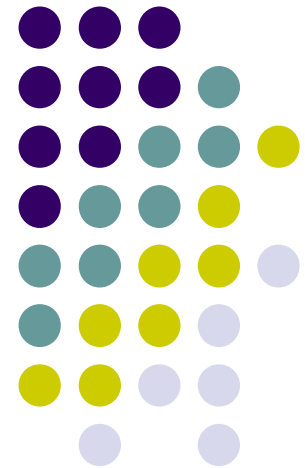
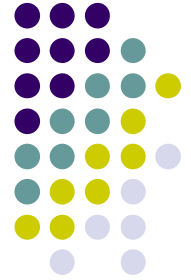


# ヒープ



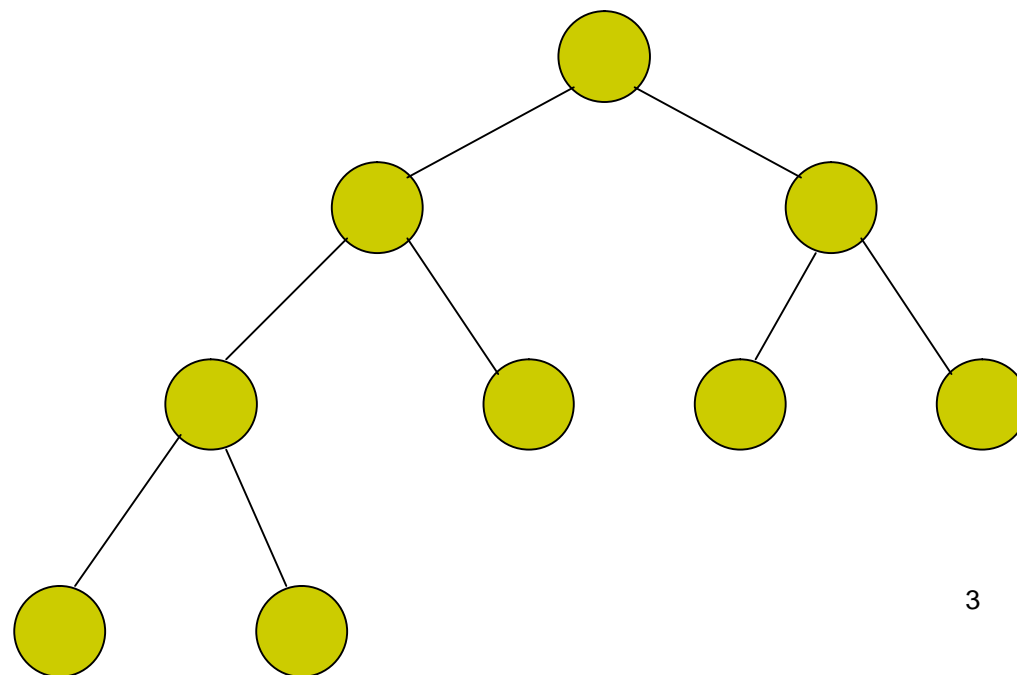
# ヒープとは何か

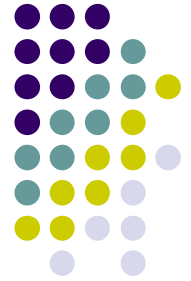




# ヒープとは何か

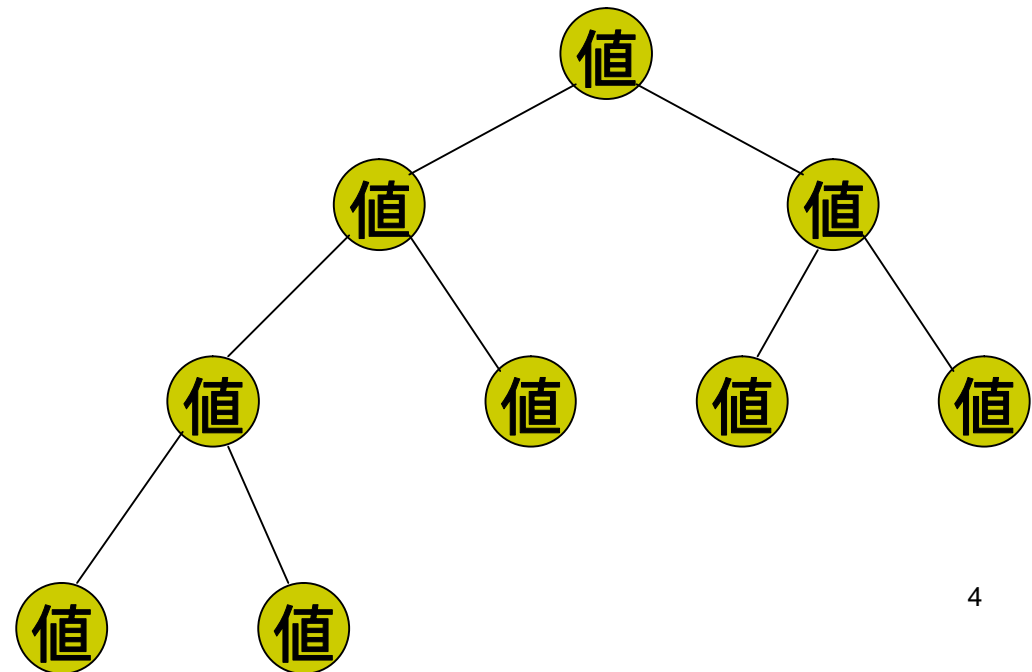
- データ構造に二分木を採用している。

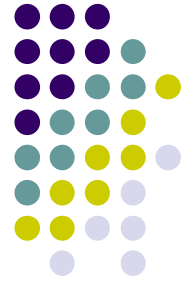




# ヒープとは何か

- データ構造に二分木を採用している。
- それぞれの頂点は値を持っている。

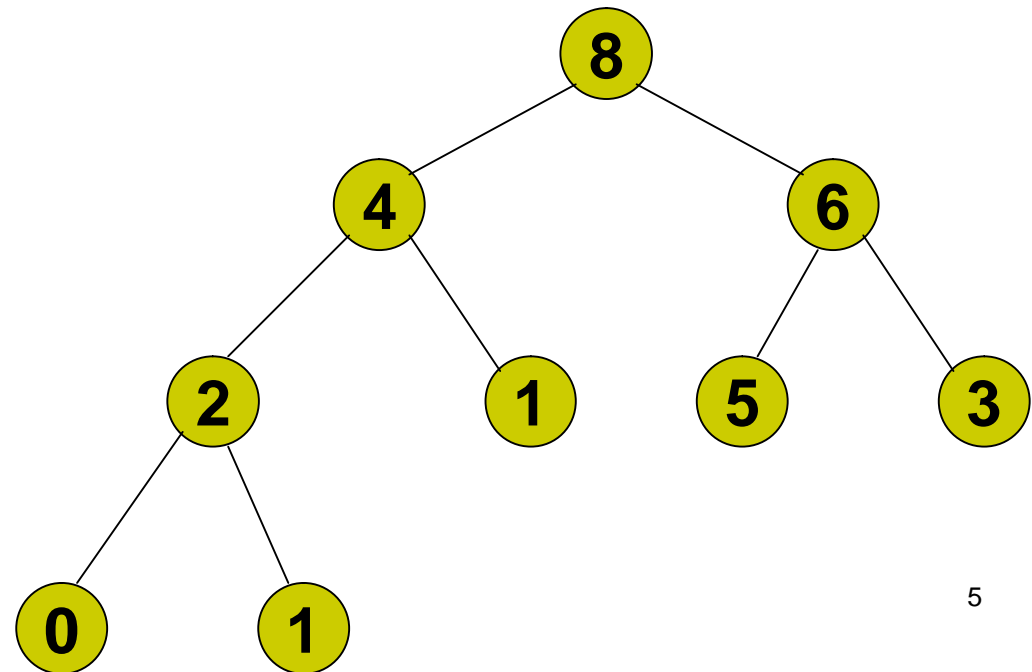


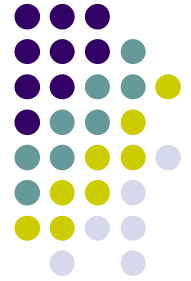


# ヒープとは何か

- データ構造に二分木を採用している。
- それぞれの頂点は値を持っている。
- 親の値 子の値 (Maximum Heap)

Maximum Heap

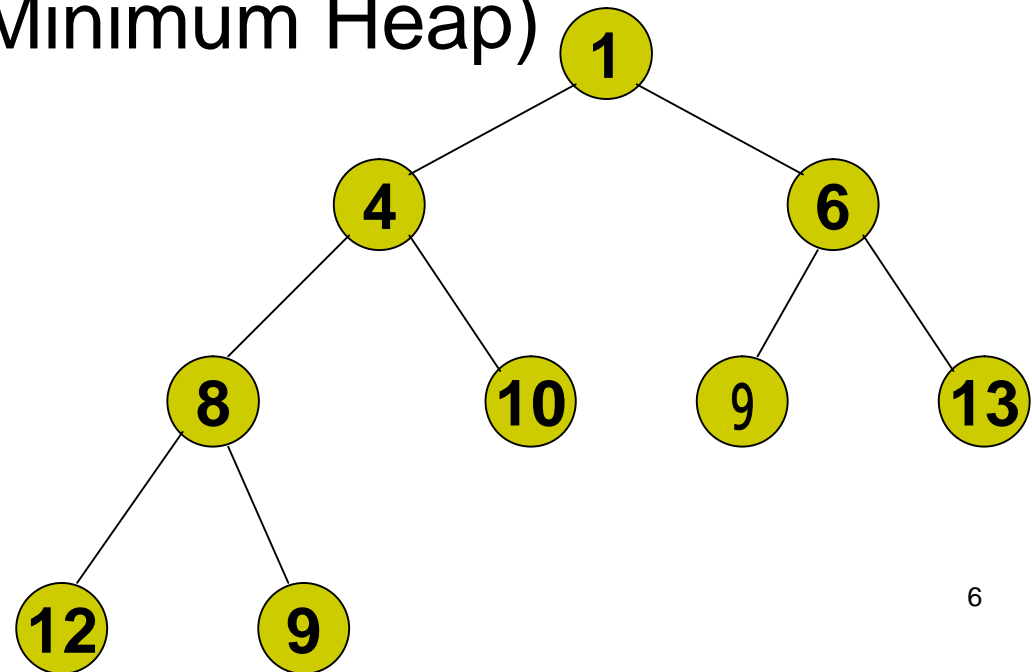




# ヒープとは何か

- データ構造に二分木を採用している。
- それぞれの頂点は値を持っている。
