

Range queries 3

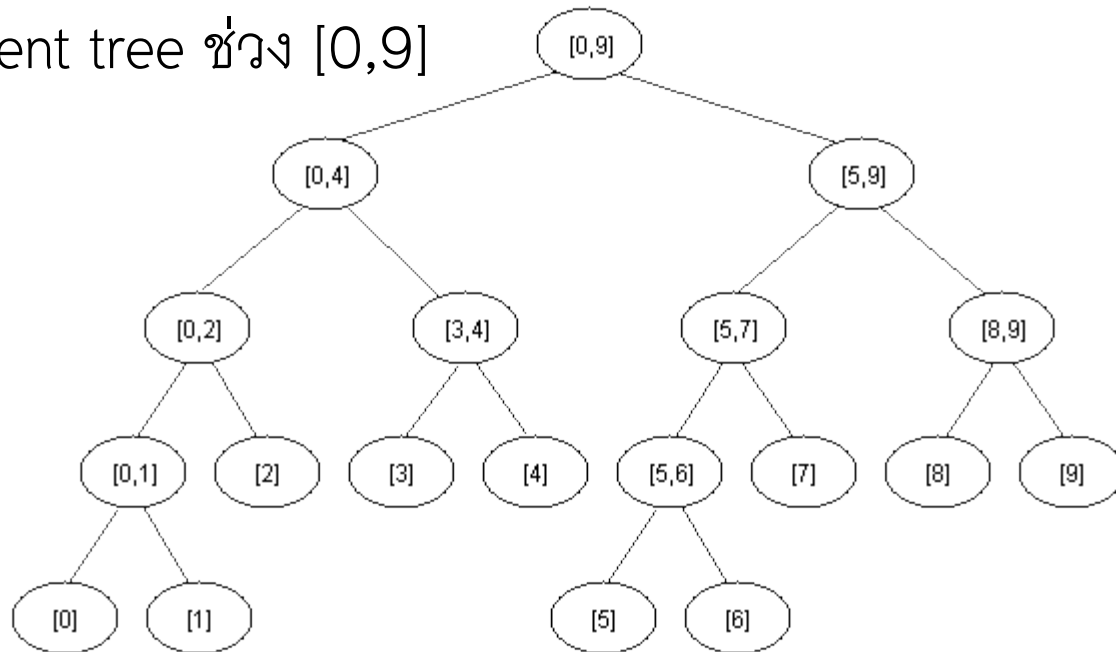
Segment tree

Segment tree มีการดำเนินการหลักๆ สามอย่าง

- **build tree** เริ่มต้นสร้างต้นไม้ $O(N \lg(N))$
- **update tree** เพิ่มค่าภายในช่วง $[i, j]$ ด้วยค่า val $O(\lg(N+k))$
- **query tree** สืบค้นค่ามากสุดภายในช่วง $[i, j]$ $O(\lg(N+k))$
- K = จำนวนของช่วงที่ถูกสืบค้น

ตัวอย่างของ segment tree

- โหนดแรกจะเก็บข้อมูลทั้งหมดของช่วง $[i, j]$
- ถ้า $i < j$ ลูกทางซ้ายและลูกทางขวาจะเก็บข้อมูลของช่วง $[i, (i+j)/2]$ และ $[(i+j)/2+1, j]$
- สังเกตว่าความสูงของ segment tree ของช่วงที่มี N ตัวคือ $\lceil \log N + 1 \rceil$
- ตัวอย่าง segment tree ช่วง $[0, 9]$



```
#define N 20
```

