#### Donuts プロコンチャレンジ2015

解説

株式会社Donuts 久野慎弥(@kuno4n)

おつかれさまでした!

# 問題Aドーナツの体積

#### 問題A

■ドーナツの体積を求めましょう

### 問題A解答

■ (R\*R\*π)\*(D\*2\*π) を計算すればOK

### 問題A解答

- (R\*R\*π)\*(D\*2\*π) を計算すればOK
- πは、算術ライブラリの定数、acos(-I)、自分で書く、といった方法

# 問題B Tokyo 7th シスターズ



#### 問題B

■ 9≦n≦l6人のアイドルから9人選んで、 ユニットの能力値を最大化させよう



nが小さいので、各アイドルを使う・使わないを全列挙できます



nが小さいので、各アイドルを使う・使わないを全列挙できます

- (定石) 2進数で管理





}

```
for (i = 0; i < 2<sup>n</sup>; i++) {
  if (iのビットが立っている数が9個) {
```



```
for(i = 0; i < 2<sup>n</sup>; i++) {
  if(iのビットが立っている数が9個) {
    // 結果が大きければ更新
```

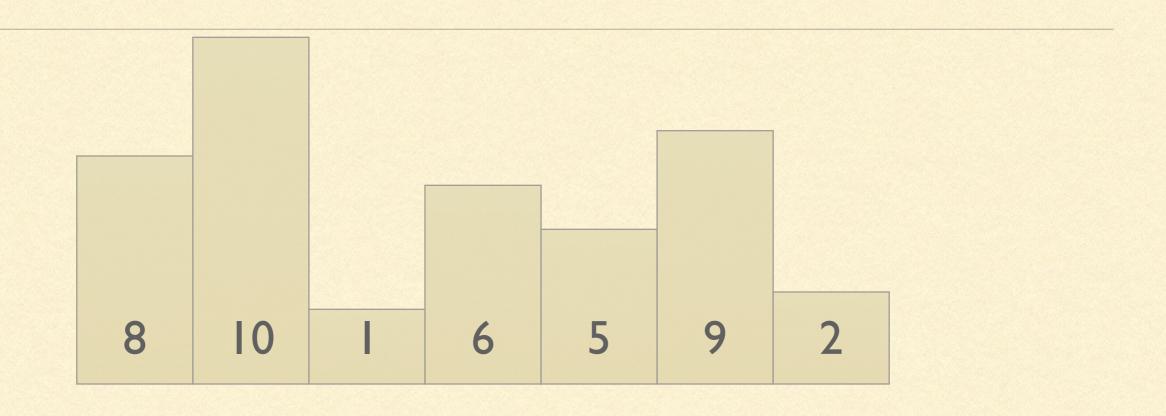


# 問題C行列のできるドーナツ屋

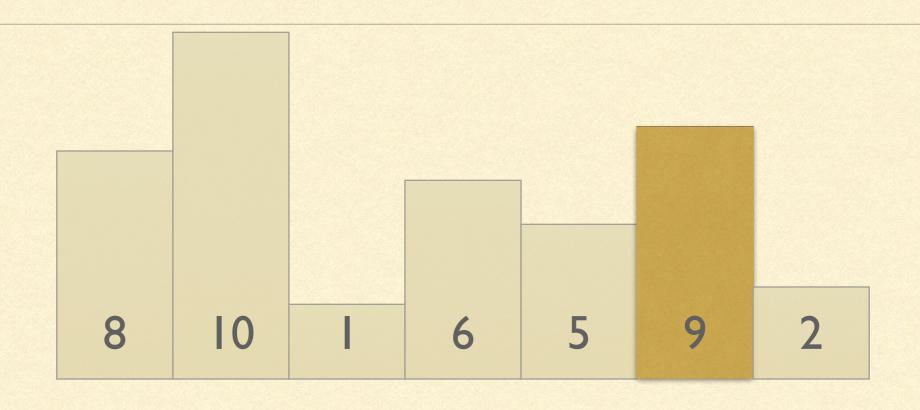
#### 問題C

- 一列に並ぶ I ≦ n ≦ I 000000 人の身長が与えられます
- 各人の「前を見た時に見える人の数」を求めて 下さい

# 問題(例

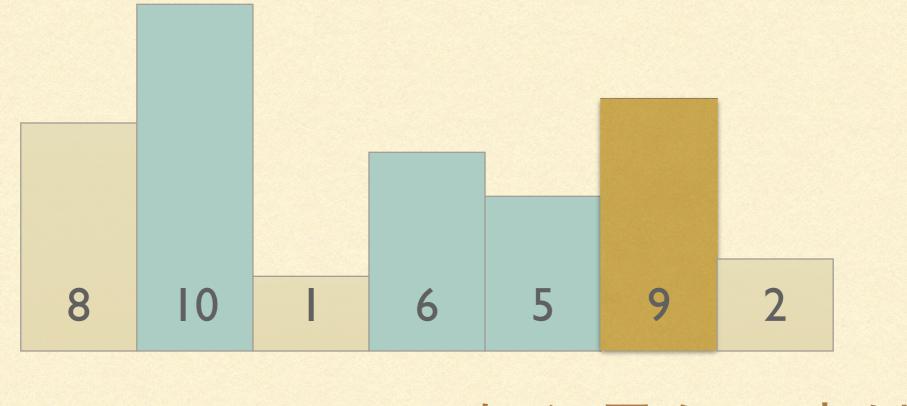


## 問題(例

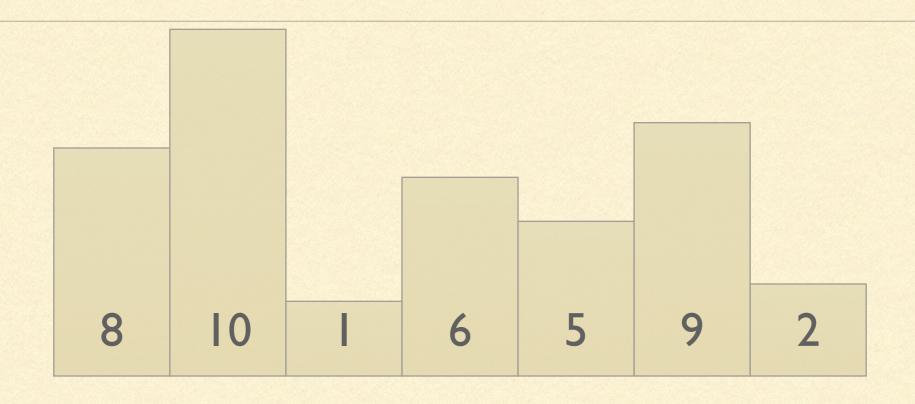


ここから見える人は、

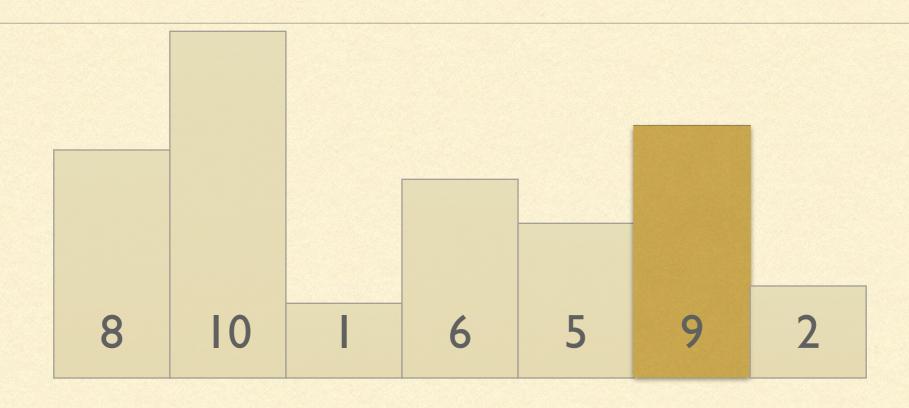
### 問題(例



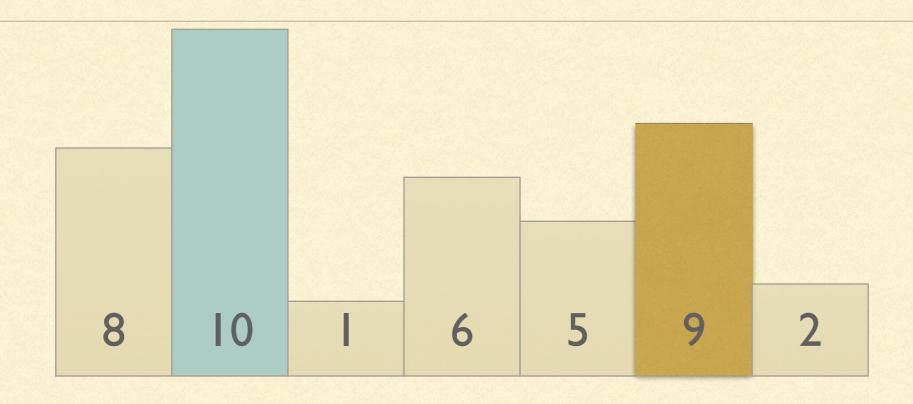