- 親の値 子の値 (Maximum Heap)
- 親の値 子の値 (Minimum Heap)

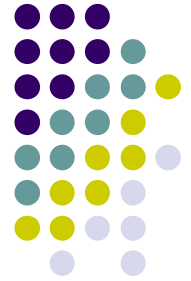
Minimum Heap





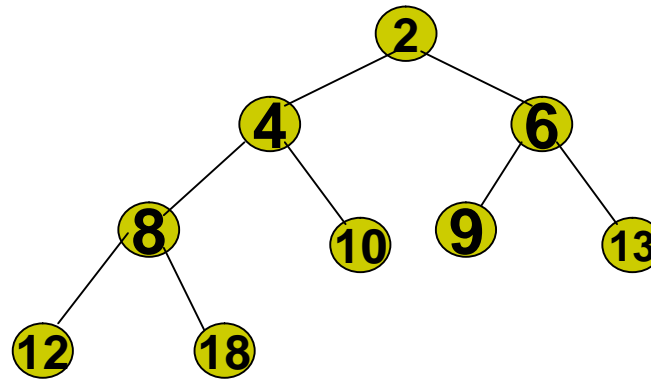
# ヒープとは何か

- データ構造に二分木を採用しているが、マシンの中では一次元配列に値を保存している。



# ヒープの頂点と配列の場所の対応

このヒープは



配列でこう表される

A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
2	4	6	8	10	9	13	12	18





## ヒープを使うことの意義

- 値の挿入、先頭の値の削除の計算量が少ない。  
( $\log n$ )



## ヒープを使うことの意義

- 値の挿入、先頭の値の削除の計算量が少ない。  
( $\log n$ )
- さらに、先頭の値は常に最大(もしくは、最小)



## ヒープを使うことの意義

- 値の挿入、先頭の値の削除の計算量が少ない。  
( $\log n$ )
- さらに、先頭の値は常に最大(もしくは、最小)

➔リアルタイムで値の挿入や削除を頻繁に行い、  
かつ最大(最小)の値が何なのかを知りたいとき、  
ヒープを使うとよい。

(プリンターのジョブ管理, OSのメモリ管理等)

