Partial Sum

Vogliamo implementare una struttura dati che supporti le seguenti operazioni:

Init che prende una lista A e restituisce una rappresentazione Repr di A.

Lookup che prende in input i < j e Repr restituisce la somma $A[i] + A[i+1] + \ldots + A[j-1]$.

Set che prende in input k e val ed aggiorna la rappresentazione Repr.

Partial Sum

Descriviamo un'implementazione che, per una lista di N elementi, usa spazio O(N) e le operazioni prendono tempo

 $\begin{array}{ll} \text{Init} & O(N) \\ \text{Lookup} & O(\log N) \\ \text{Set} & O(\log N) \end{array}$

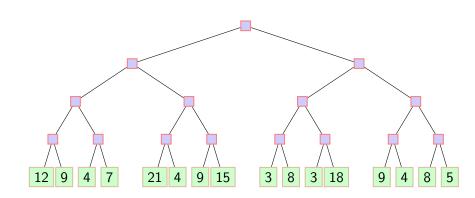
Init: costruire la rappresentazione

Precomputiamo le risposte alle seguenti query:

- ▶ $(0,1),(1,2),\ldots,(N-1,N)$: tutte le query (i,i+1) di lunghezza 1, per i multiplo di 1.
- $(0,2),(2,4),\ldots,(N-2,N)$: tutte le query (i,i+2) di lunghezza 2, per i multiplo di 2.
- ▶ (0,4),(4,8),...(N-4,N): tutte le query (i,i+4) di lunghezza 4, per i multiplo di 4.
- **.**
- ► (0, N): tutte le query (i, i + N) di lunghezza N, per i multiplo di N.

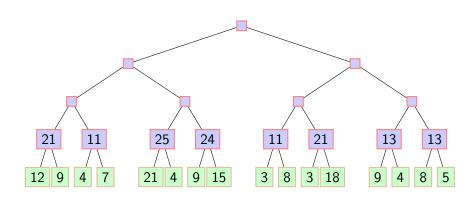
$$[12, 9, 4, 7, 21, 4, 9, 15, 3, 8, 3, 18, 9, 4, 8, 5]$$

Risposte a Lookup(i, i + 1), per i multiplo di 1



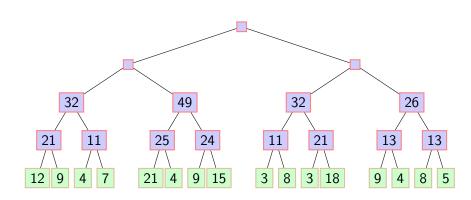
$$[12, 9, 4, 7, 21, 4, 9, 15, 3, 8, 3, 18, 9, 4, 8, 5]$$

Risposte a Lookup(i, i + 2), per i multiplo di 2



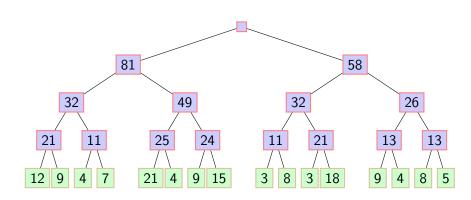
[12, 9, 4, 7, 21, 4, 9, 15, 3, 8, 3, 18, 9, 4, 8, 5]

Risposte a Lookup(i, i + 4), per i multiplo di 4



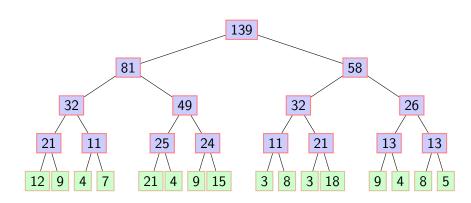
[12, 9, 4, 7, 21, 4, 9, 15, 3, 8, 3, 18, 9, 4, 8, 5]

Risposte a Lookup(i, i + 8), per i multiplo di 8

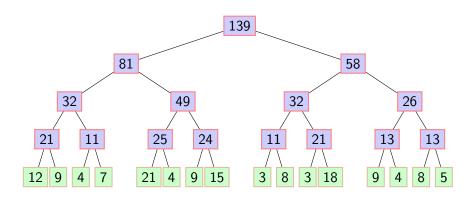


[12, 9, 4, 7, 21, 4, 9, 15, 3, 8, 3, 18, 9, 4, 8, 5]

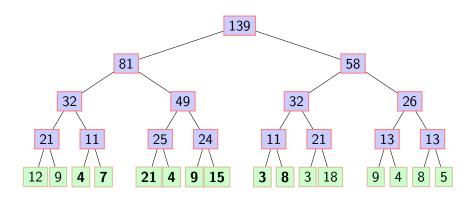
Risposte a Lookup(i, i + 16), per i multiplo di 16



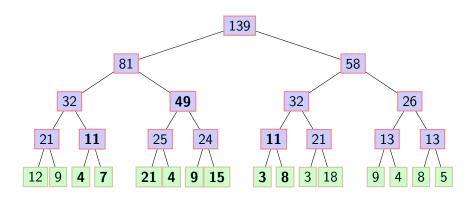
$\mathsf{Lookup}(2,10) = \mathsf{Lookup}(2,4) + \mathsf{Lookup}(4,8) + \mathsf{Lookup}(8,10)$



$\mathsf{Lookup}(2,10) = \mathsf{Lookup}(2,4) + \mathsf{Lookup}(4,8) + \mathsf{Lookup}(8,10)$



$\mathsf{Lookup}(2,10) = \mathsf{Lookup}(2,4) + \mathsf{Lookup}(4,8) + \mathsf{Lookup}(8,10)$