ここから見える人は、3人



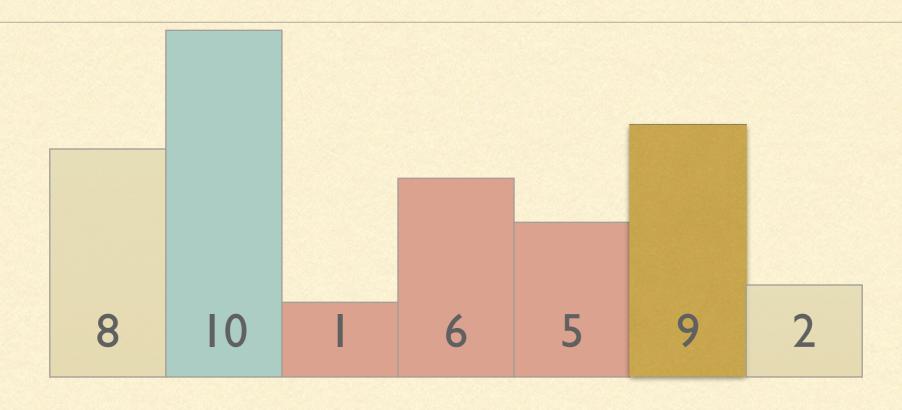
n ≤ 100



全ての人について、



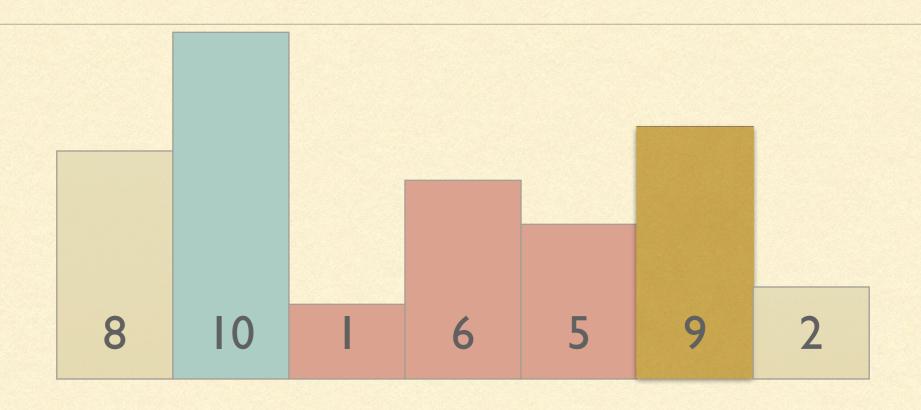
全ての人について、 別の全ての人に対し、



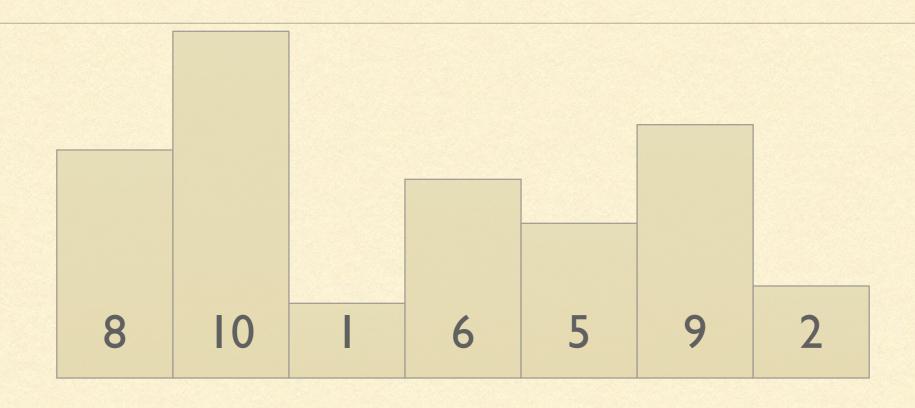
全ての人について、

別の全ての人に対し、

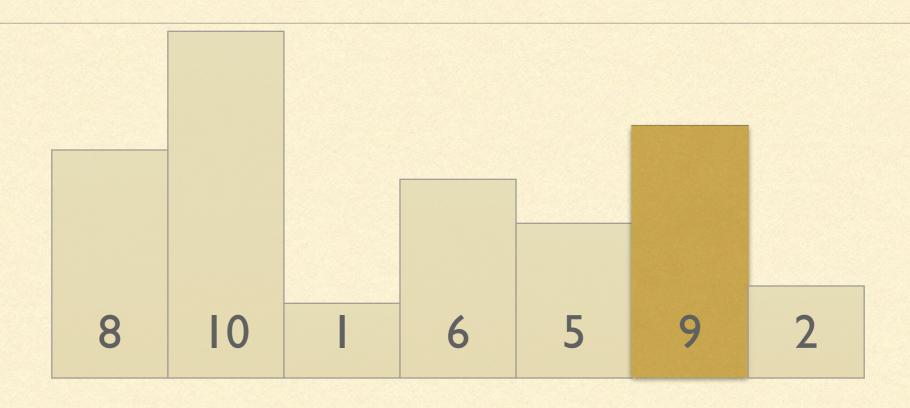
間に背の高い人がいないか調べる



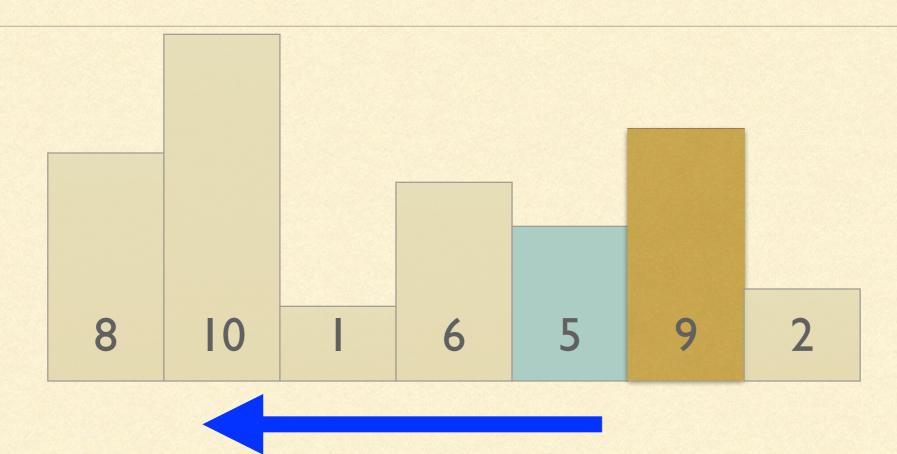
 $O(n^3)$ 



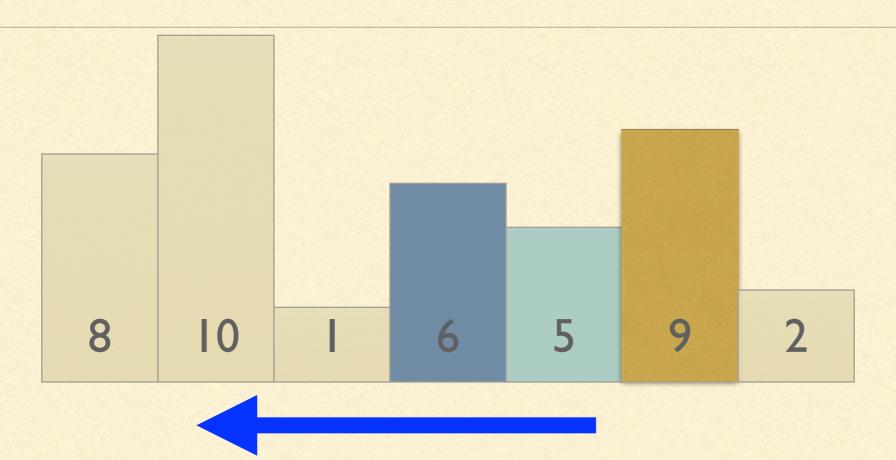
n ≤ 5000



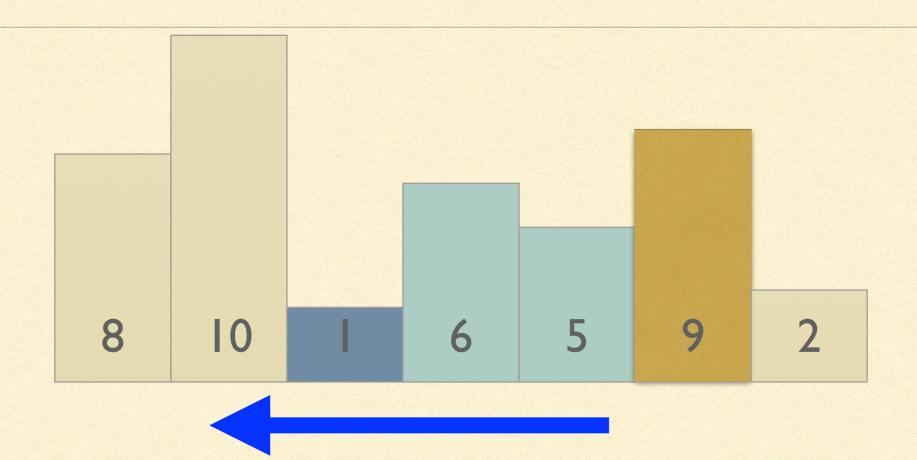
調べたい人それぞれについて、