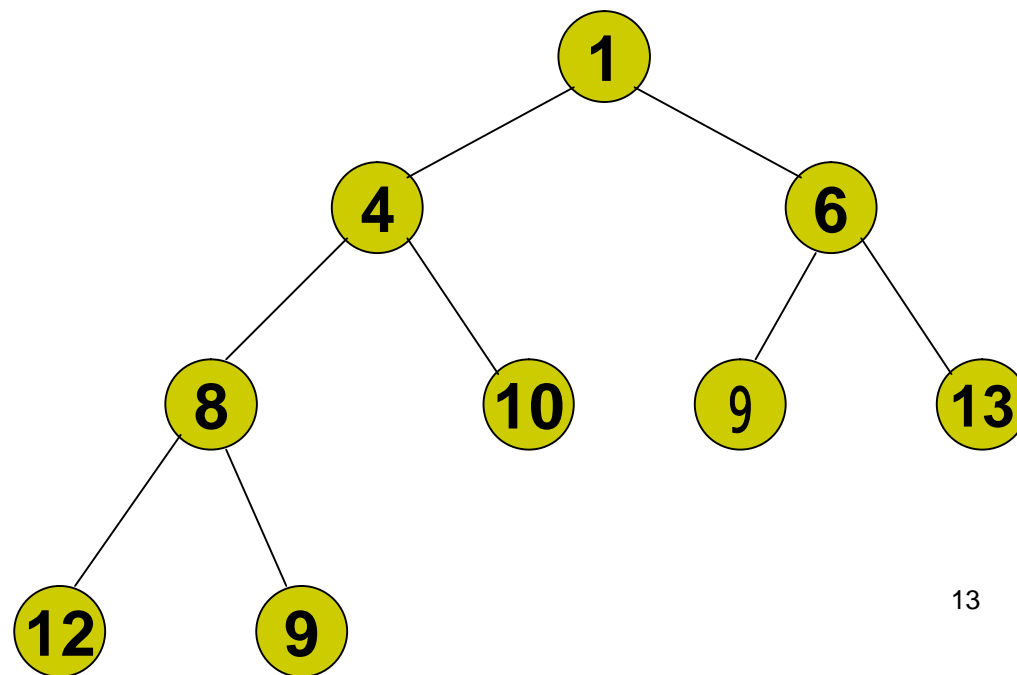
# 値の挿入

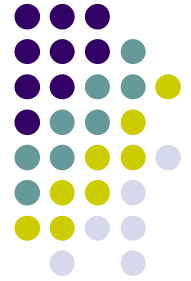




# 値の挿入

- このヒープに値3を挿入してみる。



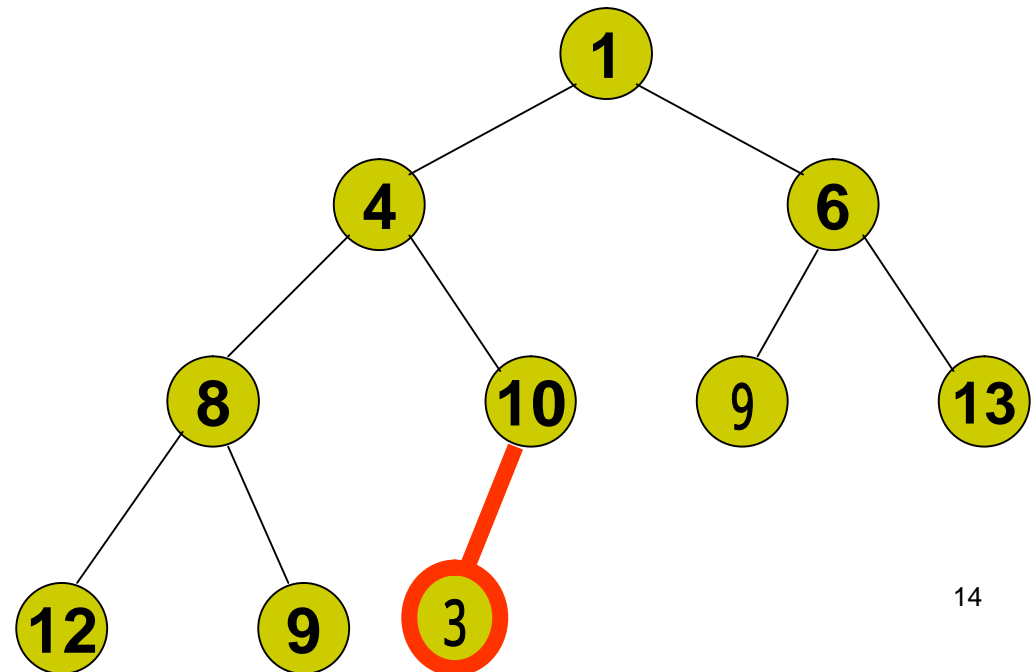


# 値の挿入

- STEP1

$A[10] = 3;$

→ 配列の先に3が追加される。





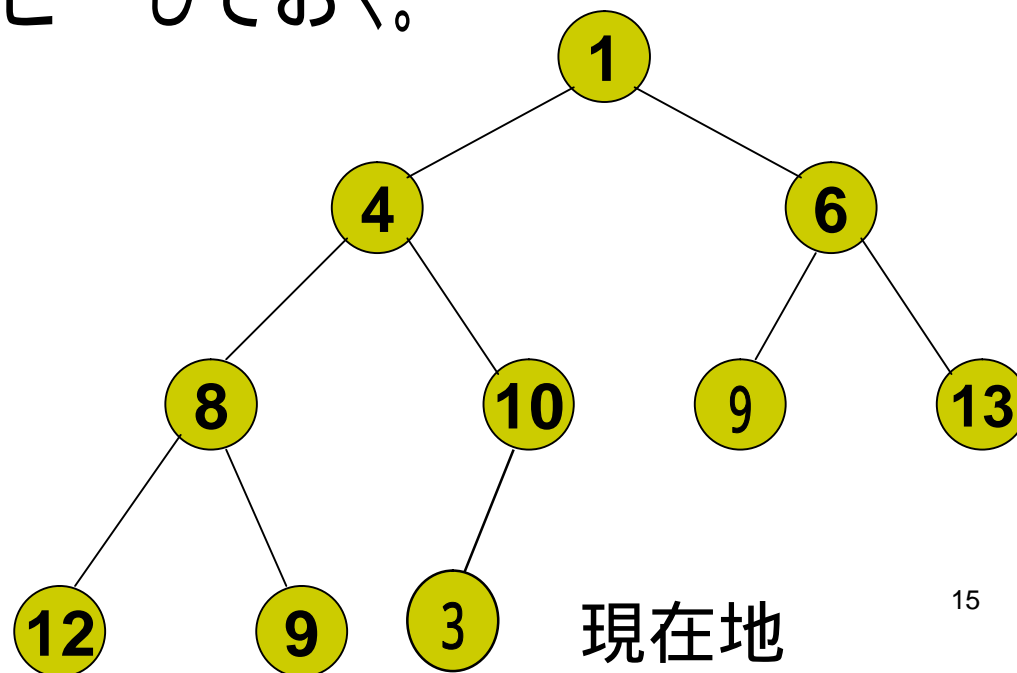
# 値の挿入

- STEP 2

$v = A[10];$

→  $A[10]$ はその後上書きされるので  
変数  $v$  に値をコピーしておく。

$v$  3





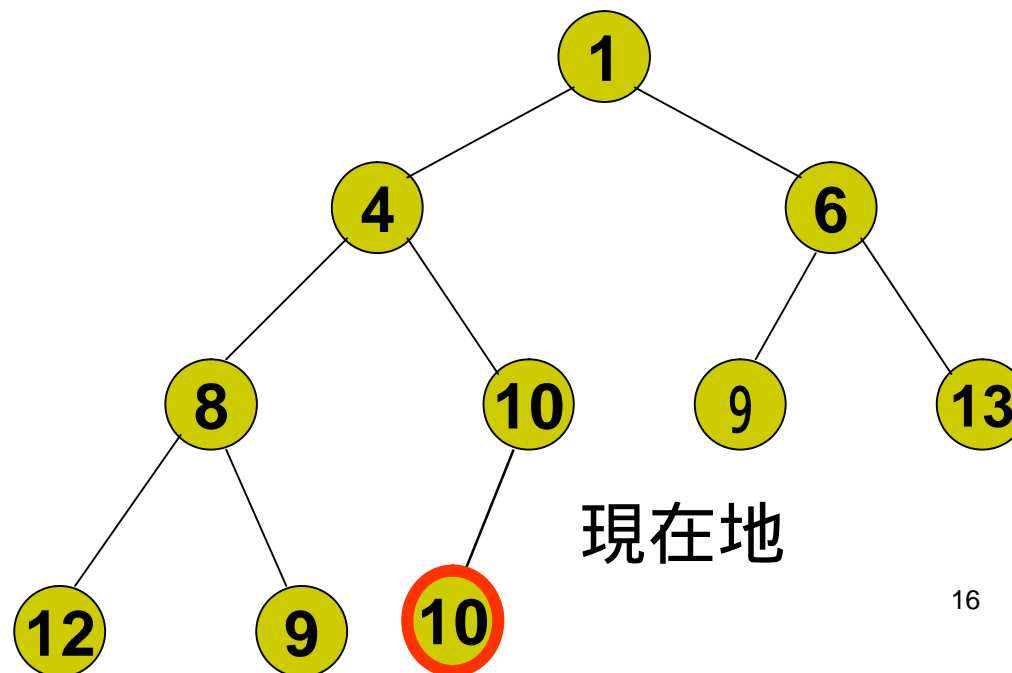
# 値の挿入

- STEP3

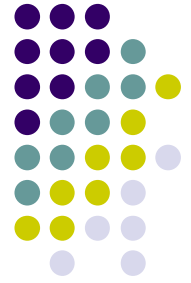
