Multi For

lunedì 28 marzo 2022 14

Void t(n):

Return R;

1

Questo è un semplice for, però facciamo un giro lungo che poi ci servirà per capire dopo. Scriviamolo sotto forma di sommatoria:

i parte a 1, e iteriamo per n-1 volte, e sommiamo 1

$$\sum_{i=1}^{n-1} 1$$

E questo si capisce che diventa n-1 C*(n-1)

2

Noi qui dobbiamo considerare il for di prima. Scriviamo il for di prima

$$\sum_{i=1}^{n-1} i$$

Ora, vogliamo sostituire i con il numero di volte che la nostra sommatoria verrà ripetuta. Per approssimazione, noi sappiamo che verrà ripetuta n-i volte quindi,

$$C * \sum_{i=1}^{n-1} n - i$$

3

Qui noi abbiamo da considerare i 2 for di prima, scriviamoli tutti e due

$$\sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} j$$

Ora, aggiungiamo la C.

Abbiamo C che moltiplica fuori il for, e una C per r++ quindi, 2C

$$2C * \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} j$$

$$T_t(n) = 2c + c(n-1) + C * \sum_{i=1}^{n-1} (n-i) + 2c * \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} j$$

$$\approx 2c + cn + \cdots$$

Dobbiamo trasformare tutte le sommatorie ora.

La prima proviamo ad estenderla:

$$(n-1) + (n-2) + \cdots + n(-(n-1)) + 1 + \cdots + (n-2) + (n-1)$$

Proviamo a dare n = 5

$$(5-1)+(5-2)+(5-3)+(5-4)=10$$

Ci possiamo convincere che qui è lo stesso di dire

$$1+2+3+4=10$$

Quindi,

$$\sum_{i=1}^{n-1} i = \frac{(n-1)(n)}{2} \approx \frac{n^2}{2}$$

Ora, l'altra sommatoria

$$\sum_{i=1}^{n-1} \left(\sum_{j=1}^{n} j - \sum_{j=1}^{i} j \right)$$

$$> \frac{n(n-1)}{2} - \frac{i(i+1)}{2}$$

