

ASD Laboratorio 02

Antonio Buccharone/Marta Fornasier/Cristian Consonni

UniTN

2020-10-13

NUOVI CONTATTI

TUTOR

Giovanni Zotta (giovanni.zotta@studenti.unitn.it)

Francesco Lotito (quintino.lotito@studenti.unitn.it)

DOMANDE

- Gli esercizi del laboratorio pesano sul voto dell'esame?
 - No, servono come allenamento.
- E il progetto?
 - Si, è necessario passare almeno un progetto per poter fare l'esame; ogni progetto passato dà da 1 a 3 punti bonus.
- Si possono avere i file di input usati su judge?
 - No, però vi possiamo fornire altri esempi ed aiutarvi a capire quali sono i casi in cui il vostro algoritmo sbaglia. Tenete conto che il primo caso presente su judge è **sempre** il primo esempio fornito nel testo.

CALENDARIO

06/10	Introduzione
13/10	Ad-hoc
10/11	Grafi 1
17/11	Grafi 2
10/12	Progetto 1
15/12	Progetto 1

Progetto:

- Dal 9 al 16 dicembre (consegna ore 18:00);
- Iscrizione dei gruppi al progetto entro il **4 dicembre**:
http://bit.ly/ASDprog_2020-2021
(dovete essere loggati con l'account UniTN)

CALCOLO COMBINATORIO (I)

Quante sono le COPPIE senza ripetizioni e senza tenere conto dell'ordine da un insieme di n elementi?

NUMERO DI COMBINAZIONI DI 2 ELEMENTI DATI n SENZA RIPETIZIONI

$$C(n, 2) = \binom{n}{2} = \frac{n \cdot (n - 1)}{2}$$

Caso particolare del COEFFICIENTE BINOMIALE:

$$C(n, k) = \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n - k)!}$$

Intuizione (numero di disposizioni di k elementi da n , diviso per il numero di permutazioni di k elementi):

$$C(n, k) = \frac{D(n, k)}{P(k)} = \frac{n!}{(n - k)!} \cdot \frac{1}{k!}$$

CALCOLO COMBINATORIO (II)

Considerando le ripetizioni:

NUMERO DI COMBINAZIONI DI **2** ELEMENTI DATI n CON RIPETIZIONE

$$C'(n, 2) = \binom{n+1}{2} = \frac{n \cdot (n+1)}{2}$$

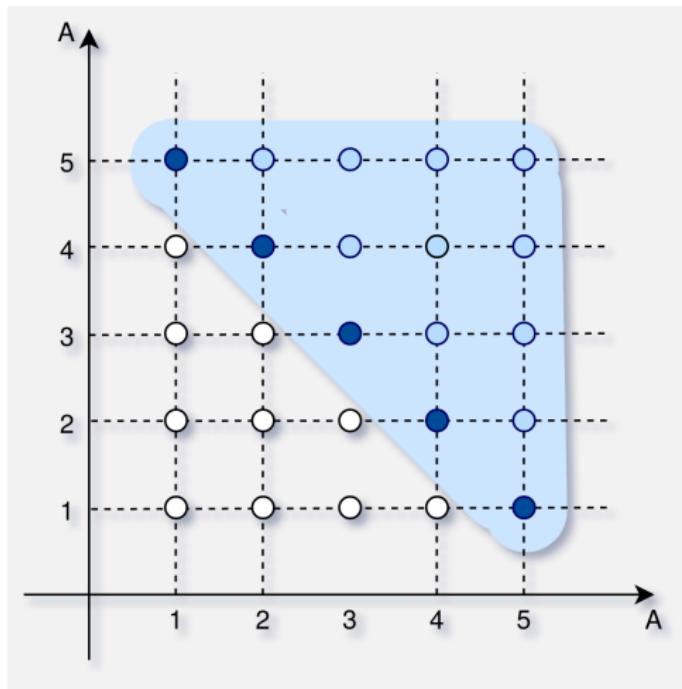
In questo caso:

$$C'(n, k) = \binom{n+k-1}{k} = \frac{(n+k-1)!}{(n-1)!k!}$$

Intuizione:

- corrispondenza biunivoca tra combinazione con ripetizioni e combinazioni senza ripetizione k elementi da $n+k-1$

CALCOLO COMBINATORIO (III)



$$C = \{(i, j) \mid i, j \in A \subseteq N, j \geq i\}$$

SOTTOSSEQ: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^2)$ (I)

SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^2)$

Costruiamo array delle somme:

$$S_i = \sum_{j=1}^i A_j$$

Per ogni sottosequenza, calcoliamo la somma in $O(1)$:

$$\text{Somma da } i \text{ a } j = S_j - S_{i-1}$$

SOTTOSEQ: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^2)$ (II)

$$S_i = \sum_{j=1}^i A_j$$

Esempio:

Array delle somme:

index	1	2	3	4	5
array	2	-3	4	1	5
S	2	-1	3	4	9

Combinazioni (i, j) :

i/j	1	2	3	4	5
1	2	-1	3	4	9
2	-	-3	1	2	7
3	-	-	4	5	10
4	-	-	-	1	6
5	-	-	-	-	5

5
2
-3
4
1
5

La sottosequenza di somma massima conterrà un elemento con indice massimo, sia esso i :

- B_i la sottosequenza di somma massima che ha come ultimo elemento il numero in posizione i ;
- assumendo di conoscere B_{i-1} , procedendo per induzione allora:
$$B_i = \max(A_i, B_{i-1} + A_i);$$
- terminiamo restituendo il valore massimo individuato durante l'induzione: $\max(B_0, B_1, \dots, B_{N-1})$.

SOTTOSEQ: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N)$ (I)

ALGORITMO DI KADANE, $\mathcal{O}(N)$

```
int last = 0, mx = 0;
for(int i=0; i<N; i++) {
    in >> cur;
    last = max(cur, cur+last);
    mx = max(mx, last);
}
out << mx << endl;
```

SOTTOSEQ: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N)$ (II)

Esempio:

5
2
-3
4
1
5

index	1	2	3	4	5
array	2	-3	4	1	5
last	2	-1	4	5	10
mx	2	2	4	5	10

Soluzione “a forza bruta” $\mathcal{O}((RC)^3) \sim \mathcal{O}(N^6)$:

- ① Ci sono $(RC)^2 \sim N^4$ sottomatrici¹
- ② È possibile calcolare la somma di una sottomatrice in meno di $\mathcal{O}(RC) \sim \mathcal{O}(N^2)$?
- ③ Dobbiamo veramente guardare tutte le sottomatrici?

¹(link di approfondimento)

CALCOLARE LA SOMMA IN $O(1)$

Stessa idea di prima. Riempiamo un array somma ($O(RC)$)

$$S[i, j] = \sum_{a=1}^i \sum_{b=1}^j A[a, b]$$

Per calcolare la somma da $[r_1, c_1]$ a $[r_2, c_2]$:

$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1] - S[r_2, c_1] - S[r_1, c_2]$$

Sfruttando questa idea otteniamo un algoritmo $O((RC)^2)$.

NOTA IMPLEMENTATIVA

Creando $S[i, j]$ con un "orlo" di zeri si semplifica la gestione degli indici.

SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (II)

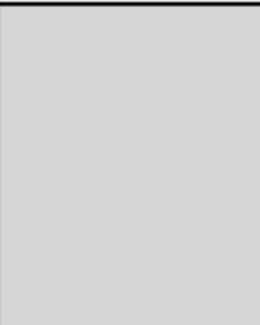
	C1	C2	
R1			
R2			

SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (III)