値 $v$ と $A[5]$ を比較する。

→  $v < A[5]$ であるので子の値を親の値で上書き。  
現在地を親の場所に移す。

$v$  3







# 値の挿入

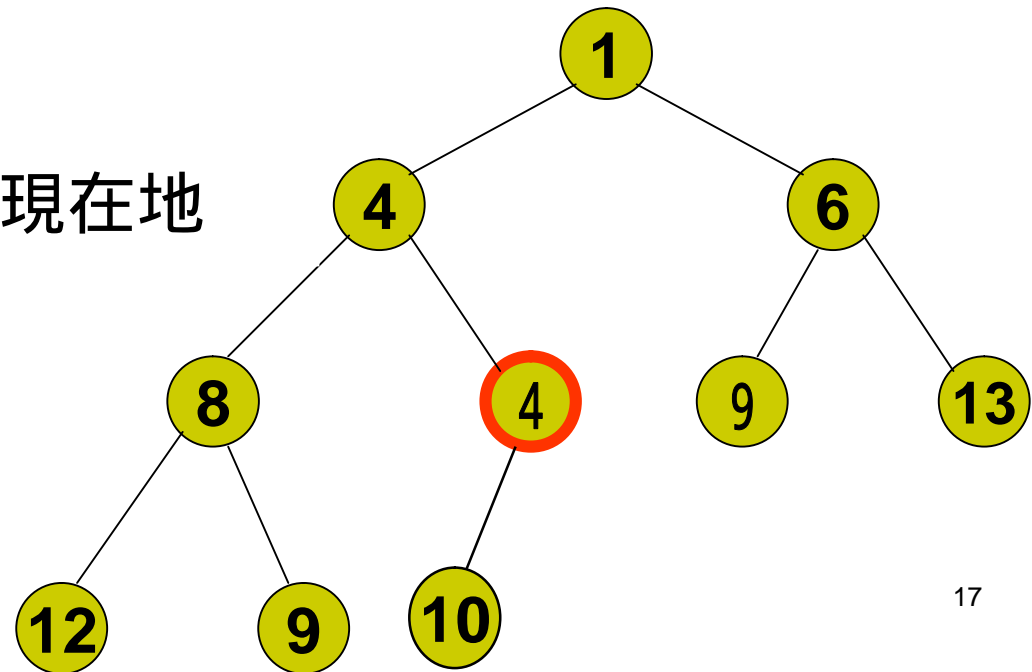
- STEP4

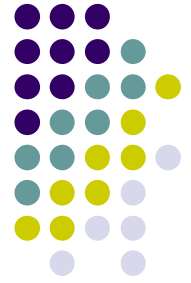
値 $v$ と $A[2]$ を比較する。

→  $v < A[2]$ であるので子の値を親の値で上書き。  
現在地を親の場所に移す。

$v$  3

現在地



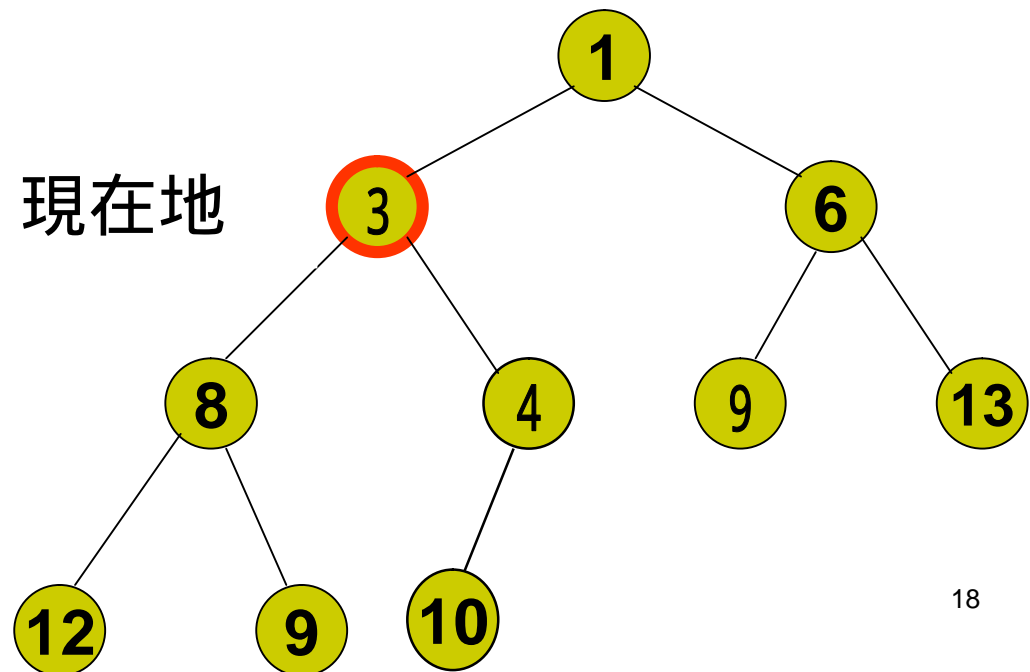


# 値の挿入

- STEP5

値 $v$ と $A[1]$ を比較する。

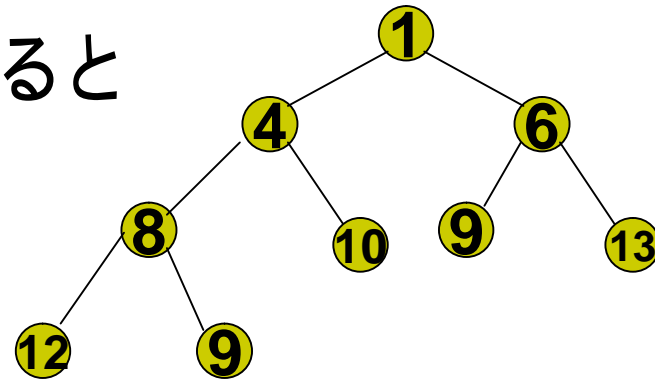
→  $v > A[2]$ であるので現在地の値を $v$ で上書き。  
これで終了。