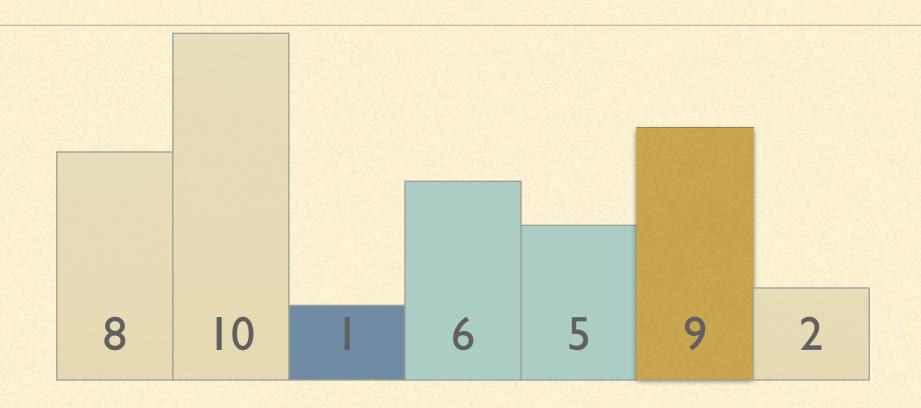
右から順に見ていき、 「それまでの最大値」を保持する



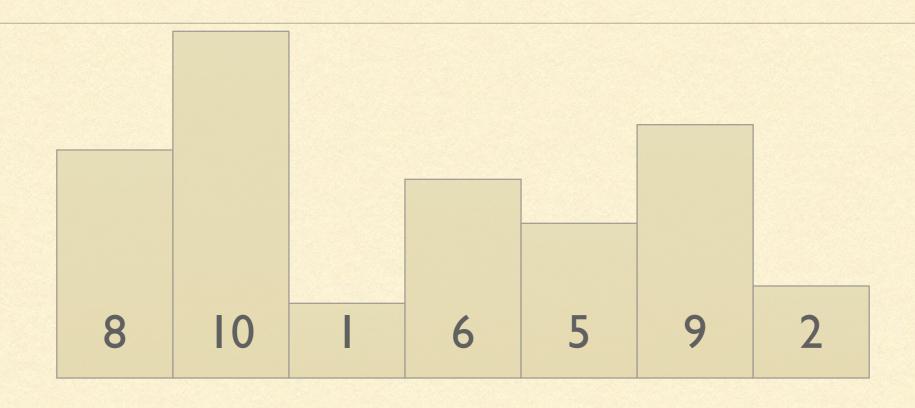
それまでの最大値より大きければ カウント+I



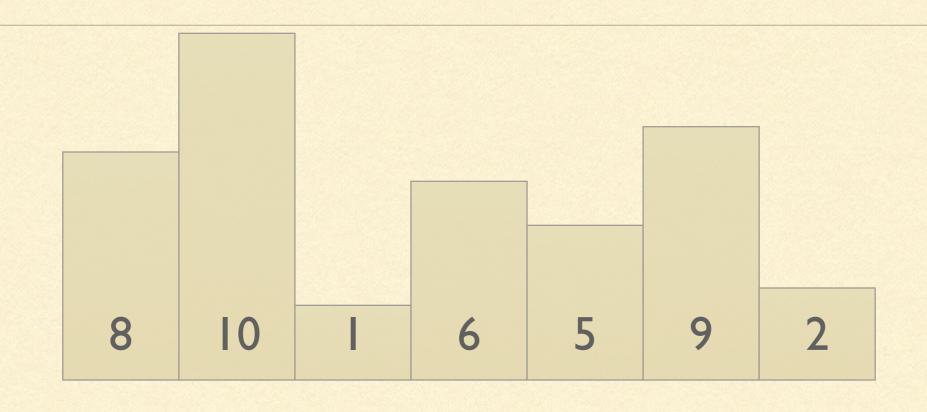
それまでの最大値より小さければ なにもしない



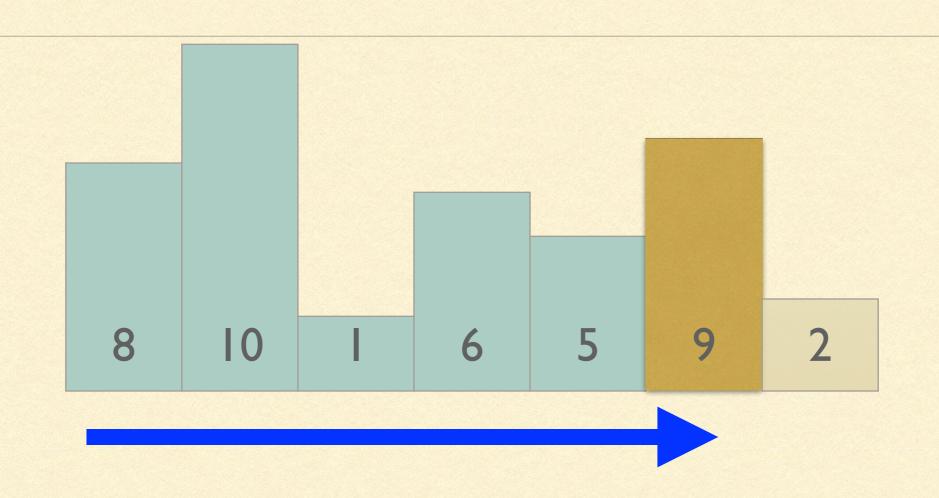
 $O(n^2)$ 



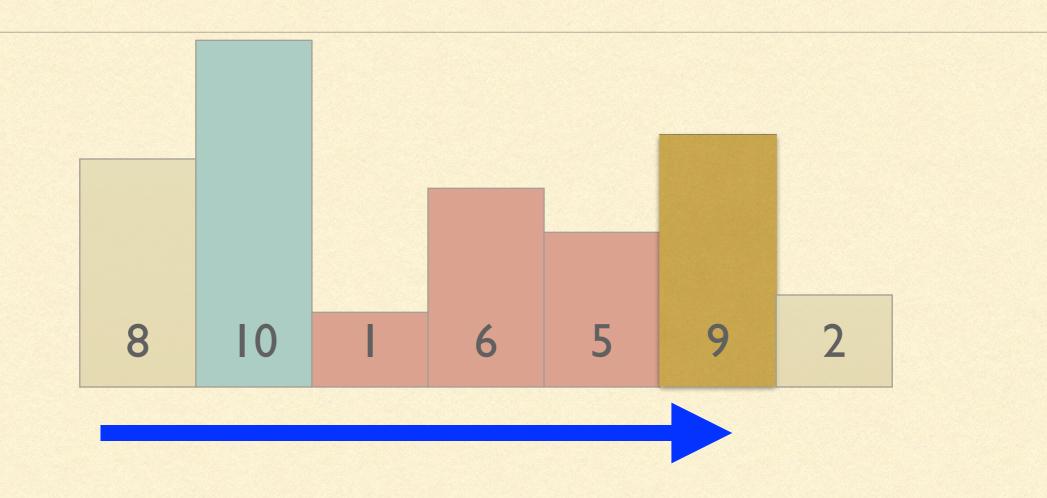
 $n \le 100000$ 



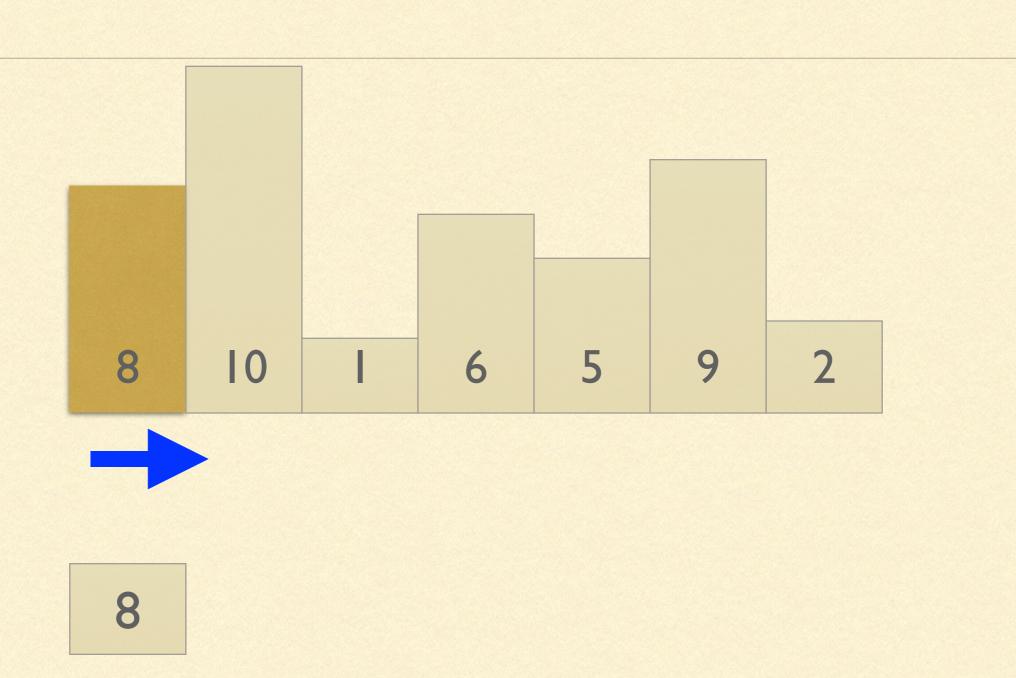
n ≦ 1000000 スタックを用いてO(n)で解く

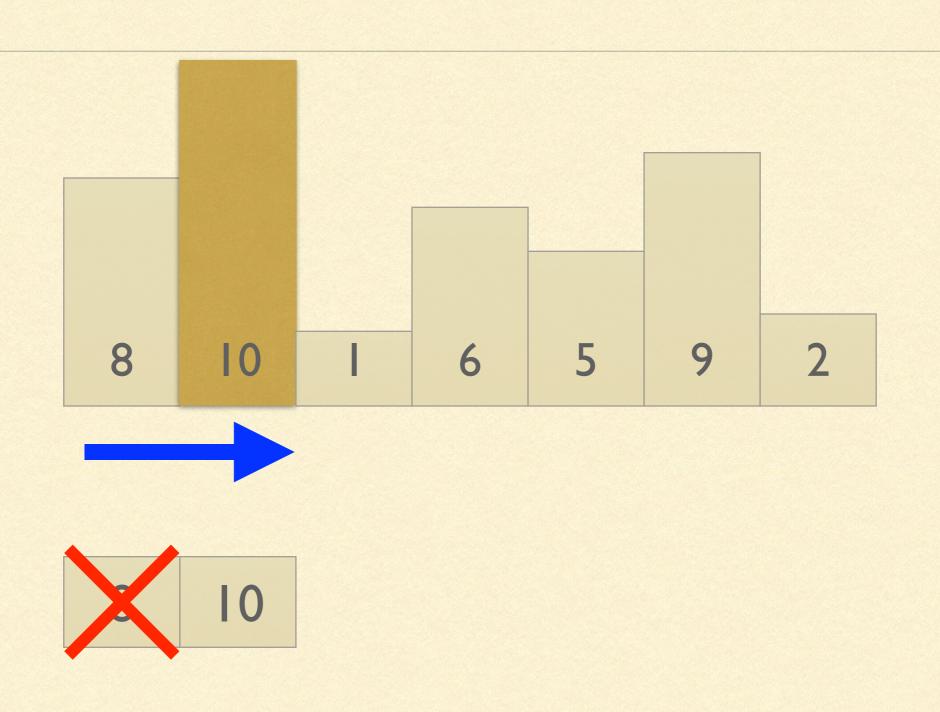


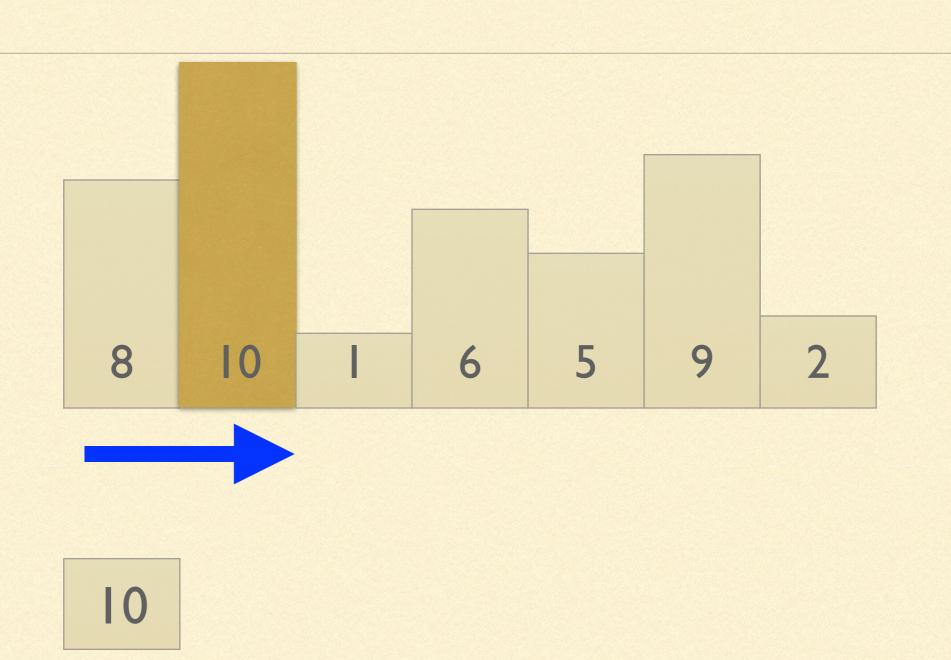
