

Fenwick Tree

...

Objetivos:

Arreglo A de talla n: $A[1] \dots A[n]$

- $\text{suma}(l,r) = A[l] + \dots + A[r]$
- $\text{update}(i,\text{delta}): A[i] += \text{delta}$
- $\text{update_range}(l,r,\text{delta}): A[i] += \text{delta}$ (para cada $l \leq i \leq r$)

Complejidad

Operacion	Tiempo	Espacio
Construccion	$O(n)$	$O(n)$ (un arreglo de mismo tamaño)
suma,update,update_rango	$O(\log n)$	$O(1)$

Idea

Mantener un arreglo T que guarde sumas parciales:

$$T[i] = T[g(i) + 1] + \dots + T[i]$$

```
int prefijo(i){  
    int res=0;  
    while(i>0){  
        res+=T[i];  
        i=g(i);  
    }  
    return res;  
}
```

```
void update(int i, int delta){  
    Para todo j con: g(j) <= i <= j:  
        T[j] += delta  
}
```

Ejemplo:

Si:

i	8	6	3	2
g(i)	6	3	2	0

A	1	2	3	4	5	6	7	8	9
T									

Como elegir g?

- $g(i) = i-1 \rightarrow T$ es A

1	2	3	4
A[1]	A[2]	A[3]	A[4]

- $g(i) = 0 \rightarrow T$ es la suma de prefijos

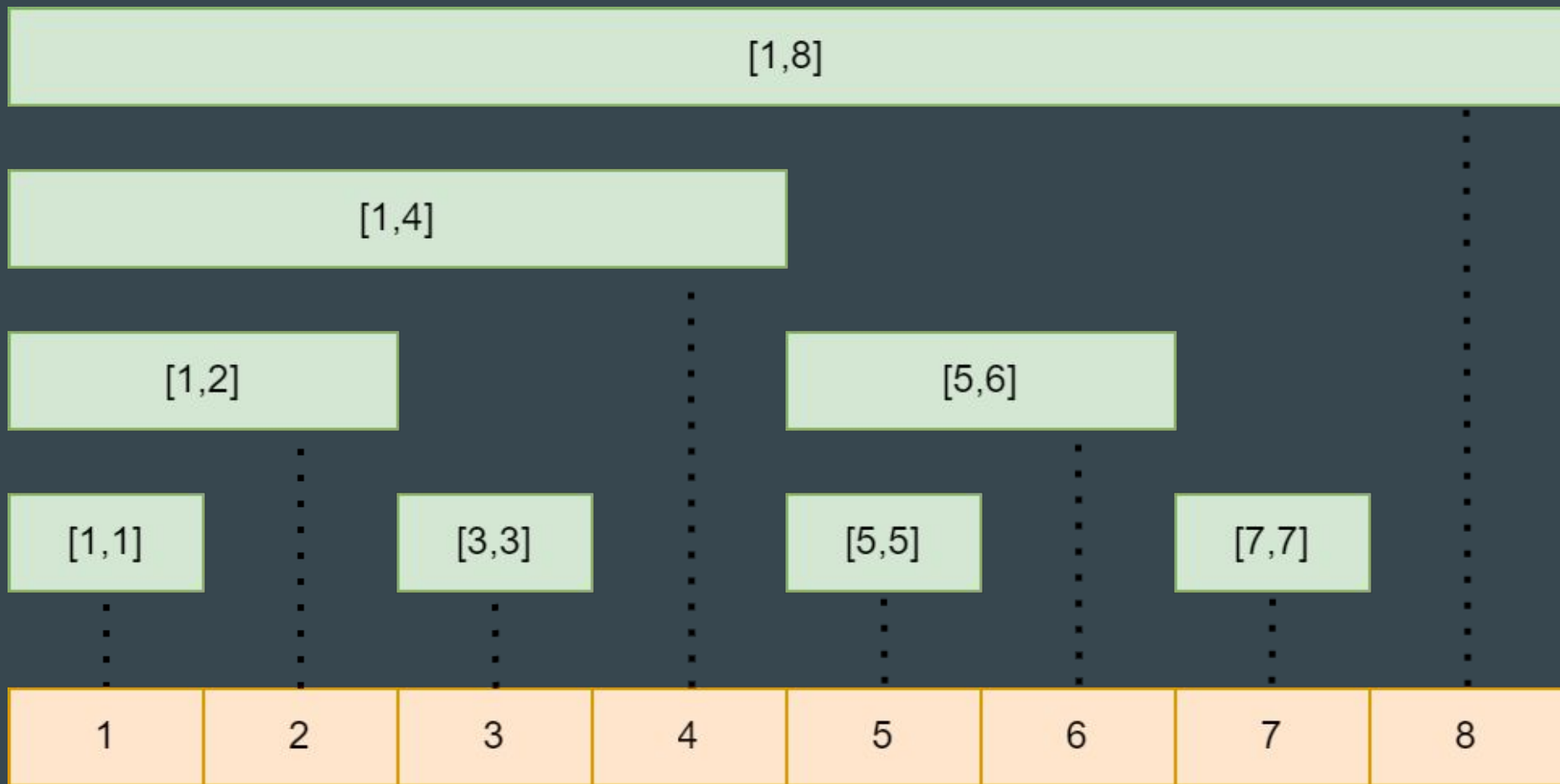
1	2	3	4
A[1]			
A[1]+A[2]			
A[1]+A[2]+A[3]			
A[1]+A[2]+A[3]+A[4]			