	C1	C2
R1		
R2		

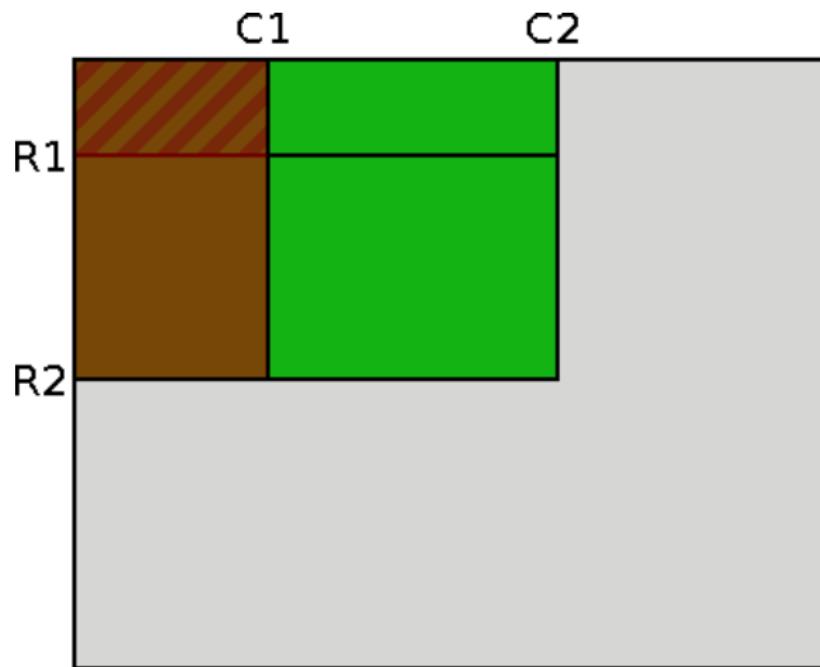
$$S[r_2, c_2]$$

SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (IV)

	C1	C2
R1		
R2		

$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1]$$

SOTTO-MAT: MATRICE DELLE SOMME (V)



$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1] - S[r_2, c_1]$$

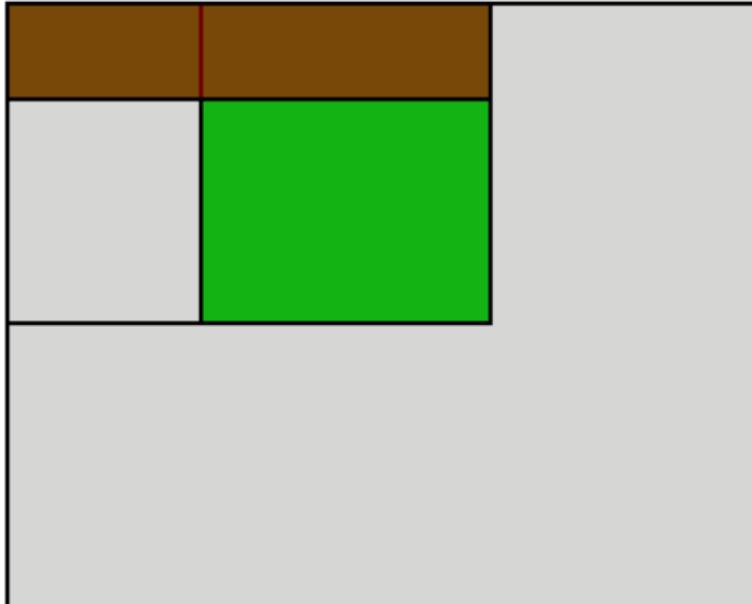
SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (VI)

	C1	C2	
R1			
R2			

$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1] - S[r_2, c_1]$$

SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (VII)

	C1	C2	
R1			
R2			



$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1] - S[r_2, c_1] - S[r_1, c_2]$$

SOTTOMAT: MATRICE DELLE SOMME (VIII)

	C1	C2
R1		
R2		

$$S[r_2, c_2] + S[r_1, c_1] - S[r_2, c_1] - S[r_1, c_2]$$

SOTTOMAT: NOTA IMPLEMENTATIVA

Potete definire la matrice somma $S[i,j]$ nel modo seguente:

```
for(int i=0;i<R;i++) {
    for(int j=0;j<C;j++) {
        in>>A[i][j];
        if(i==0) {
            if(j==0) {
                S[i][j]=A[i][j];
            ...
            S[i][j]=S[i][j-1] + \
                    S[i-1][j] - \
                    S[i-1][j-1] + \
                    A[i][j];
            ...
        }
    }
}
```

ma esiste un modo più furbo che vi semplifica la vita.