左から順に見て、

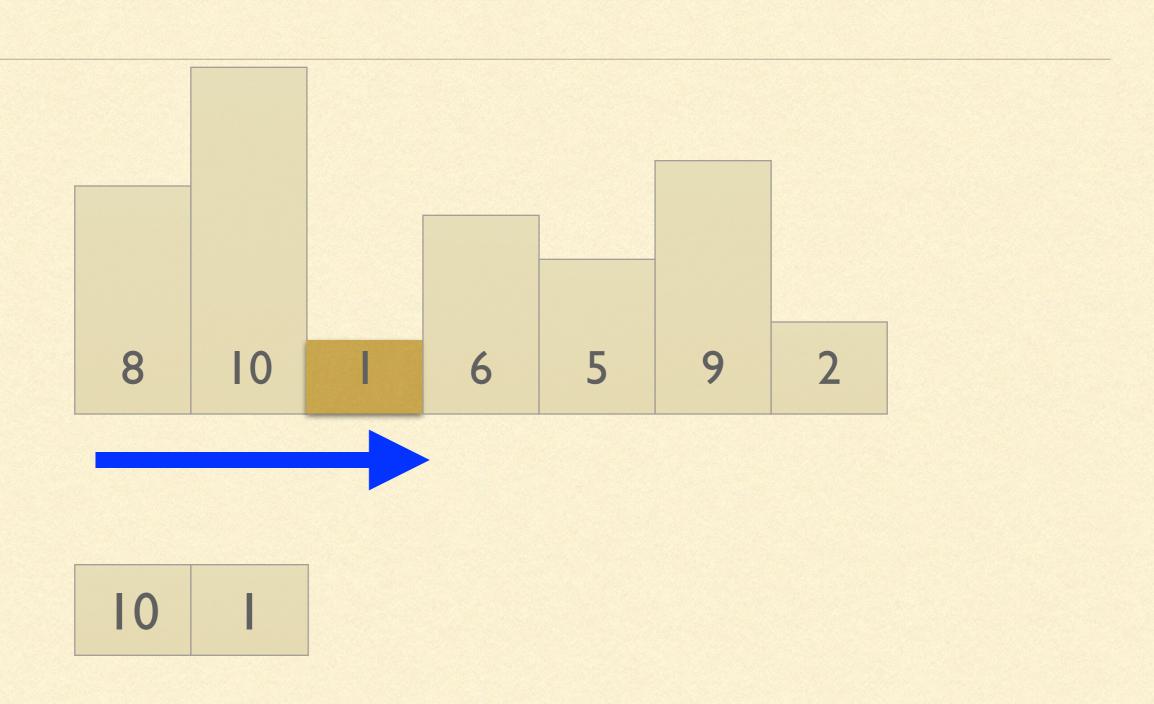


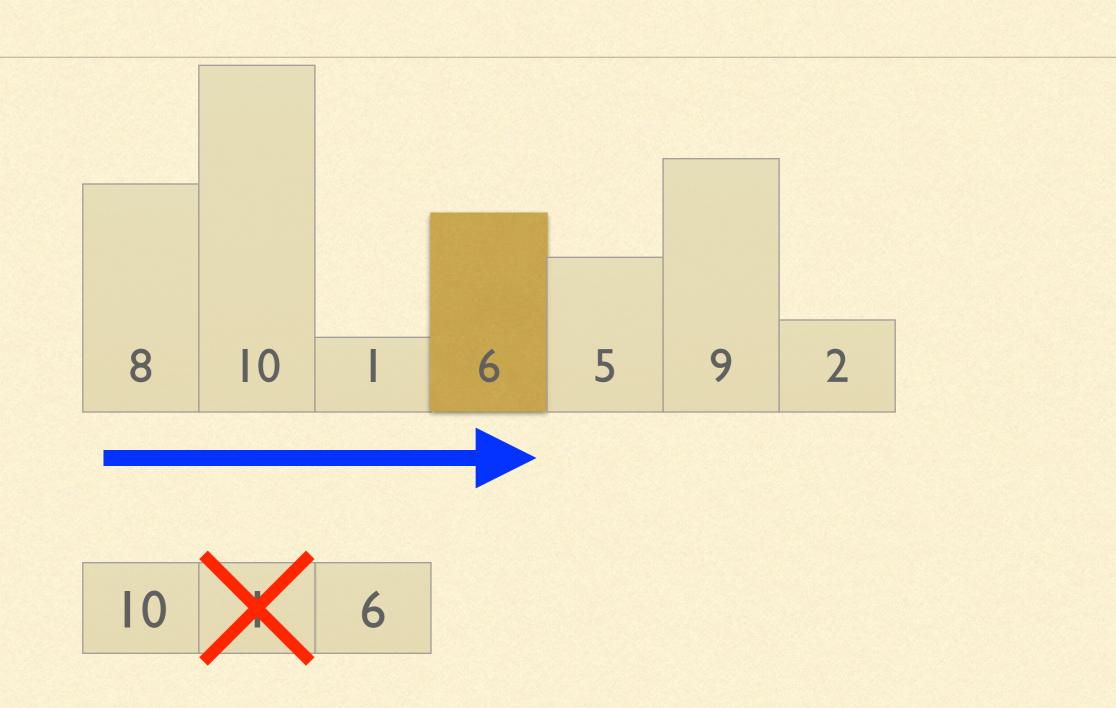
左から順に見て、 自分より背の低い情報はそれ以降捨てて良い

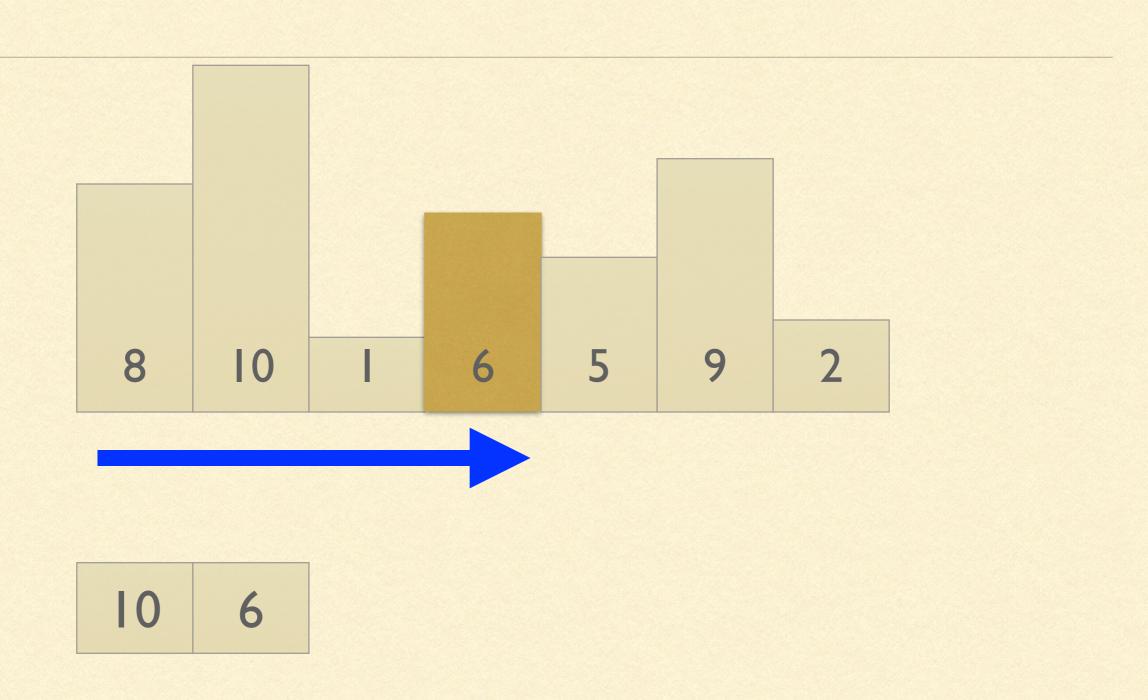


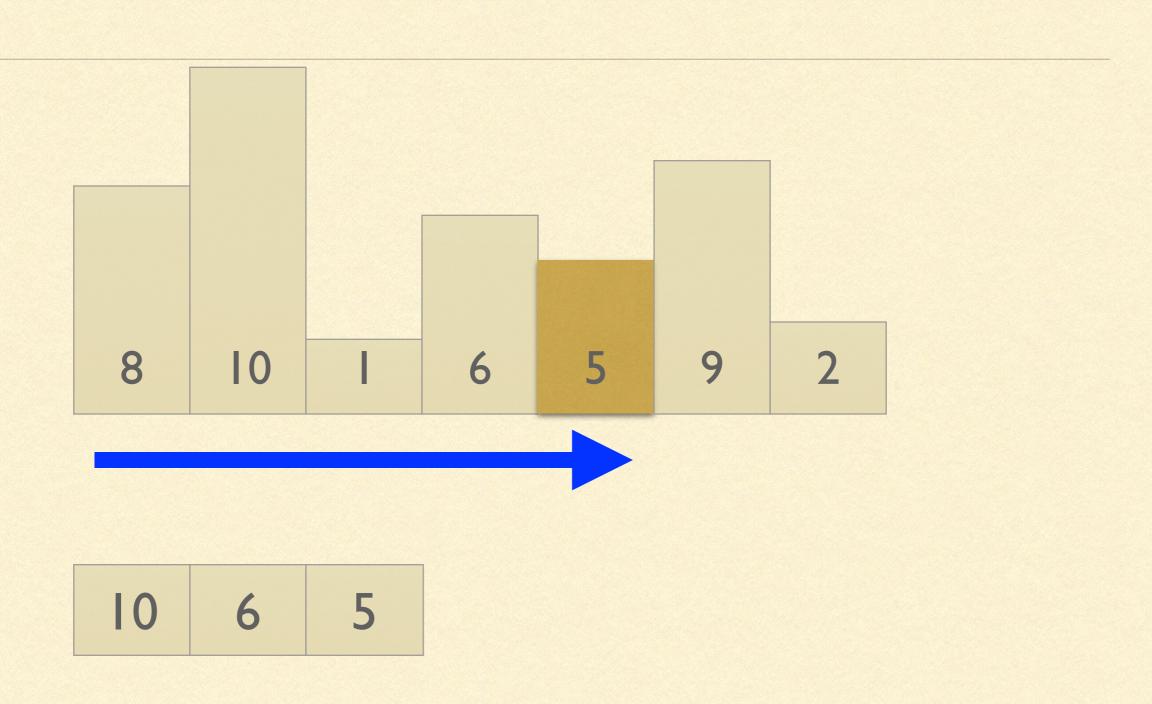


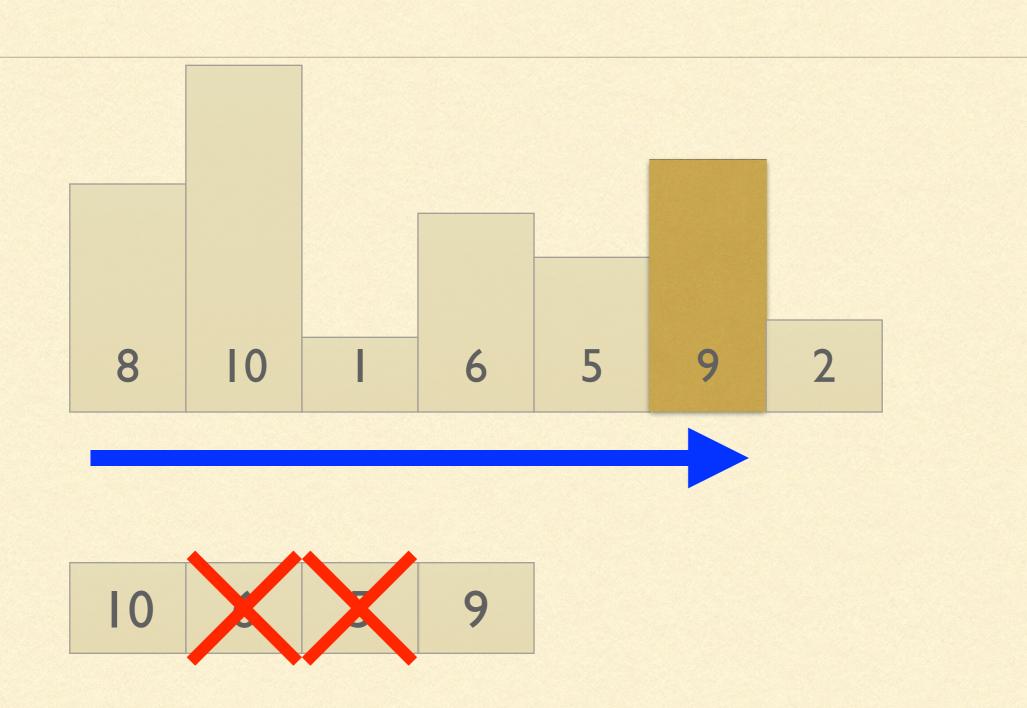


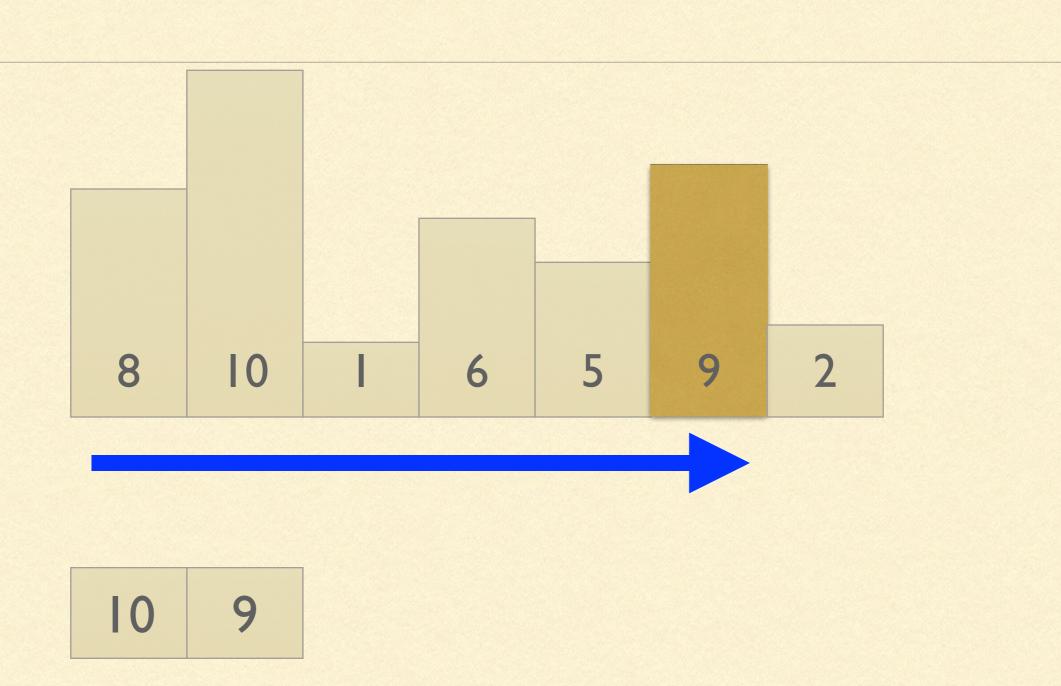


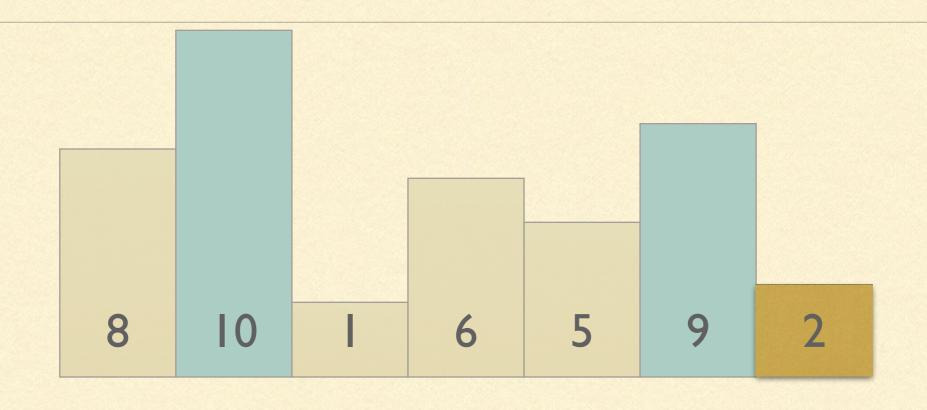






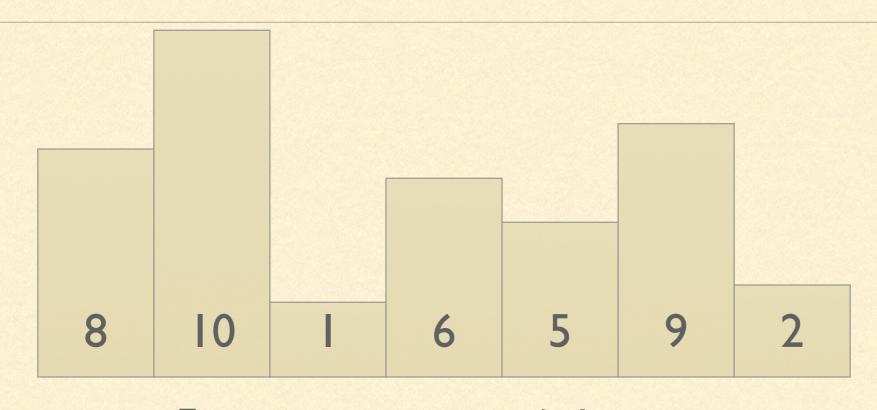






10 9

各要素に到達したときの スタックのサイズが答え



- 「スタックに追加する」
- 「スタックから取り除く」

いずれも高々n回 → O(n)