g

Poner el bit menos significativo en 0

- $g(7) = g(111) = 110 = 6$
- $g(4) = g(100) = 000 = 0$

$T[i]$ tiene la suma de un segmento de largo el bit menos significativo de i .



Calcular g

Bit mas significativo: $i \& (-i)$

i: $a10\dots0$ entonces $-i$ es $a'(10\dots0)' + 1 = a'01\dots1 + 1 = a'10000$

$$g(i) = i - (i \& (-i))$$

Suma(l,r)

```
int prefijo(int i, vector<int> &T){
    int res=0;
    while(i>0){
        res+=T[i];
        i-= i & (-i);
    }
    return res;
}
int sum(int l, int r, vector<int> &T){
    return prefijo(r,T)-prefijo(l-1,T);
}
```

Update?

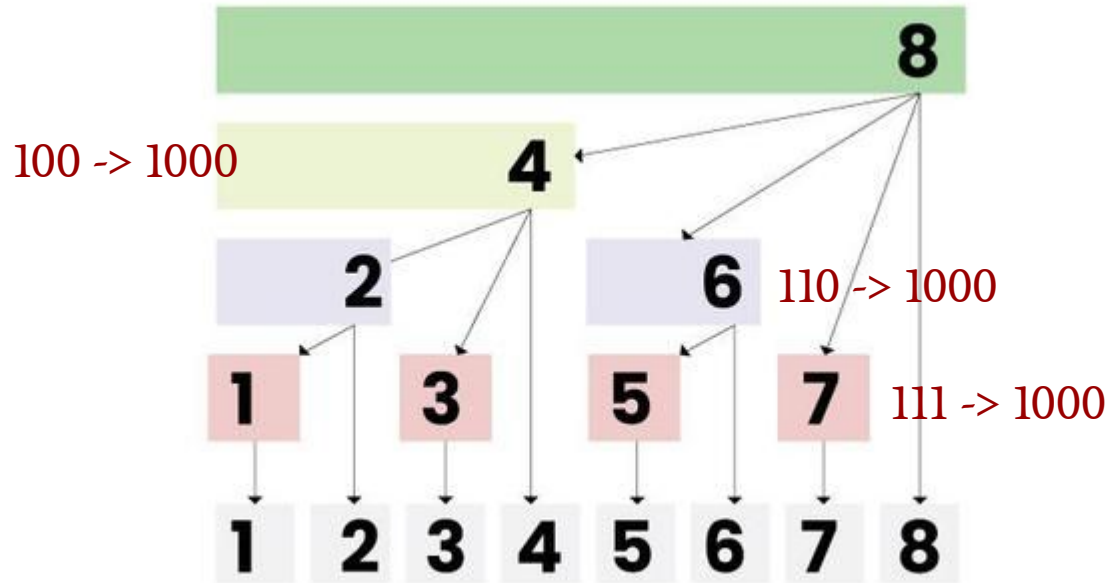
i: a 1 0...0

: b 0 0...0

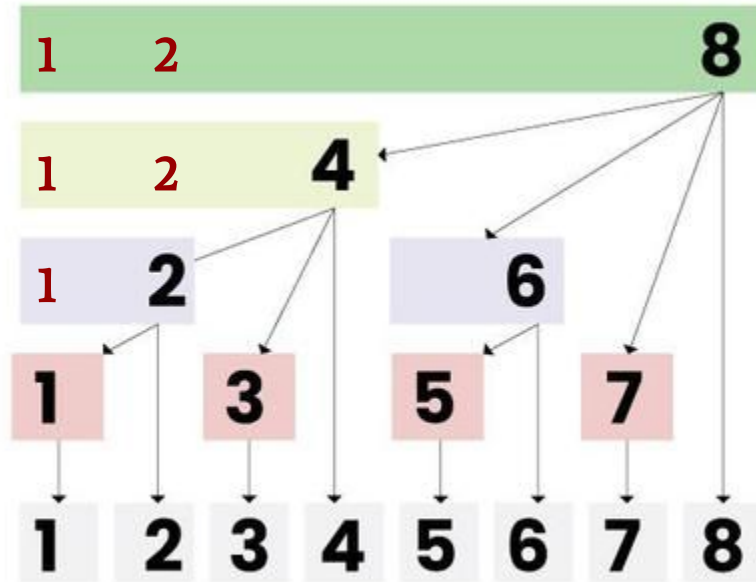
$h(i) = i + (i \& (-i))$

```
void update(int i, int delta, vector<int> &T){  
    int n=T.size()-1;  
    while(i <= n){  
        T[i]+=delta;  
        i+= i&(-i);  
    }  
}
```

Vista de 'arbol'



Construccion en $O(n)$



```
void init(vector<int> const &A, vector<int> &T){  
    T.assign(A.size(),0);  
    int n=A.size()-1;  
    for(int i=1;i<=n;i++){  
