

Binary Indexed Tree (Fenwick Tree)

Prof. Rhadamés Carmona

Última revisión: 13/05/2019

Agenda

- Motivación
- Operaciones
- Implementación
- Ejercicios
- Tarea
- Referencias

Motivación

- Supongamos que tenemos n valores, y queremos:
[1] actualizar uno de los valores, [2] obtener la suma de los primeros $k < n$ elementos.
- Primera solución: si colocamos los elementos en un arreglo A de n posiciones, actualizar es $A[i] = x$, $O(1)$, y obtener la suma es $O(n)$.
- Segunda solución: si almacenamos el acumulado en otro arreglo $B[i] = A[0] + \dots + A[i]$, obtener la suma es $O(1)$, pero actualizar es $O(n)$.

Motivación

- Con árboles de Fenwick, ambas operaciones son $O(\log)$.
- Los árboles de Fenwick son eficientes para manipular frecuencias y rangos de frecuencias.
- Propuesta por Peter Fenwick en 1994.
- Se basa “asociar” la suma de n términos en a lo sumo $\log(n)$ grupos de sumandos.

Operaciones

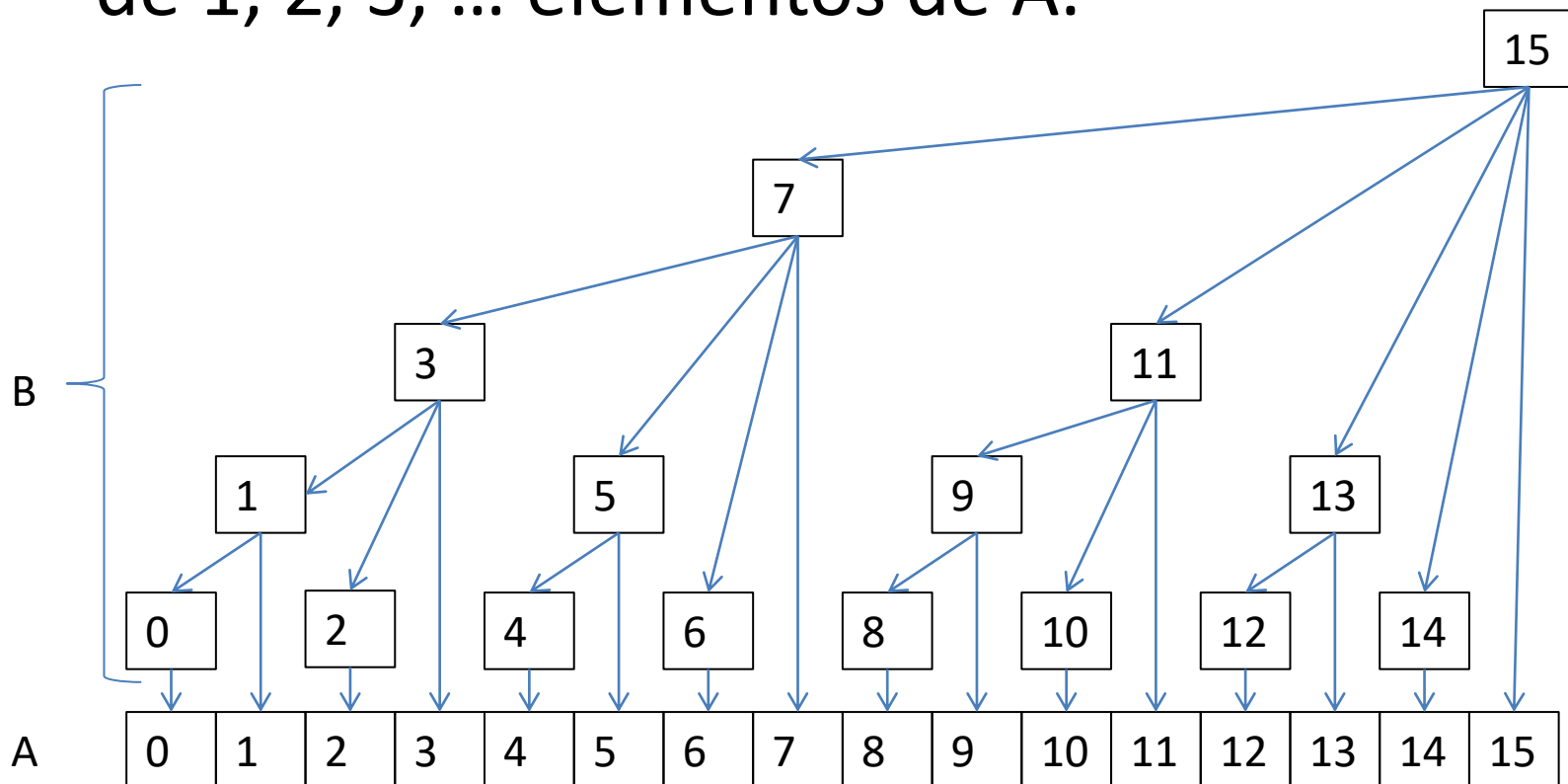
- `getSum(i)`: obtiene la suma hasta la posición i
- `Increment(i,x)`: incrementa el elemento i -ésimo con el valor x
- `getFreq(i)`: se reduce a $\text{getSum}(i) - \text{getSum}(i-1)$. Se podría almacenar adic. un arreglo de frecuencias (y no de sumas) para que sea $O(1)$.
- `getRange(i,j)`: Si queremos la suma de valores en un rango de elementos $i..j$, esto se reduce a $\text{getSum}(j) - \text{getSum}(i-1)$