## 問題 「 ドーナツの 箱詰め

#### 問題D

- I ≦ n ≦ 200000 要素を、kグループに分ける
- 「各グループの(最大値 最小値)の和」の最小値は?

```
k = 3
{2, 12, 3, 13, 7, 17, 1}
```

$$k = 3$$
 {2, 12, 3, 13, 7, 17, 1}

{1, 2, 3, 7} {12, 13}

{17}

どんな入力であっても、

どんな入力であっても、 ソートしておき、

どんな入力であっても、 ソートしておき、 **重ならない区間でグループ分けする** ことが最小値の必要条件

## 問題口 部分点解法 (15点)

{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17}

k = 2

## 問題口 部分点解法 (15点)

{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17}

k = 2

ソート後、グループ分けの候補を n-1通り試せば良い

## 問題口 部分点解法 (40点)

{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17}

 $1 \le k \le n$ 

## 問題口 部分点解法 (40点)

```
{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17}
1 1 4 5 1 4
```

各要素の差からなる(n-1)要素を準備

## 問題D 部分点解法 (40点)

 $\{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17\}$ k = 3 1 1 4 5 1 4

> 各要素の差からなる(n-1)要素を準備 グループ分けした時、差の要素のうち (k-1)要素は含まれない

### 問題口 部分点解法 (40点)

小さい方から(n-1)-(k-1) = n-k個を選べば良い

## 問題口 部分点解法 (45点)

```
{1, 2, 3, 7, 12, 13, 17}
1 1 4 5 1 4
```

k = 2

## 問題D 部分点解法 (45点)

```
{1, 2, 3, 7, 12, <del>13</del>, 17}
1 1 4 5 5
```

"差の要素"が減っていく

k = 2

## 問題D 部分点解法 (45点)

もとの要素はsetや隣接リストなどで持っておき、 要素がなくなった時に消える"差"と追加される"差" を計算する。

## 問題D 部分点解法 (45点)

```
{1, 2, 3, 7, 12, <del>13</del>, 17}
1 1 4 5 5
```

"差"の要素はmultisetなどで持っておき、

"差の合計"から"差の最大値"を引けば良い。

```
{1, 2, 3, 7, 12, 43, 17}
1 1 4 5
5
```

"差の要素"が減っていく

 $1 \le k \le n$ 

```
{1, 2, 3, 7, 12, <del>13</del>, 17}
1 1 4 5 5
```

- ・"差の要素"に数Xを追加する/取り除く
- ・"差の要素"の小さいn-k個の和を求める という操作を高速に行う

```
{1, 2, 3, 7, 12, <del>13</del>, 17}
1 1 4 5 5
```

- ・"差の要素"に数×を追加する/取り除く
- ・"差の要素"の小さいn-k個の和を求める という操作を高速に行う

#### Segment Tree

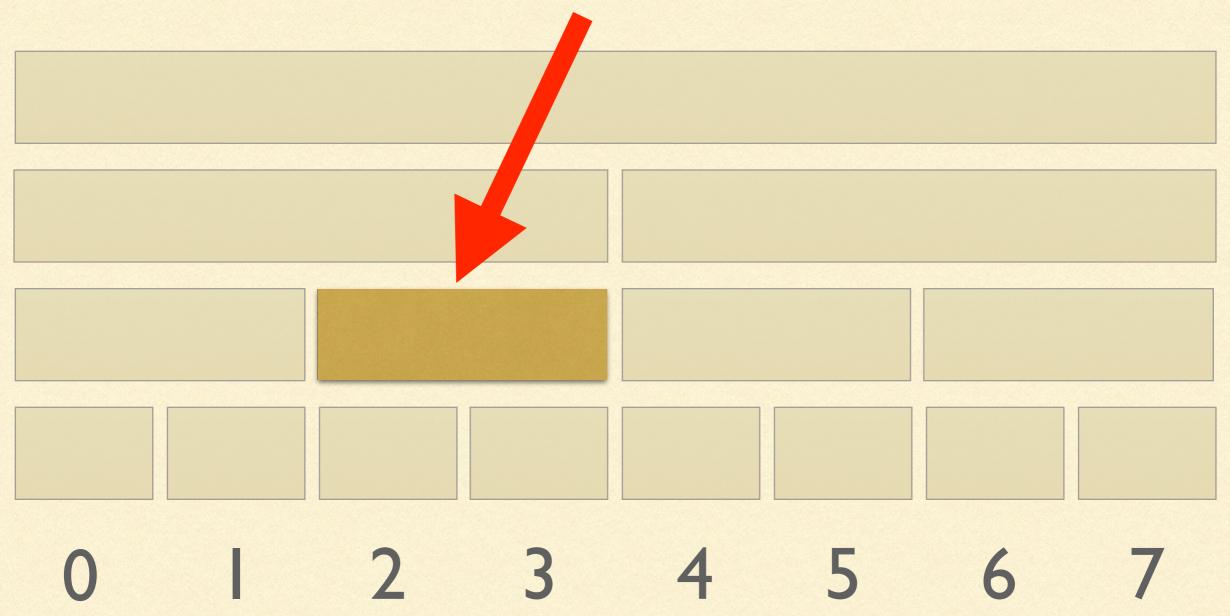
#### 各ノードは、"差の要素"の 「個数」と「和」の情報をもつ。

0		2	3	4	5	6	7

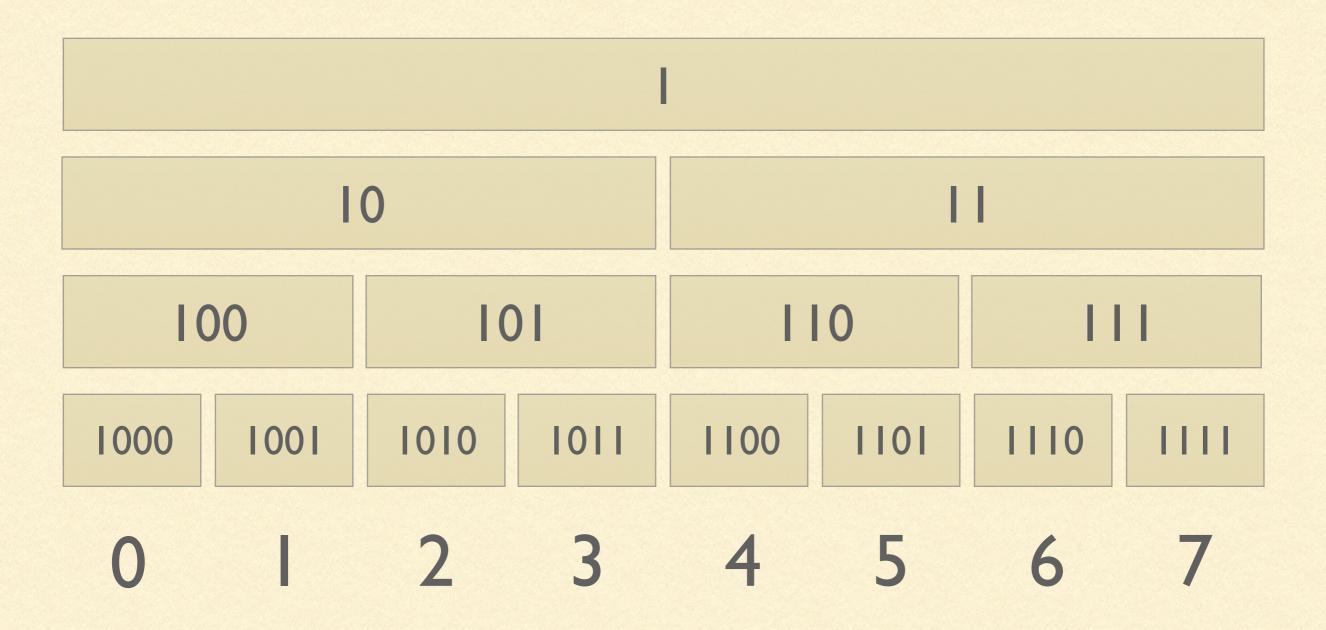
"差の要素"の中に、4~7は、 現在いくつ持っていて、その合計はいくつか?



2・3は、現在いくつ持っていて、 その合計はいくつか?