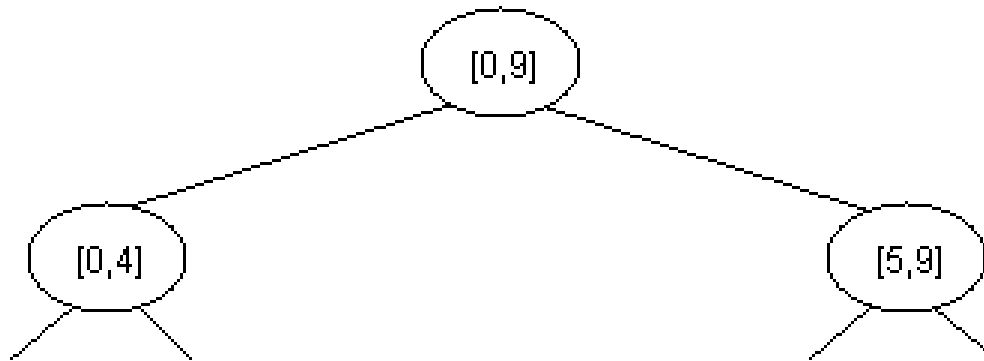
```
#define MAX (1+(1<<6)) #define inf  
0x7fffffff
```

```
int arr[N];
```

```
int tree[MAX];
```

- `build_tree(1, 0, N-1);`

สร้าง tree โดยเริ่มที่ root (1) และช่วงที่ดูแลคือ 0 ถึง N-1



เช่นช่วง 0 ถึง N-1 เราก็จะขอคำตอบของลูกทางซ้ายและลูกทางขวาแล้วก็จะแบ่งครึ่งไปทำต่อที่ [0,4] กับ [5,9] แล้วทำจนถึงไหนตลูก โดยไหนตลูกคือไหนตที่ขอบเขตทางซ้ายและขวาเท่ากัน จากนั้นจึงค่อยกำหนดค่าของ array ของเราลงไป

```

void build_tree(int node, int a, int b) {
    // Out of range
    if(a > b) return;
    // Leaf node

    if(a == b) {
        tree[node] = arr[a];
        return;
    }
    // Init left and right child

    build_tree(node*2, a, (a+b)/2);
    build_tree(node*2+1, 1+(a+b)/2, b);
    // Init node value
    tree[node] = max(tree[node*2], tree[node*2+1]);
}

```

- `update_tree(1, 0, N-1, 0, 6, 5);`
- update ต้นไม้เริ่มต้นที่ `root(1)` ขอบเขต `[0, N-1]` โดยการบวกเป็นช่วง `[i, j]` เช่น ช่วง `[0,6]` ด้วยค่า 5
- เริ่มที่ `root` ลงไปทำทั้ง tree ขอค่า `max` ของลูกทางซ้ายและขวา เพื่อ update ตัวเอง ถ้าไม่ใช่ช่วง `[i, j]` ที่สอบถามก็ไม่ update ถ้าเป็นโหนดลูก ก็ให้เพิ่มค่า
- การทำงานคล้ายกับ `build_tree`

```

void update_tree(int node, int a, int b, int i, int j, int value)
{
    // Current segment is not within range [i, j]
    if(a > b || a > j || b < i)
        return;
    // Leaf node
    if(a == b) {
        tree[node] += value;
        return;
    }
    // Updating left and right child
    update_tree(node*2, a, (a+b)/2, i, j, value);
    update_tree(1+node*2, 1+(a+b)/2, b, i, j, value);
    // Updating root with max value
    tree[node] = max(tree[node*2], tree[node*2+1]);
}

```


- `query_tree(1, 0, N-1, 5, N-1)`

- การสืบค้นเช่นสืบค้นช่วง 5 ถึง $n-1$ ก็ทำงานคล้ายกับ `build_tree` และ `update_tree` นั่นคือ เราจะเริ่มต้นที่ root (1) จากนั้นก็ไปถามลูกทางซ้าย และลูกทางขวา