Implementación

- Entrada: un arreglo de frecuencia A.
- Atributo: arreglo B de n elementos, $B[0..n-1]$. Utilizaremos 0-based index. Hay otras implementaciones 1-based index.
- $B[i] =$
 - Si i en binario es una secuencia de 1s, contiene la suma de los primeros i elementos: $A[0]..A[i]$.
 - Sino, contiene la suma de los elementos $A[g(i)]+...+A[i]$, donde g(i) es el número i apagando la secuencia continua de 1s (si existe) que empieza en el bit menos significativo; $g(i) = i \& (i+1)$

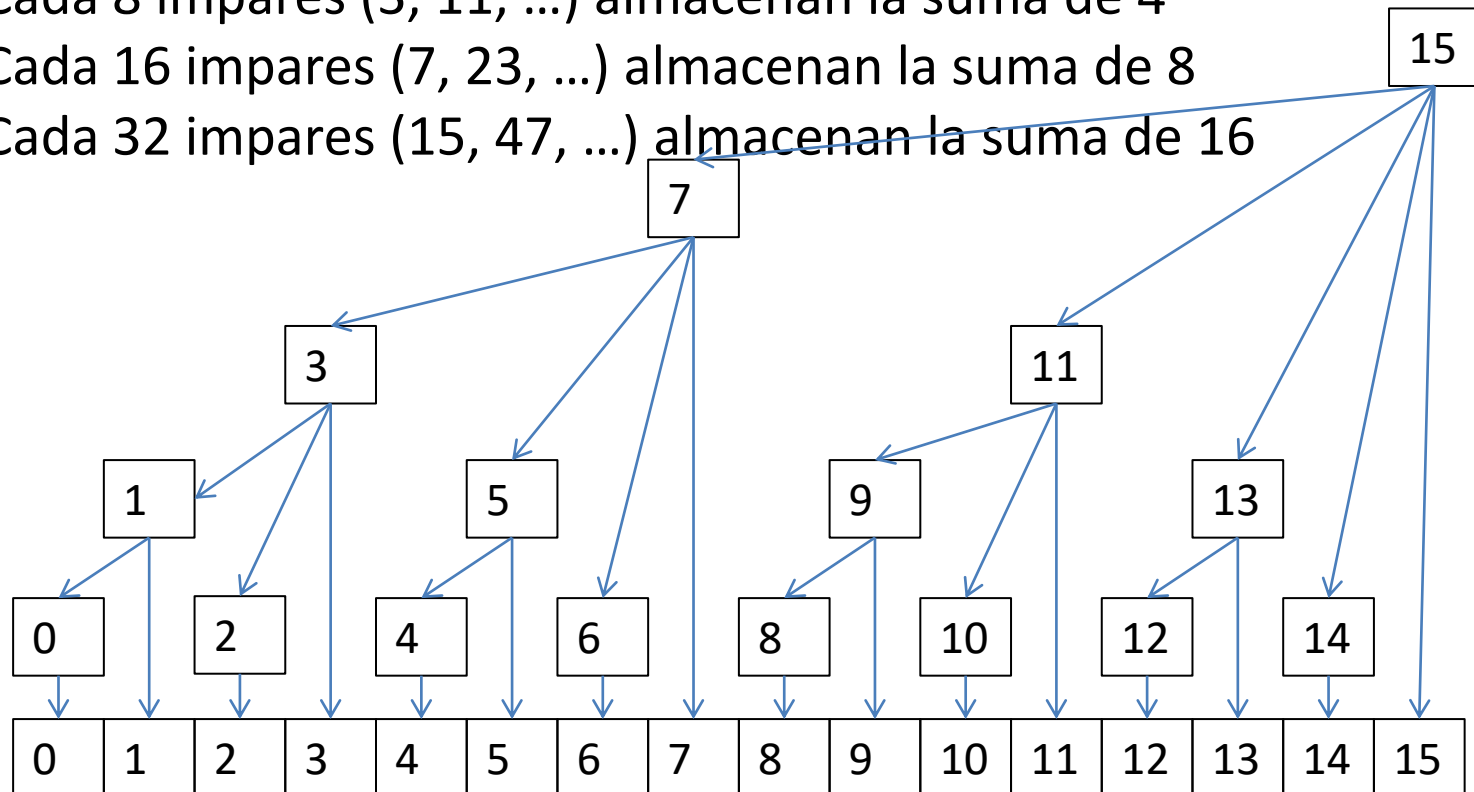
Implementación

- Cada elemento de B puede almacenar la suma de 1, 2, 3, ... elementos de A.



