

## Esame di Programmazione del 8/972021 Parte iterativa 1 ora di tempo

Affrontiamo il problema del pattern matching in un modo diverso dal solito. Il testo T e il pattern P sono array di interi di dimT e dimP elementi, rispettivamente. Vogliamo definire un array M di booleani di dimT\*dimP elementi che, per la chiarezza dell'esposizione, tratteremo nel seguito come se avesse 2 dimensioni benché abbia 1 sola dimensione. M va riempita di valori in modo che sia soddisfatta la seguente condizione:  $M[i][j]$  è true sse  $P[j] == T[i]$ .

**Esempio 1:** supponiamo che  $T=[2, 2, 3, 2, 3, 1, 3, 1, 3, 2]$  e  $P=[0, 3, 1, 3]$ , allora M è come segue:

```
0 0 0 0
0 0 0 0
0 1 0 1
0 0 0 0
0 1 0 1
0 0 1 0
0 1 0 1
0 0 1 0
0 1 0 1
0 0 0 0
```

La prima colonna che contiene solo false, mostra che  $P[0]$  non appare mai in T, mentre la seconda colonna mostra che  $P[1]$  appare in T nelle posizioni 2,4,6 e 8. E così via per le successive 2 colonne (ovviamente la quarta colonna è identica alla seconda).

Usando l'array M è semplice costruire una funzione che calcoli il massimo match di P in T. Siamo interessati a trovare in T dei match contigui di sotto-array di P, cioè  $P[i..i+m]$  con  $i \geq 0$ ,  $m \geq 0$  e  $i+m < \text{dimP}$ , e vogliamo trovare il match più lungo. In caso di match di pari lunghezza, vogliamo quello che inizia prima in T e in caso di ulteriore parità, vogliamo quello che inizia prima in P. Nel seguente esempio spieghiamo come usare M per trovare il match più lungo.

**Esempio 2:** consideriamo nuovamente T, P ed M dell'Esempio 1. Da M è facile vedere che non esistono match che iniziano con  $P[0]$ . Consideriamo quindi i match che iniziano con  $P[1]$ , il suo primo match inizia in  $T[2]$ , infatti  $M[2][1]=\text{true}$ , per sapere se il match continua basta controllare  $M[3][2]$ . Purtroppo  $M[3][2]$  è 0 e quindi il match ha lunghezza 1. Però in  $T[4]$  c'è un altro match di  $P[1]$ , e, di nuovo, per sapere se si prolunga, basta controllare  $M[5][2]$  che è 1, quindi abbiamo trovato un match di  $P[1,2]$  in  $T[4,5]$ . Controlliamo ora  $M[6][3]$  che è true e quindi abbiamo trovato un match di lunghezza 3:  $P[1..3]=T[4..6]$ . A questo punto P è finito e quindi questo è il match di lunghezza massima (visto che  $P[0]$  non appare in T) e anche quello che inizia più a sinistra in T. Un tale match è definito da 3 interi: l'inizio del match in  $T=4$ , l'inizio in  $P=1$  e la lunghezza=3. La seguente struttura tripla serve a rappresentare queste triple di valori:

```
struct tripla{int inizioT, inizioP, lung; tripla(int a=0, int b=0, int c=0){inizioT=a; inizioP=b;lung=c;}};
```

Si chiede di scrivere 2 funzioni **iterative**:

1) void computeM(int\*T, int\*P, int dimT, int dimP, bool\*M)

PRE=(T e P hanno dimT e dimP elementi definiti e ne ha M dimT\*dimT)

POST=(M viene riempita con valori che soddisfano l'Esempio 1)

2) tripla match(bool\*M, int dimT, int dimP)

PRE=(M ha dimT\*dimP elementi definiti)

POST=(restituisce la tripla che definisce il massimo match di P in T, in caso di match di uguale lunghezza, restituisce quello che inizia prima in T e, in caso di parità, che inizia prima in P)

**Attenzione:** M va definita e trattata come un array a 1 dimensione

**Correttezza:** Specificare gli invarianti dei cicli delle 2 funzioni.