Implementazione di Lookup

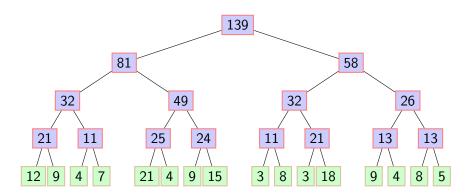
```
def lookup(self,x,i,j,s,t): #want answer to [i,j)
                          #[i.i) included in [s.t)
                          #x index of the element with answer to [s,t)
               #sum of the empty interval
if i==j:
     return 0
if i==s and j==t: \#[i,j]=[s,t] answer found at index x
    ##print(x,i,j,s,t,"finisce")
    return self.A[x]
m = (t+s)//2
if j<m:
     ##print(x,i,j,s,t,"diventa",2*x+1,i,j,s,m)
    return self. lookup(2*x+1,i,j,s,m)
if i>m:
     ##print(x,i,j,s,t,"diventa",2*x+2,i,j,m,t)
     return self. lookup(2*x+2,i,j,m,t)
##print(x,i,j,s,t,"diventa",2*x+1,i,m,s,m,"+",2*x+2,m,j,m,t)
 return self. lookup(2*x+1,i,m,s,m)+self. lookup(2*x+2,m,i,m,t)
```

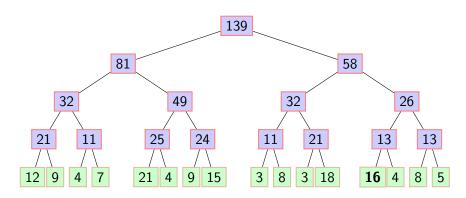
- lntervallo [i,j) incluso in intervallo [s,t)
- \times à l'indice che contiene la soluzione per l'intervallo [s, t)
- Chiamata iniziale

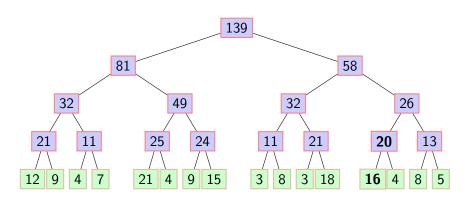
$$_lookup(self, 0, i, j, 0, self.N)$$

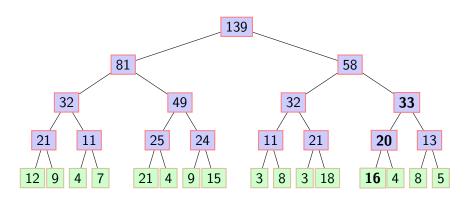
- $\rightarrow x = 0$
- ightharpoonup [s, t) = [0, N)

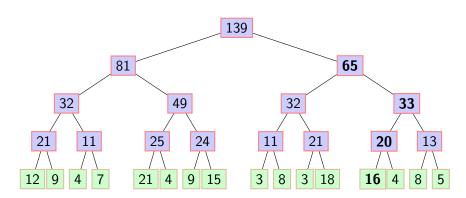


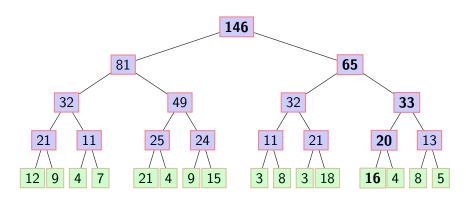




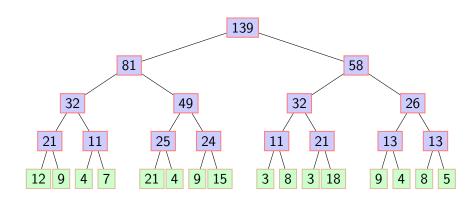


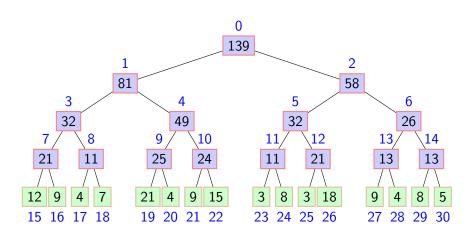






Implementazione di Set





Construire Repr

Primo tentativo: Insert in lista

insert takes linear time

Construire Repr

Secondo tentativo: Append in lista

```
def _init__(self,B):
 self.A=B.copy()
 self.A.reverse()
 self.N=len(B)
 start=0
 end=self.N
 while start<end-1:
     for i in range(start,end,2):
         self.A.append(self.A[i]+self.A[i+1])
     l=(end-start)//2
     start=end
     end=end+1
 self.A.reverse()
```

append takes constant time

Approccio generale

- Precalcolare la soluzione ad un sottoinsieme 5 delle possibili query
- La risposta ad ogni lookup si ottiene combinando alcune soluzioni di S
 Sia k il numero massimo di soluzioni da combinare per una lookup
- Ogni valore A[i] influenza un sottoinsieme di soluzioni precomputate che devono essere modificati come effetto di una set.
 - Sia m il numero massimo di soluzioni da aggiornare per una set.

Implementazioni

- ► Nessuna precomputazione
 - ▶ S contiene tutti problemi di grandezza 1; |S| = N
 - k = N, m = 1
- ► Precomputazione tutte le soluzioni
 - ▶ S contiene tutti i problemi; $|S| = O(N^2)$
 - ▶ k = 1, m = N
- ► Precomputazione dei prefissi
 - ▶ *S* contiene tutti i prefissi; |S| = N
 - ▶ k = 2, m = N
- ► Algoritmo efficienti
 - |S| = O(N)
 - \triangleright $k, m = O(\log N)$