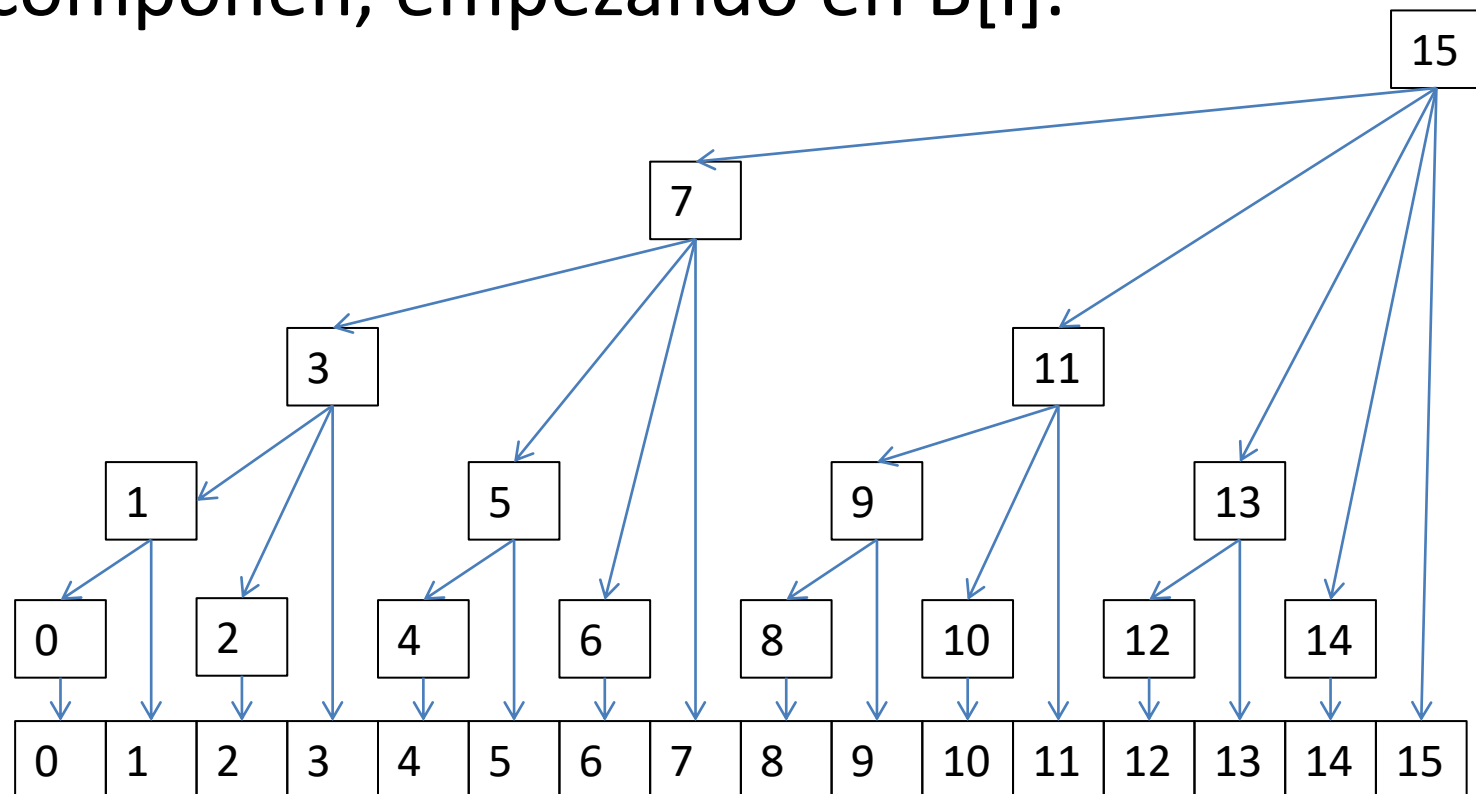
Implementación

- Los pares almacenan solo 1
- Cada 4 impares (1, 5, ...) almacenan la suma de 2
- Cada 8 impares (3, 11, ...) almacenan la suma de 4
- Cada 16 impares (7, 23, ...) almacenan la suma de 8
- Cada 32 impares (15, 47, ...) almacenan la suma de 16



Implementación: getSum(i)

- Dado un número i , buscamos las sumas que lo componen, empezando en $B[i]$.



$$\text{sumFreq}(12) = B[12] + B[11] + B[7]$$

Implementación: `getSum(i)`

- **Ejemplo:** tomando el $14 = 1110_2$
- Vemos que es par, así que sabemos que $B[i]$ almacena un elemento.
- Saltamos a $B[13]=B[1101_2]$, donde la seguidilla de 1's es de un elemento (almacena la suma de 2 elementos).
- Saltamos a $B[11]=B[1011_2]$. La seguidilla es de dos 1's (almacena la suma de 4 elementos).
- $B[7]=B(111_2)$, que almacena la suma de 8 elementos.
- Al restar 8, obtenemos -1 y termina el ciclo.
- Note que $\text{previo}(i) = g(i)-1 = i \& (i+1) -1$.

Implementación: getSum(i)

- Peor caso: números de la forma $2^k - 2$, pues requieren sumar posiciones con seguidillas de cero 1's, un 1, dos 1's, tres 1's, ...
- Mejor caso: número de la forma $2^k - 1$, pues tienen todos los bits prendidos, y solo requieren de un acceso a B.

```
int getSum(int i) {  
    int res = 0;  
    while (i >= 0) {  
