

Contents

1	ALGORITMI	1
1.1	Programmazione dinamica	1
1.1.1	Introduzione	1
1.1.2	Approccio al problema	1
1.1.3	Algoritmi visti in classe	1

1 ALGORITMI

1.1 Programmazione dinamica

1.1.1 Introduzione

L'idea è quella di non dover ripetere calcoli già fatti in precedenza, cosa che succede per molto di frequente in un albero di chiamate ricorsive. Una soluzione è quella di "salvare" soluzioni a problemi intermedi in una struttura di supporto è di controllare se un particolare calcolo è già stato fatto. I problemi risolti dalla programmazione dinamica hanno la caratteristica di essere facilmente risolvibili per "piccole" istanze del problema, praticamente l'analogo del caso base in una soluzione ricorsiva. Combinando soluzioni intermedie più semplici da risolvere si ottiene la soluzione dell'istanza completa (e più complessa) del problema originale.

1.1.2 Approccio al problema

Cominciare definendo l'istanza del problema e la soluzione del problema in maniera formale. Può essere utile, ma non è obbligatorio, definire l'equazione di ricorrenza del problema. Anche se in seguito si utilizzerà un approccio di programmazione dinamica questo passaggio ci permette di individuare il caso base e lo step per ipoteticamente raggiungere la soluzione.

Una volta individuata la struttura di supporto più appropriata per il problema definire cosa la struttura contiene ad una particolare posizione. Generalmente contiene la soluzione fino a il/i carattere/i della sequenza/sequenze corrispondente alla posizione della struttura di supporto. Molto importante è definire se la soluzione include o meno il carattere.

1.1.3 Algoritmi visti in classe

1. Longest increasing subsequence (LIS)

(a) Definizione del problema

Avendo una sequenza \mathbf{X} di lunghezza \mathbf{n} con indice $\mathbf{I} = \{1, \dots, \mathbf{n}\}$, una sottosequenza \mathbf{Z} di \mathbf{X} viene ritenuta valida se gli indici degli elementi di \mathbf{X} che la compongono rispettano un ordine strettamente crescente.

Esempio:

$\mathbf{X} = \langle a, b, c, d \rangle$ $\mathbf{Z} = \langle a, c, d \rangle$ è valida

$\mathbf{X} = \langle a, b, c, d \rangle$ $\mathbf{Z} = \langle d, a, b, c \rangle$ non è valida

Vogliamo trovare la più lunga sottosequenza dove ogni elemento è maggiore del precedente (LIS).

L' algoritmo visto in classe si limita a trovare la lunghezza della LIS.

Istanza del problema:

Una sequenza \mathbf{X} di elementi, la lunghezza di \mathbf{X} è \mathbf{n}

Soluzione del problema:

- Se voglio la LIS:

Una permutazione di \mathbf{Z} di \mathbf{X} tale che:

- i. Tra tutte le permutazioni possibili di \mathbf{X} (insieme delle parti) \mathbf{Z} risulta la sottosequenza (deve rispettare le proprietà di una sottosequenza) quello con lunghezza (cardinalità) massima.
- ii. Gli elementi della sottosequenza "ottima" \mathbf{Z} devono essere ordinati in senso strettamente crescente.

- Se voglio la lunghezza della LIS:

La lunghezza $l \in \mathbf{N}$ della sottosequenza \mathbf{Z} definita sopra.

(b) Pseudocodice con spiegazione

Come struttura di supporto viene utilizzato un array \mathbf{L} di dimensione uguale alla lunghezza \mathbf{n} della sequenza \mathbf{S} . Alla posizione \mathbf{i} il vettore \mathbf{L} contiene la lunghezza massima della LIS fino al carattere \mathbf{i} della sequenza \mathbf{S} con $\mathbf{S}[\mathbf{i}]$ compreso.

Genericamente $\mathbf{L}[\mathbf{i}]$ può avere valore:

- $\mathbf{L}[\mathbf{i}] = 1$ se $\mathbf{i} = 1$
cioè al primo elemento della sequenza la lunghezza massima possibile è 1.

- $L[i] = 1 + \text{MAX}\{L[j]\}$ se $1 \leq j \leq i-1$ AND $S[j] < S[i]$
cioè se l'elemento **i** di **S** risulta maggiore dei precedenti il valore in **L** alla posizione **i** è uguale al valore massimo precedentemente trovato + 1, appunto perchè è stato possibile aggiungere un nuovo elemento alla LIS fino a **i**.

Praticamente quello che l' algoritmo fa è:

- i. imposto a 1 la lunghezza massima della LIS fino a **i** = 1.
- ii. scorro S e per ogni elemento controllo se è maggiore dell' elemento precedente che mi permette di ottenere la LIS massima, questo dato lo trovo in **L**.
- iii. Se non trovo nessun elemento precedente L[i] sarà 1, se lo trovo sarà max + 1.
- iv. Dopo aver controllato ogni elemento controllo se la LIS terminante con lui ha lunghezza maggiore della LIS massima trovata fino ad ora, se è maggiore aggiorno il valore massimo.

Soluzione vista a lezione:

```
int LIS (S[1,...,n])
L[1] = 1;
max_tot = 1;
for i = 2 to n
    max = 0;
    for j = 1 to i-1
        if S[j] < S[i] AND L[j] > max
            max = L[j]
    L[i] = 1 + max;
    if L[i] > max_tot
        max_tot = L[i]

return max_tot
```

(c) Implementazione C++

```
int lis(int sequence[], int size){

    // support array, at pos i will hold longest lis including i
    int l[size];
    int max_length = 1;
    l[0] = 1;
```

```

    for(int i = 1; i < size; ++i)
    {
        int max = 0;
        for(int j = 0; j <= i-1; ++j)
        if(sequence[i] > sequence[j] && l[j] > max)
            max = l[j];

        l[i] = 1 + max;
        if(l[i] > max_length)
            max_length = l[i];
    }

    return max_length;
}

```

2. Longest common subsequence (LCS)