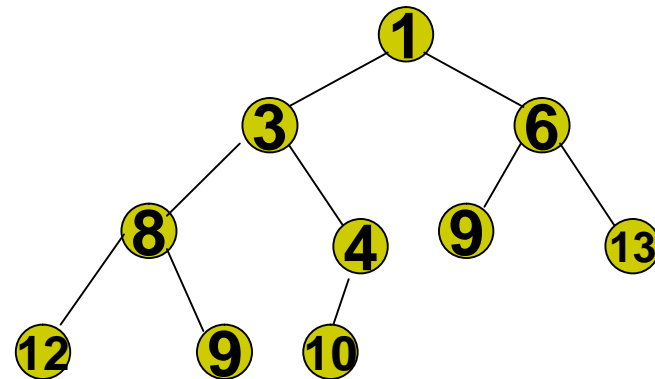


# 値の挿入

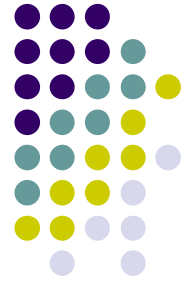
このヒープに3を挿入すると



こうなる



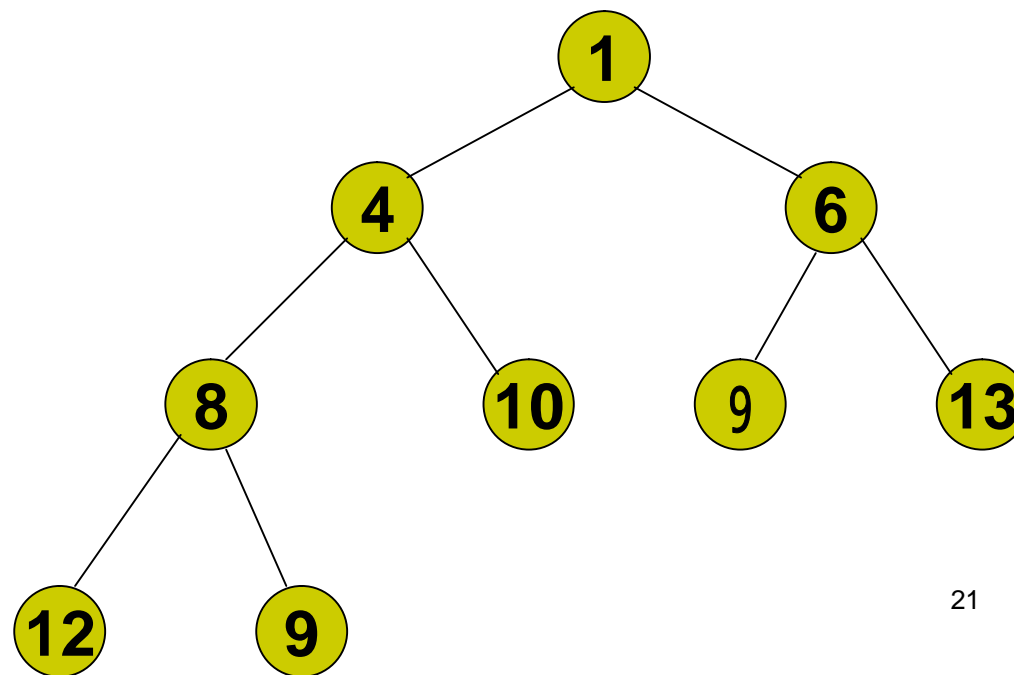
# 先頭の値の削除





# 先頭の値の削除

- このヒープの先頭の値を削除する。





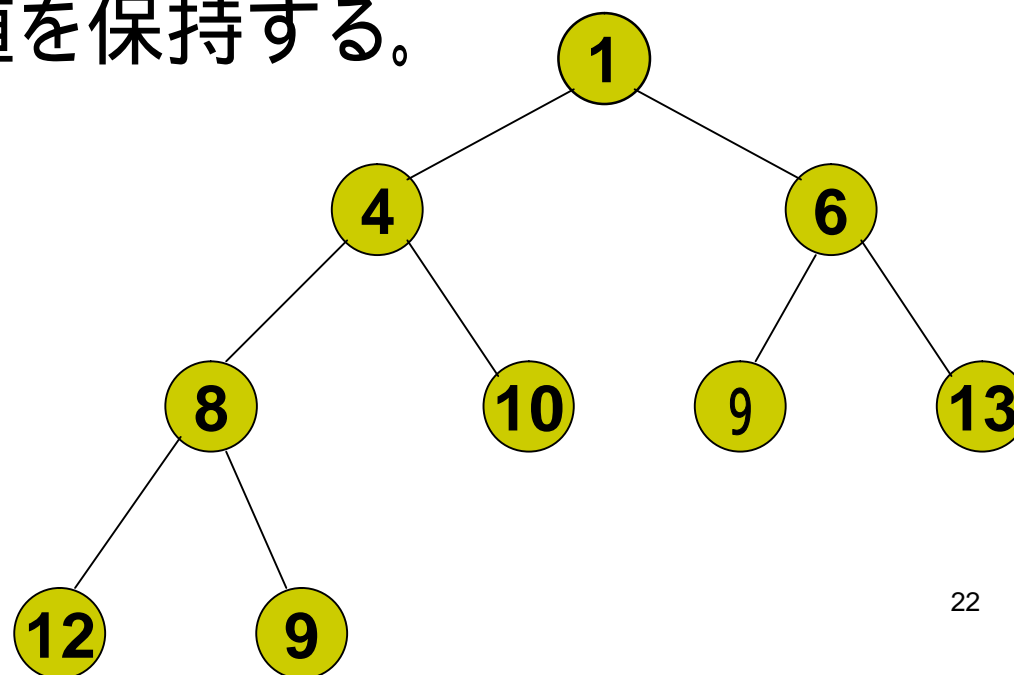
# 先頭の値の削除

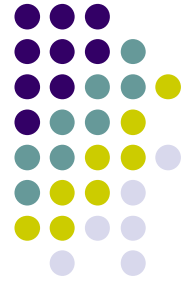
- STEP1

ret=A[1];