- ถ้าไม่อยู่ในช่วง คืนค่า $-\infty$ เพราะว่าเราหาค่า max
- ถ้าอยู่ในช่วงพอดีเลย คืนค่า `tree[node]`
- ถ้าช่วงคาบเกี่ยวก็ไปถามลูกทางซ้าย ลูกทางขวาให้ไปหาต่อ แล้วเราก็เอาค่ามากที่สุด

```

int query_tree(int node, int a, int b, int i, int j) {
    // Out of range
    if(a > b || a > j || b < i)
        return -inf;
    // Current segment is totally within range [i, j]
    if(a >= i && b <= j)
        return tree[node];
    // Query left and right child
    int q1 = query_tree(node*2, a, (a+b)/2, i, j);
    int q2 = query_tree(1+node*2, 1+(a+b)/2, b, i,
j);

    int res = max(q1, q2);

    return res;
}

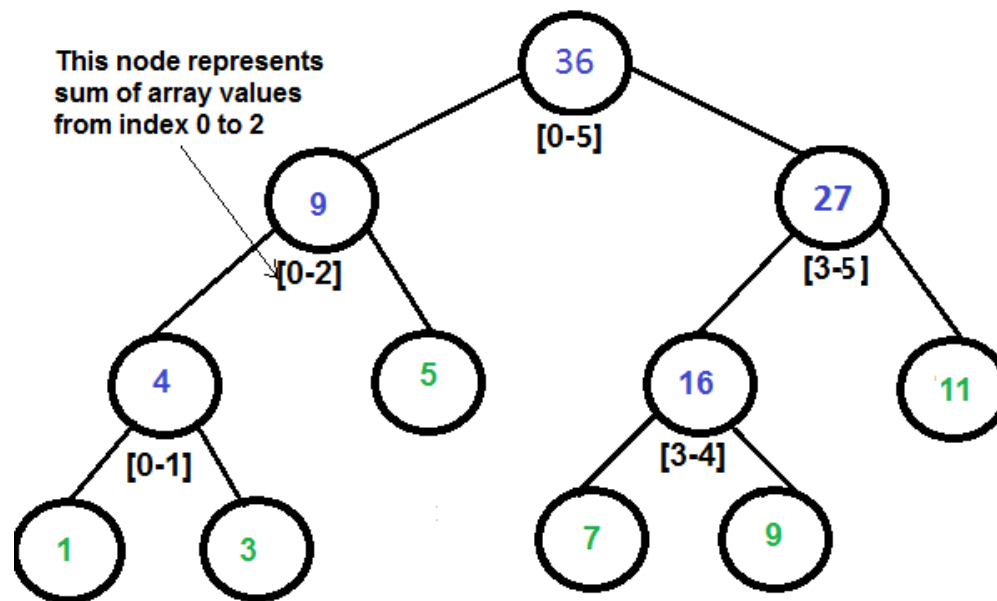
```

```
int main() {  
    //Init array arr  
    for(int i = 0; i < N; i++)  
        arr[i] = 1;  
    build_tree(1, 0, N-1);  
    // Increment range [0, 6] by 5  
    update_tree(1, 0, N-1, 0, 6, 5);  
    // Increment range [7, 10] by 12  
    update_tree(1, 0, N-1, 7, 10, 12);  
    // Increment range [10, N-1] by 100  
    update_tree(1, 0, N-1, 10, N-1, 100);  
    // Get max element in range [0, N-1]  
    cout << query_tree(1, 0, N-1, 0, N-1) << endl;  
}
```

Lazy propagation

- ทุกอย่างดูดีไปหมดจนกระทั่งงง...
- ในบางครั้ง segment tree ถ้ามีการดำเนินการ update บ่อยๆ สิ่งที่เกิดขึ้นถ้าเป็นแบบเดิมคือ update ครั้งหนึ่ง เหมือนทำทั้ง tree ใหม่ทีหนึ่งเลย
- ถ้ามีการ update บ่อยๆ ในช่วงหนึ่ง จะทำอย่างไรให้เลื่อนการ update ทั้งหมด และทำเมื่อจำเป็นได้

- เนื่องจากว่า node ใน segment tree นั้นเก็บค่า ของช่วงนั้นไว้
- ถ้าช่วงของโหนด อยู่ภายในช่วงที่ต้อง update แล้วทุกโหนดด้านล่างของโหนดนั้นต้องถูก update