#### ノード番号 (2進)



#### 左の子を見るときは、2倍する



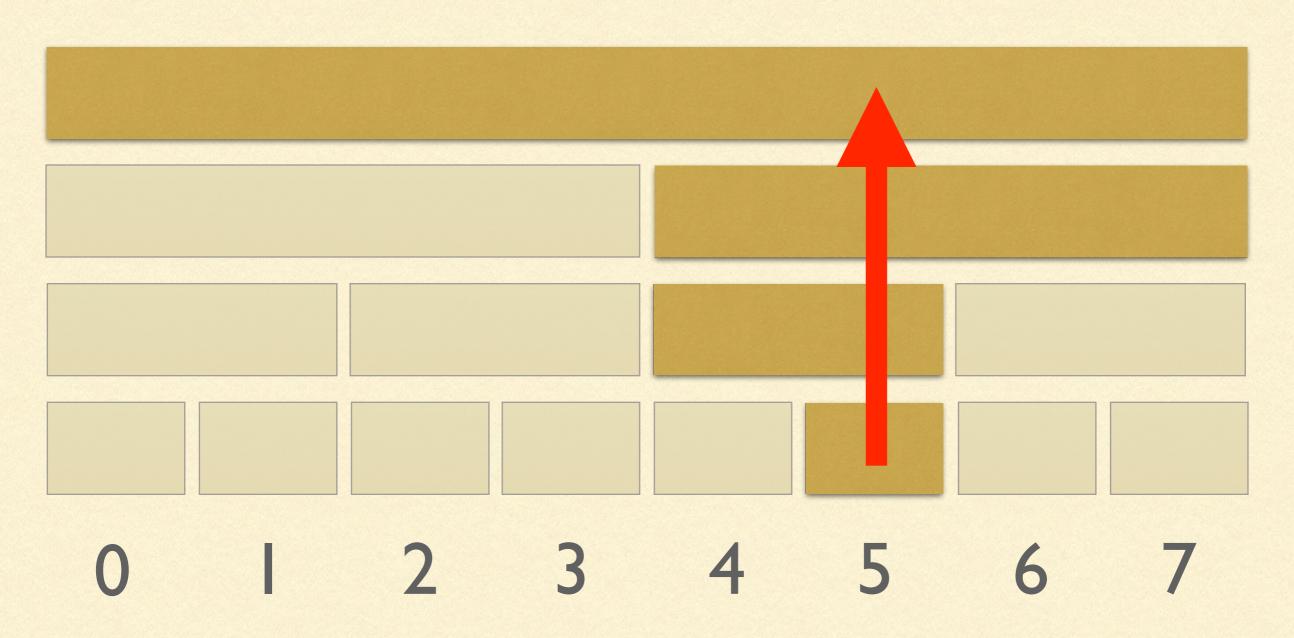
#### 右の子を見るときは、2倍して1足す



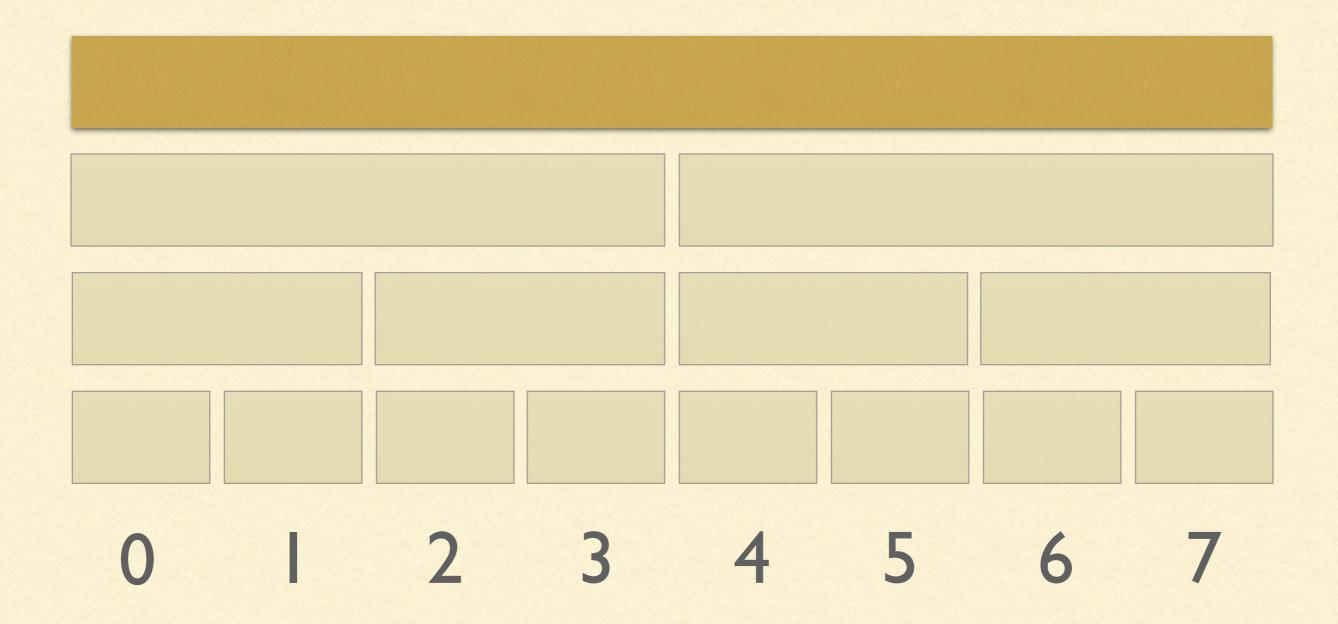
#### 親を見るときは、2で割る



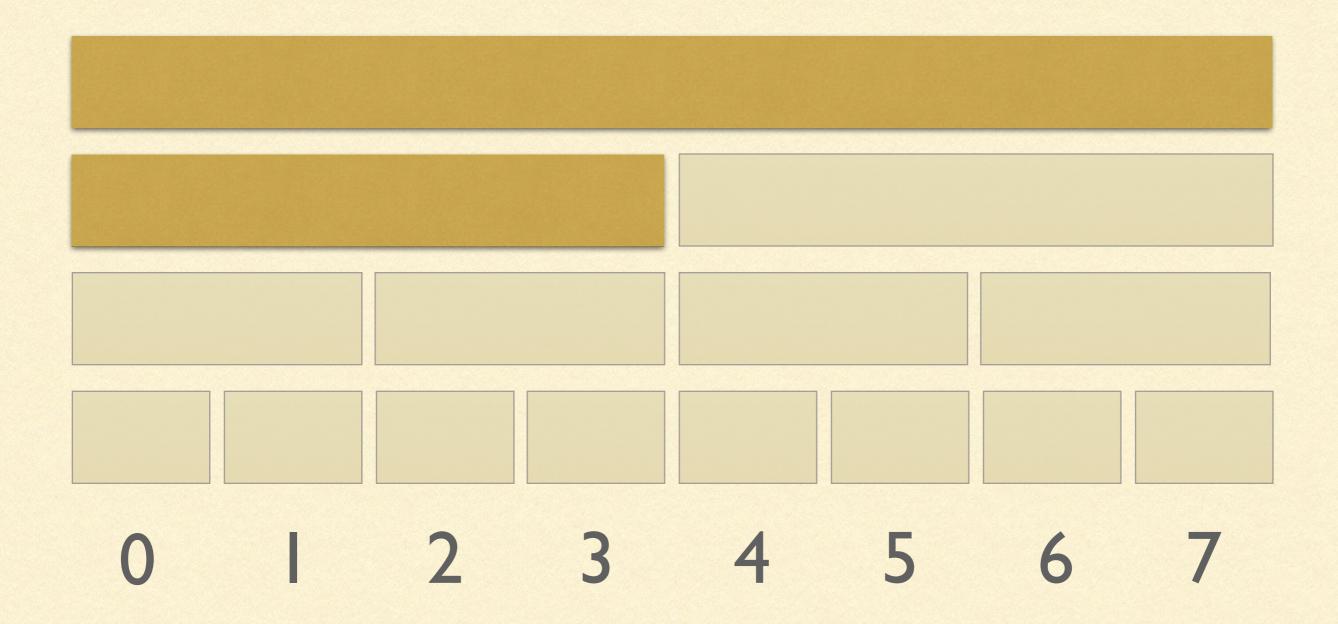
#### "差の要素"に5を追加/削除するときの 更新対象



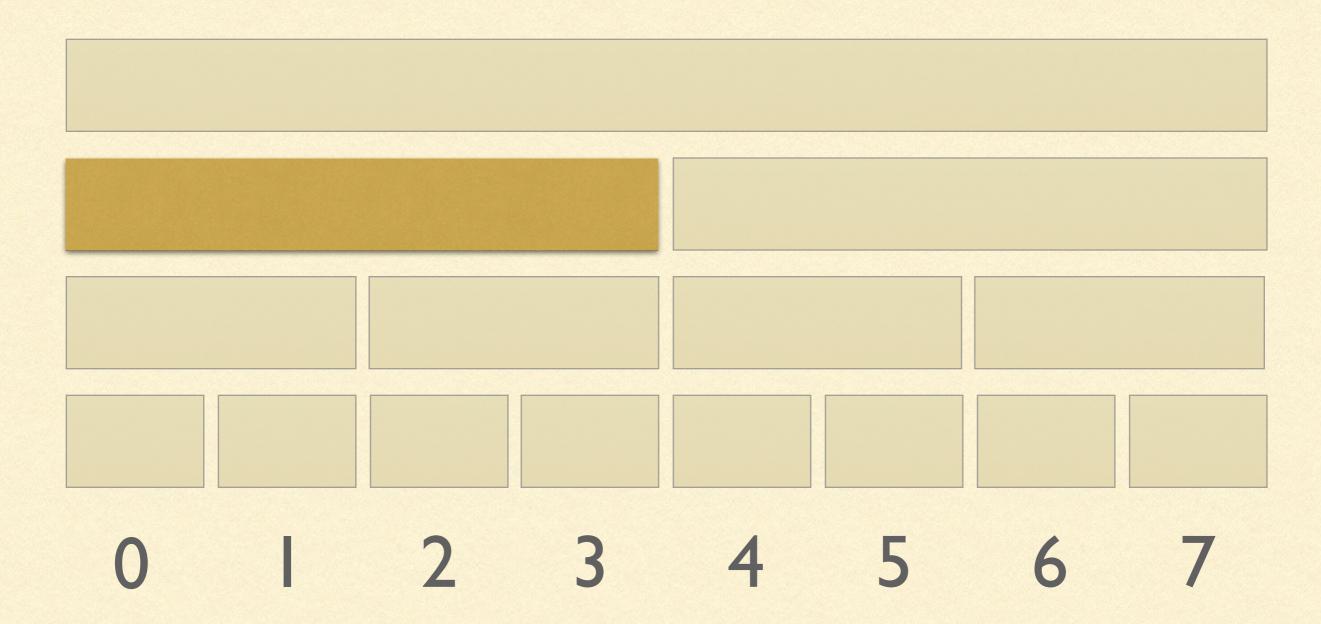
#### 「小さい方からX個の合計」を求める



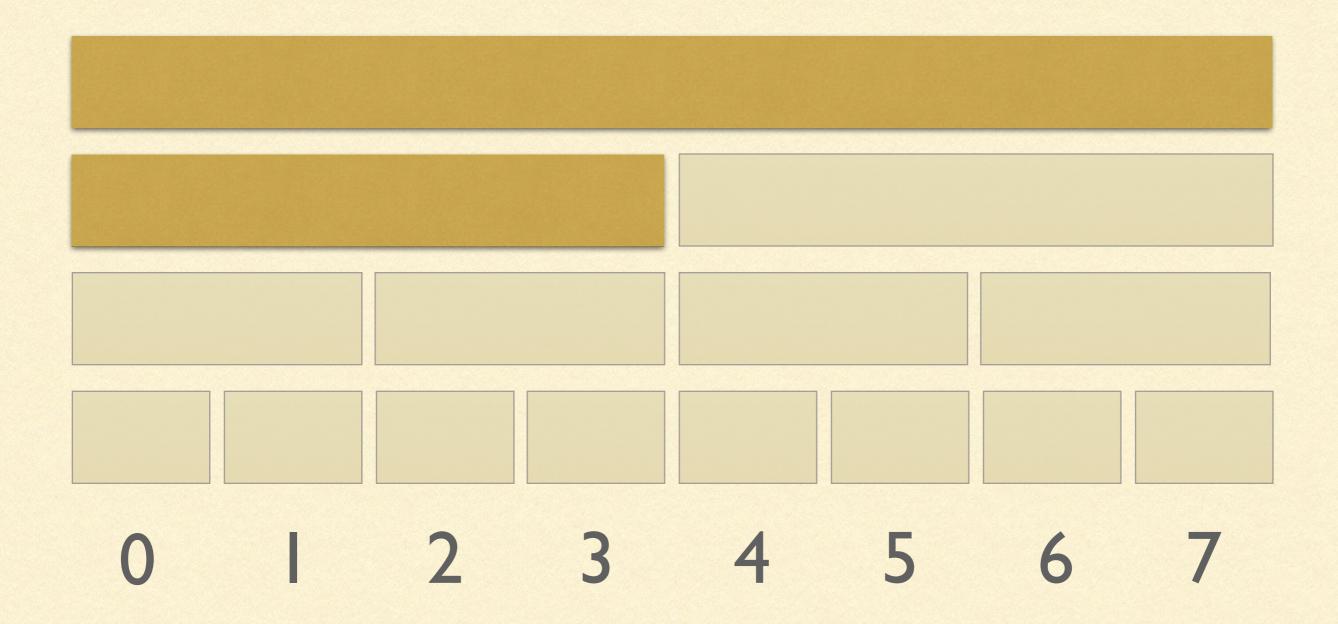
#### 左の子 (0~3) がX個以上持っていれば、



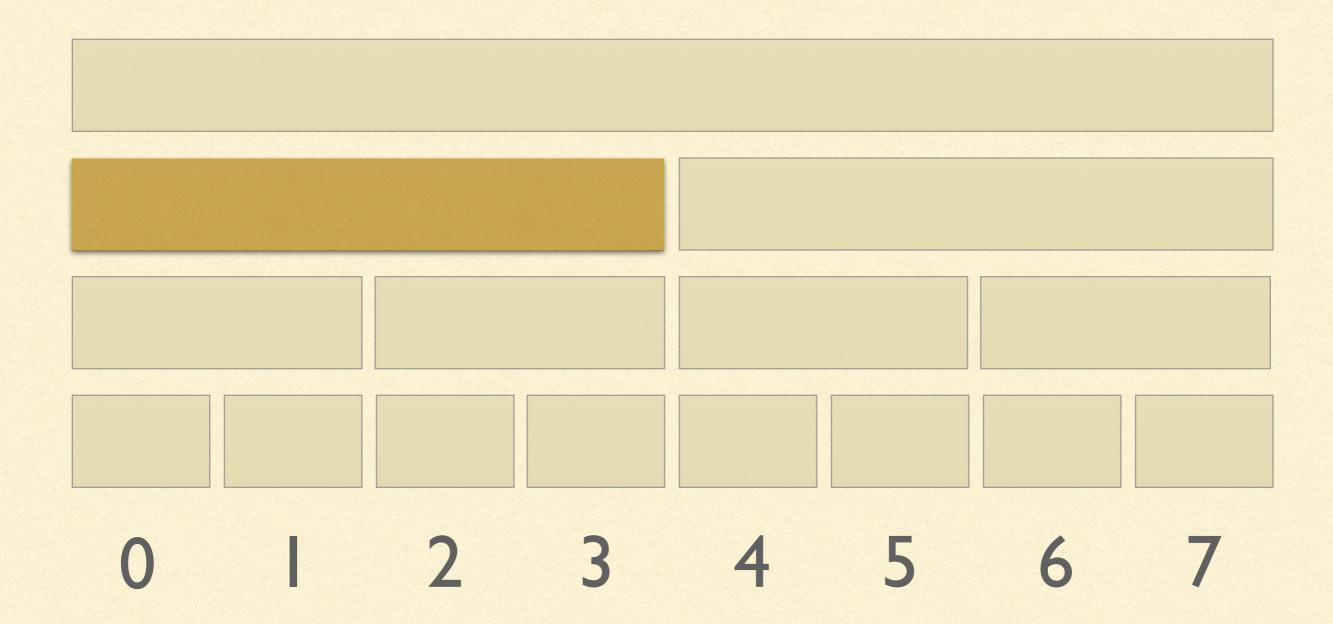
