

Esercizio 2 del 24/4/2017

E' una variazione dell'esercizio del II compitino del 19/4/2017. Vogliamo considerare che il pattern possa contenere anche dei simboli *, con l'idea che uno * possa venire matchato con una qualsiasi stringa (anche vuota) del testo. Le restanti parti del pattern (cioè non *) devono però venire matchate in modo contiguo. Un esempio ci aiuta a chiarire l'idea.

Esempio 1. Sia $T = \text{ababcccdabeeeaaadcdca}$ e $P = a^*ca$, allora un match di P in T deve trovare una a , poi un qualsiasi numero di elementi di T (anche 0 elementi) può matchare *, dopo di che si deve trovare c e poi a di seguito. E' possibile soddisfare questa richiesta in T ? La risposta è sì, nel modo seguente: troviamo a in $T[0]$, poi matchiamo * con tutti i caratteri da $T[1]$ fino al terzultimo e finalmente matchiamo ca nelle ultime due posizioni di T . Ovviamente se $P = \text{aca}$, non ci sarebbe alcun match di P in T , in quanto, senza *, il match dovrebbe essere completamente contiguo. Se invece $P = a^*c^*a$, allora ci sarebbero molti altri match oltre a quello trovato prima in quanto basterebbe trovare una a , poi una c e ancora una a in questo ordine, ma in posizioni anche non contigue. Nell'esercizio è richiesto il primo match cioè quello nel quale ogni pezzo del pattern è matchato appena possibile. Quindi per $P = a^*c^*a$, il primo match è, $P[0]$ con $T[0]$, $P[1]$ con $T[4]$ e $P[2]$ con $T[8]$.

Parte 1: scrivere una funzione con il seguente prototipo:

```
bool match(char* T, int dimT, char* P, int dimP, int* X)
```

che rispetti le seguenti pre e postcondizioni:

PRE=(T contiene dimT caratteri, P ne contiene dimP e X ha $2 * \text{dimP}$ elementi, dimT e $\text{dimP} > 0$)

POST=(la funzione restituisce true sse esiste un match di P in T , secondo le modalità di match illustrate nell'Esempio 1) &&(se restituisce true allora X contiene la rappresentazione del primo match trovato secondo quanto spiegato nell'esempio che segue)

Esempio 2. Consideriamo i casi dell'Esempio 1. Per $P = a^*ca$, la funzione match dovrà restituire true e X dovrà contenere la seguente rappresentazione del primo match: 0, 1,15,2, che va letto nel modo seguente: dopo aver saltato 0 elementi di T , troviamo $P[0]$, quindi 1 elemento del pattern, poi saltiamo 15 elementi di T e poi troviamo 2 elementi del pattern.

Per $P = \text{aca}$, match deve restituire semplicemente false. Per $P = a^*c^*a$, match deve restituire true e in X , la rappresentazione del primo match illustrato anche in Esempio 1: 0, 1,3,1,3,1.

Consideriamo, anche $P = \text{ba}^*\text{bc}^*\text{dc}$, match deve restituire true e in X , i valori: 1,4,9,2. In questo caso il primo * viene matchato con la sequenza vuota di caratteri in T . Anche se non l'abbiamo considerato esplicitamente, ci potrebbero essere anche più * contigui nel pattern. Per esempio P potrebbe essere $\text{ba}^*\text{bc}^*\text{dc}^*$. Ovviamente 2 * hanno lo stesso effetto di 1 * e un * all'inizio e alla fine non ha alcun effetto sul match. E' anche possibile che P sia composto solo da *. In questo il match ci sarebbe in maniera triviale e quindi X dovrebbe restare vuoto.

Parte 2: scrivere una funzione stampa col seguente prototipo: `void stampa(char*P, int dimP, int*X,int num)`. L'ultimo parametro `num` indica il numero di coppie presenti in X . Stampa ha il compito di stampare su cout i valori contenuti in X nel modo seguente. Consideriamo l'ultimo caso dell'Esempio 2, la stampa da eseguire è la seguente:

dopo 1 elementi

troviamo babc

dopo 9 elementi

troviamo dc

Se `match` restituisce `false`, il `main` deve semplicemente stampare su `cout` “match fallito”. Se invece `match` restituisce `true`, il `main` deve invocare `stampa`.

Suggerimento: conviene definire funzioni ausiliarie. Per ognuna va specificata la sua pre e postcondizione.

Attenzione: la `stampa` deve essere capace di ignorare gli `*` eventualmente presenti nel pattern `P`. La cosa non è così facile visto che gli `*` non sono contati in `X`.