Segment Tree for input array {1, 3, 5, 7, 9, 11}

- ตัวอย่างเช่น พิจารณา โหนดที่เก็บค่า 27 ในรูปก่อนหน้า โหนดนี้เก็บผลรวมของช่วง 3 ถึง 5
- ถ้าการ update ของเราทำในช่วง 2 ถึง 5, แล้วเราต้อง update โหนดนี้ และทุกโหนดใต้โหนดนี้
- ใน Lazy propagation, เราจะ update โหนดที่เก็บค่า 27 และเลื่อนการ update ของโหนดลูกโดยการเก็บการ update ข้อมูลนี้ในโหนดต่างหาก ที่เรียกว่า lazy nodes
- เราจะสร้าง array lazy[] ที่แทน lazy node โดยขนาดของ lazy[] เป็นขนาดเดียวกับ array ของ segment tree หรือ tree[] นั่นเอง

- แนวคิดคือ
- เริ่มต้นให้ทุกค่าใน lazy[] เป็น 0
- โดยค่า 0 ใน lazy[i] เป็นตัวบอกว่ามีการ update ที่รออยู่ใหม่ในโหนด i ใน segment tree
- ค่าที่ไม่เป็น 0 (non-zero value) ของ lazy[i] หมายความว่าค่านี้จำเป็นที่จะต้องถูกเพิ่มให้กับโหนด i ใน segment tree ก่อนที่จะมีการ query อื่นกับโหนดนี้
- ต้องคิดว่าถ้า sum max min จะ update lazy แบบไหนหรือคืนค่าแบบไหน

- เริ่มต้นเพิ่ม lazy

```
int arr[N];
```

```
int tree[MAX];
```

```
int lazy[MAX];
```

```
void build_tree(int node, int a, int b)
```

เหมือนเดิม


```

void update_tree(int node, int a, int b, int i, int j, int value) {
    if(lazy[node] != 0) { // This node needs to be updated
        tree[node] += lazy[node]; // Update it
        if(a != b) {
            lazy[node*2] += lazy[node]; // Mark child as lazy
            lazy[node*2+1] += lazy[node]; // Mark child as lazy
        }
        lazy[node] = 0; // Reset it
    }
    if(a > b || a > j || b < i)
        return;
    if(a >= i && b <= j) {
        tree[node] += value;
        if(a != b) {
            lazy[node*2] += value;
            lazy[node*2+1] += value;
        }
        return;
    }
    update_tree(node*2, a, (a+b)/2, i, j, value);
    update_tree(1+node*2, 1+(a+b)/2, b, i, j, value);
    tree[node] = max(tree[node*2], tree[node*2+1]);
}

```

```

int query_tree(int node, int a, int b, int i, int j) {
    if(a > b || a > j || b < i) return -inf;
    if(lazy[node] != 0) { // This node needs to be updated
        tree[node] += lazy[node]; // Update it
        if(a != b) {
            lazy[node*2] += lazy[node];
            lazy[node*2+1] += lazy[node];
        }
        lazy[node] = 0; // Reset it
    }
    if(a >= i && b <= j)
        return tree[node];
    int q1 = query_tree(node*2, a, (a+b)/2, i, j);
    int q2 = query_tree(1+node*2, 1+(a+b)/2, b, i, j);
    int res = max(q1, q2); // Return final result
    return res;
}

```

```
int main() {  
    for(int i = 0; i < N; i++) arr[i] = 1;  
  
    build_tree(1, 0, N-1);  
  
    memset(lazy, 0, sizeof lazy);  
  
    update_tree(1, 0, N-1, 0, 6, 5);  
    update_tree(1, 0, N-1, 7, 10, 12);  
    update_tree(1, 0, N-1, 10, N-1, 100);  
  
    cout << query_tree(1, 0, N-1, 0, N-1) << endl;  
}
```