        res += B[i];  
        i = previo(i);  
    }  
    return res;  
}  
  
int previo(int i) {  
    return g(i)-1;  
}  
  
int g(int i) {  
    return i & (i+1);  
}
```

Implementación: `increment(i,x)`

- Esta función debe actualizar todas las posiciones en B que incluyan en su sumatoria a $A[i]$.
- Empezamos por actualizar $B[i] += x$; luego el próximo elemento de B que incluye a $A[i]$ es $i = i \mid (i+1)$. El proceso continúa hasta que i sobrepase el tamaño del arreglo.

Implementación: increment(i,x)

- Para $i=6$ y $n=16$, actualizamos 6,7,15.
- Para $i=0$ y $n=16$, actualizamos 0,1,3,7,15
- $i=0$ es el peor caso $\rightarrow O(\log)$

```
void increment(int i, int x)
{
    while ( i < n )
    {
        B[i] += x;
        i |= i+1;
    }
}
```

Ejercicios

- Maratón suramericano 2017: F - Fundraising

<http://matcomgrader.com/problem/9346/fundraising/>

- Spoj: Tulip and Nubers

<https://www.spoj.com/problems/TULIPNUM/>

- UVA: potenciómetros

https://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=24&page=show_problem&problem=3238

Tarea (no evaluada)

- Implemente una clase fenwick tree de enteros.
- Implemente al menos 2 problemas de spoj relacionados con fenwick trees. Intente pasar todos los tests.

Referencias

- https://cp-algorithms.com/data_structures/fenwick.html