrebbe usare il tipo struttura tripla che viene dato prima del main, completo di costruttore. Altrimenti la funzione potrà restituire i risultati con parametri passati per riferimento.

Caveat: il programma non dovrebbe in alcun modo accedere gli elementi di Y esterni al sotto-array considerato. Inoltre si sconsiglia l'uso di un array ausiliario che serva a contenere gli elementi del sotto-array in ordine per V-fette. E' considerato un errore definire Y[lim1][lim2][lim3] come un array distinto da X oppure definire un array Z[lim1][H][L] in cui ricopiare il sotto-array di Y.

Correttezza: si richiede l' invariante e la prova di correttezza del ciclo della funzione match. Pre e Post di funzioni ausiliarie. Argomenti a sostegno della loro correttezza.