左の子(0~3)がX個以上持っていれば、 再帰的に左の子より下を引き続き見る



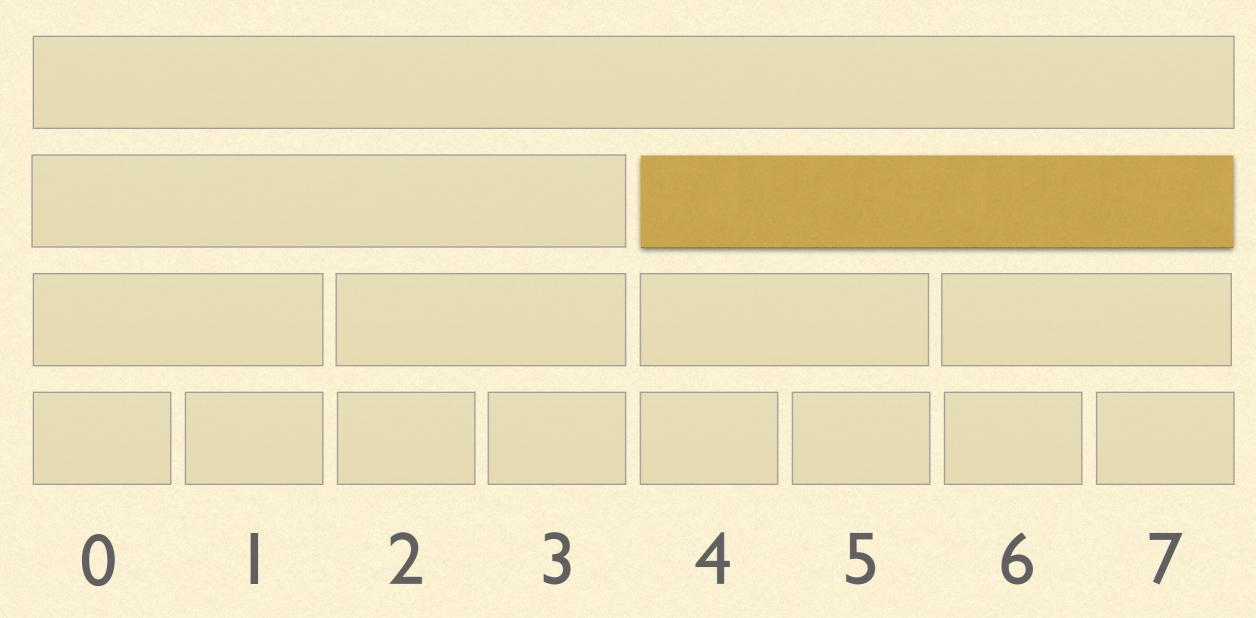
#### 左の子 (0~3) がX個未満 (Y個) であれば、



左の子 (0~3) がX個未満 (Y個) であれば、 左の子 (0~3) の合計値は必ず使用し、



左の子 (0~3) がX個未満 (Y個) であれば、 左の子 (0~3) の合計値は必ず使用し、 右の子 (4~7) の小さい方からX-Y個を取得



### 問題口 満点解法 (別解)

■ "差の要素"の小さい方からn-k-i個の和が必要になるので、

## 問題口 満点解法 (別解)

- "差の要素"の小さい方からn-k-i個の和が必要になるので、
- n-k-i個以下のmultisetと、 n-k-i個超のmultisetの2つを用意する
- "差の要素"の追加・削除に応じて、 2つのmultiset間でやりとりする。

### ありがとうございました!