→A[1]は上書きされるので  
変数retに値を保持する。

ret **1**





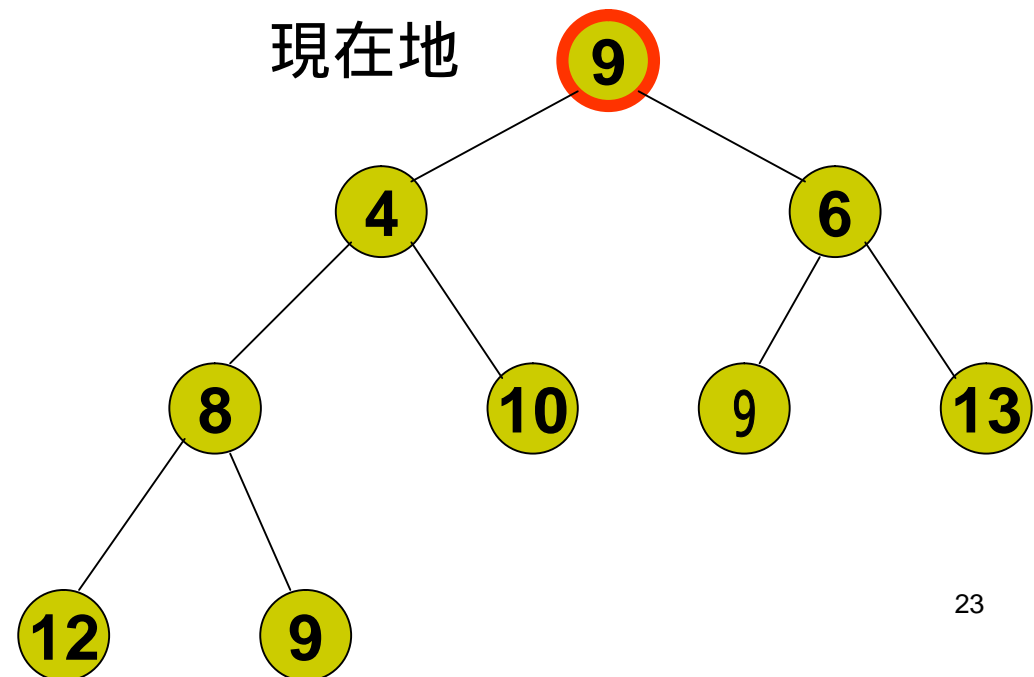
# 先頭の値の削除

- STEP2

$A[1]=A[n];$

→ ヒープの一番後ろの値を先頭に入れる。

ret ①





# 先頭の値の削除

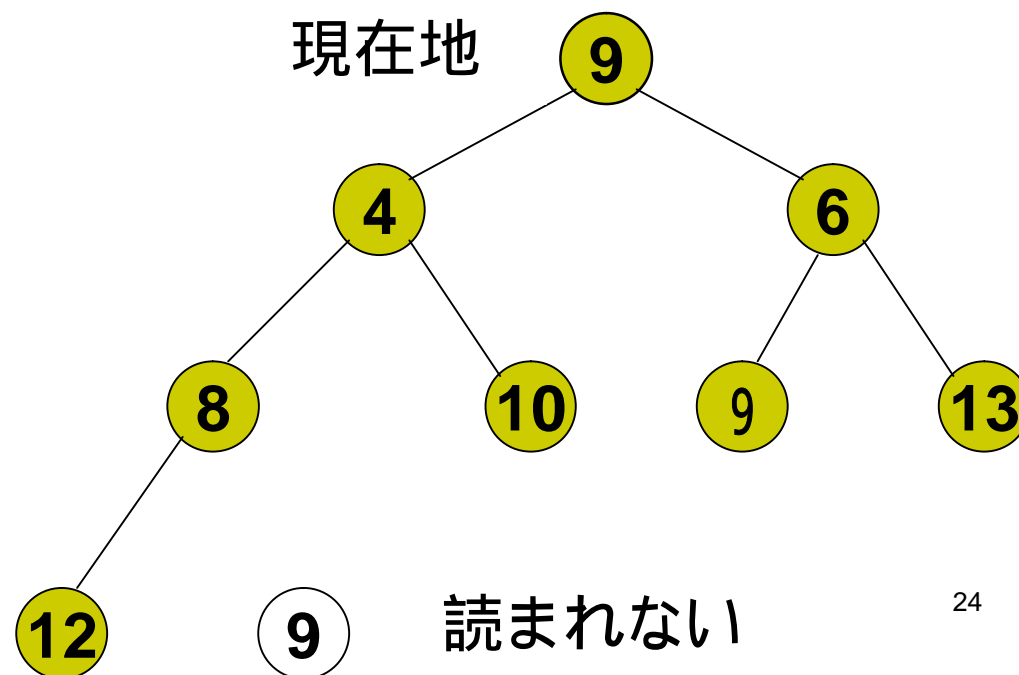
- STEP 3

$n--;$

→ ヒープの要素数を一個減らす。

ヒープの一番後ろの値は今後読み込まれない。

ret ①







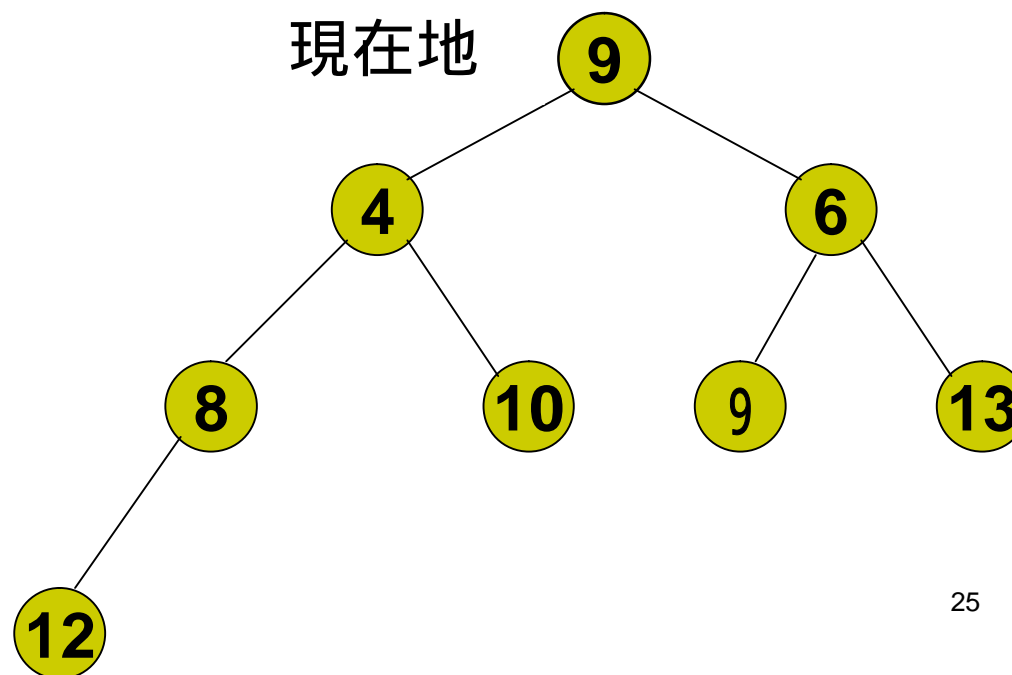