        T[i]+=A[i];  
        int nxt=i+(i & (-i));  
        if(nxt<=n) T[nxt]+=T[i];  
    }  
}
```

Update en rangos y queries en indices

A	1	...	l	...	r	r+1	...	n
Objetivo	0	...	+x		+x	0	...	0
+x en l	0	...	+x	0	0	0	...	0
pref(1,i)	0	...	+x	+x	+x	+x	...	+x
-x en r+1	0	...	+x	0	0	-x	...	0
pref(1,i)	0	...	+x	+x	+x	0	...	0

Updates y queries en rangos

	$0 < i < L$	$[L \dots R]$	$R < i$
	0	$x * (i - (L-1))$	$x * (R - L + 1)$
	$i * 0 - 0$	$i * x - x * (L-1)$	$i * 0 - x * (L - 1 - R)$
Pos	0	x	0
Neg	0	$x * (L-1)$	$x * (L - 1 - R)$

Queries:

```
int prefijo_rango(int i){  
    return prefijo(i,pos)*i - prefijo(i,neg) + pref[i];  
}
```

Updates:

```
void update_rango(int l, int r, int delta){  
    update(l,delta,pos);  
    update(r+1,-delta,pos);  
    update(l,delta*(l-1),neg);  
    update(r+1,-delta*r,neg);  
}
```

Fuentes:

- C-P algorithms: https://cp-algorithms.com/data_structures/fenwick.html
- Geeks for Geeks:
<https://www.geeksforgeeks.org/competitive-programming/fenwick-tree-for-competitive-programming/>