SOTTOMAT: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^4)$

SOLUZIONE $\mathcal{O}((RC)^2) \sim \mathcal{O}(N^4)$

- per ogni coppia di righe $r_s, r_e \rightarrow \mathcal{O}(R^2)$
 - per ogni coppia di colonne $c_s, c_e \rightarrow \mathcal{O}(C^2)$
- \Rightarrow calcoliamo la somma $\rightarrow \mathcal{O}(1)$:

$$S[r_s, c_s] + S[r_e, c_e] - S[r_e, c_s] - S[r_s, c_e]$$

- possiamo sfruttare la soluzione ottima $O(N)$ del problema della sottosequenza di somma massima per trovare la sottomatrice di somma massima?
- consideriamo tutte le sottomatrici che partono dalla colonna^(*) C_1 e arrivano alla colonna C_2 , possiamo applicare la sottosequenza di somma massima?
 - ▶ se $C_1 = C_2$, stiamo considerando una singola colonna, possiamo applicare facilmente la sottosequenza di somma massima
 - ▶ negli altri casi?

(*) il discorso è speculare per righe e colonne

SOTTOMAT: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^3)$, ESEMPIO (I)

Per ogni coppia C_1, C_2 creiamo un'istanza del problema della sottosequenza di somma massima.

⇒ se $C_1 = C_2$:

$$C_1 = C_2 = 2$$

/	1	2	3	4		
					$(r_1, c_1), (r_2, c_2)$	
1	2	-9	2	3		
2	1	4	5	1		
3	-2	3	4	1		

↔

-9	(1, 2), (1, 2)
4	(1, 2), (2, 2) (2, 2), (2, 2)
3	(1, 2), (3, 2) (2, 2), (3, 2) (3, 2), (3, 2)

Con Kadane riusciamo a considerare tutte e 6 le possibili sottomatrici.

SOTTOMAT: SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^3)$, ESEMPIO (II)

Per ogni coppia C_1, C_2 creiamo un'istanza del problema della sottosequenza di somma massima.

\Rightarrow se $C_1 \neq C_2$:

$$C_1 = 2; C_2 = 4$$

/	1	2	3	4		$(r_1, c_1), (r_2, c_2)$
1	2	-9	2	3	-4	$(1, 2), (1, 4)$
2	1	4	5	1	10	$(1, 2), (2, 4)$
3	-2	3	4	1	8	$(1, 2), (3, 4)$

Con Kadane troviamo che la sottosequenza massima è 18 ($10 + 8$) e corrisponde alla sottomatrice $(2, 2), (3, 4)$

SOLUZIONE $\mathcal{O}(N^3)$

Per ogni coppia di colonne C_1, C_2 :

- ① Costruiamo l'array $S[1..R]$, di dimensione pari al numero di righe R ;
- ② Inseriamo in $S[i]$ “*la somma degli elementi appartenenti alla riga i e compresi fra le colonne C_1, C_2* ”. In formula:
$$S[i] = \sum_{j=C_1}^{C_2} A[i][j];$$
- ③ Usiamo l'algoritmo lineare per la sottosequenza di somma massima su S .
⇒ $\mathcal{O}(RC^2)$, oppure $\mathcal{O}(R^2C)$

I sorgenti sono disponibili su

<http://judge.science.unitn.it/slides/>

PROBLEMI

Testi completi su <https://judge.science.unitn.it/>.

SORTING

Implementate un algoritmo di ordinamento $\mathcal{O}(N \log N)$.

INTERVALLI

Dato un insieme di intervalli temporali, scoprire il periodo più lungo non coperto da alcun intervallo.

SORTING PESATO

Avete un array di N interi, con i numeri da 1 a N (in ordine sparso). Ad ogni turno potete scambiare le posizioni di due interi, pagando la loro somma. Qual è il numero minimo di turni per ordinare l'array? Quant'è il prezzo minimo?

NATALE A FLATLANDIA

- Vecchio progetto di algoritmi
- Slides sul sito (secondo progetto, a. a. 2014/2015):
<http://judge.science.unitn.it/slides/asd14b/prog2.pdf>
- Esiste soluzione con Programmazione Dinamica
- Esiste anche soluzione ad-hoc.