# 先頭の値の削除

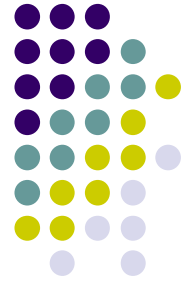
- STEP 4

$v = A[1];$

→  $A[1]$ は上書きされるので変数 $v$ に値を保持する。

ret ①  
v ⑨





# 先頭の値の削除

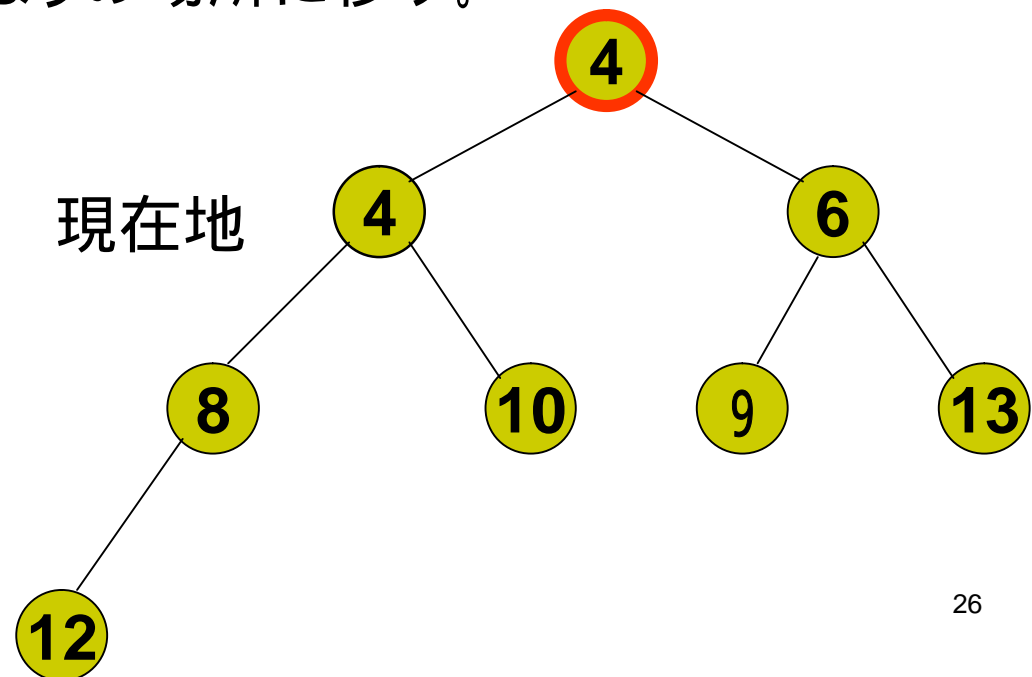
- STEP5

値A[2]とA[3]を比較する。

➔ 現在地の値を小さいほうの値で上書き。

現在地を小さいほうの場所に移す。

ret ①  
v ⑨





# 先頭の値の削除

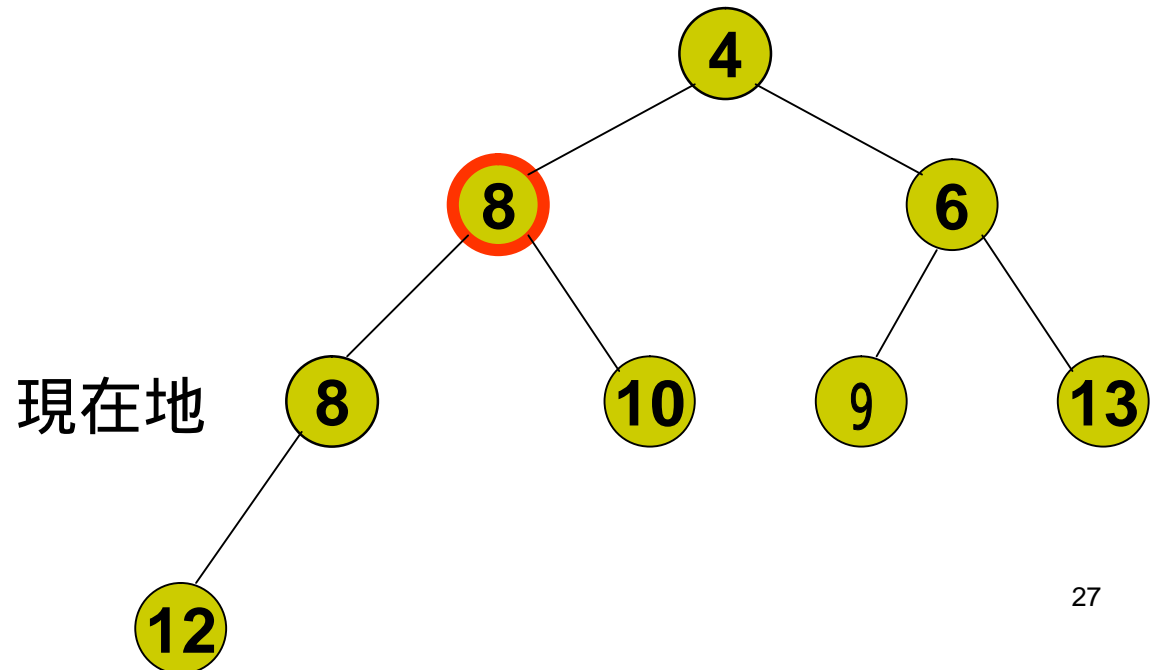
- STEP6

値A[4]とA[5]を比較する。

→ 現在地の値を小さいほうの値で上書き。

現在地を小さいほうの場所に移す。

ret (1)  
v (9)





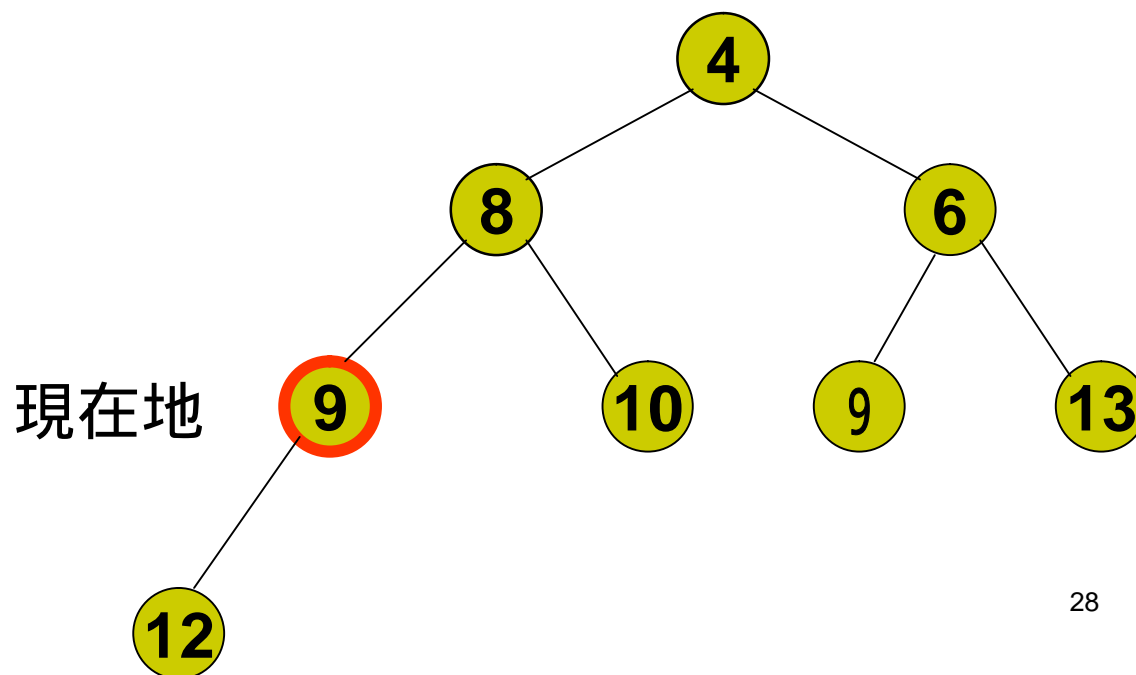
# 先頭の値の削除

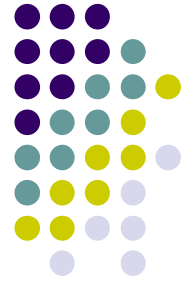
- STEP 7

vと子の値を比較する。

→ 現在地の値をvの値で上書き。  
これで終了。

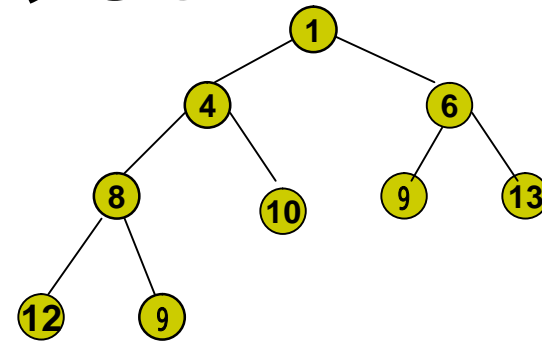
ret (1)  
v (9)





# 先頭の値の削除

このヒープの先頭の値を削除すると



こうなる

