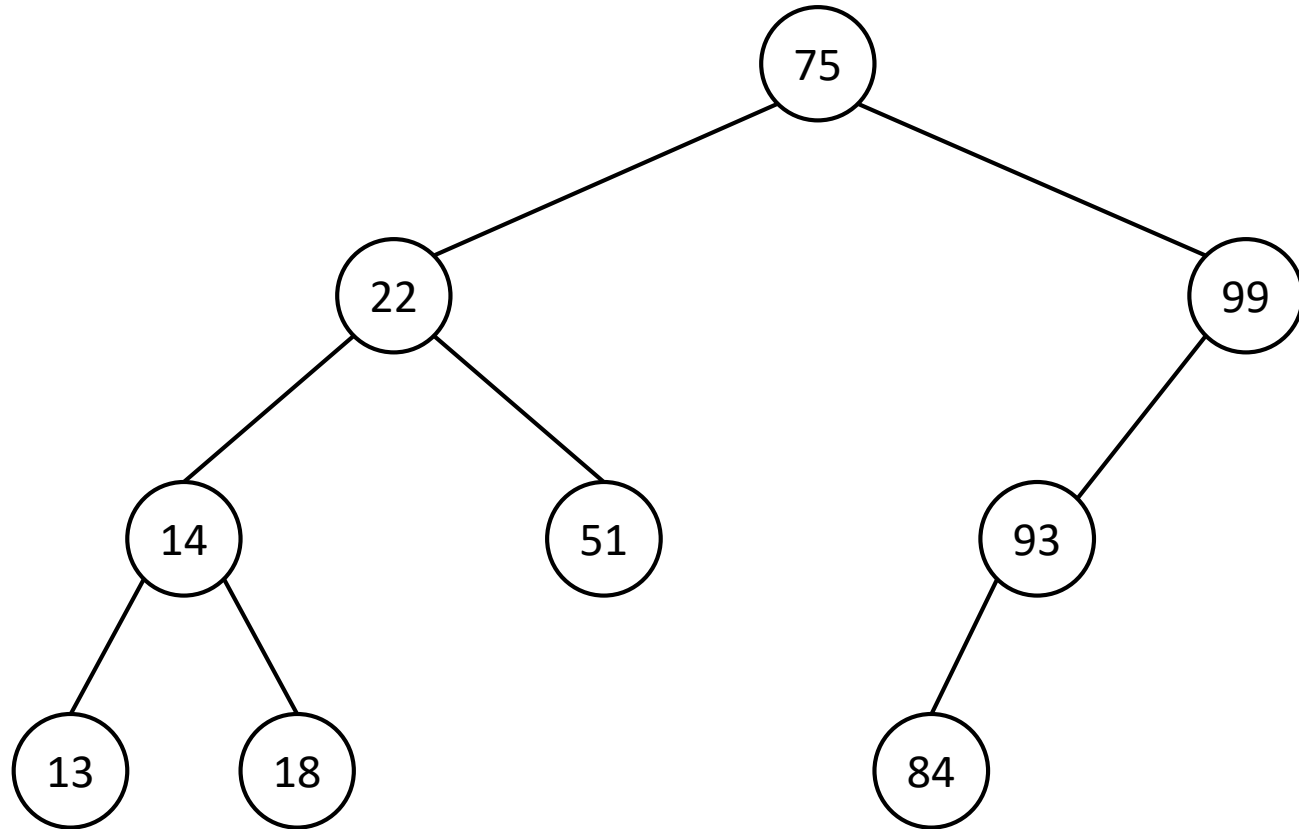


Arbres binaires - Tas

Mohamed Ali KANDI

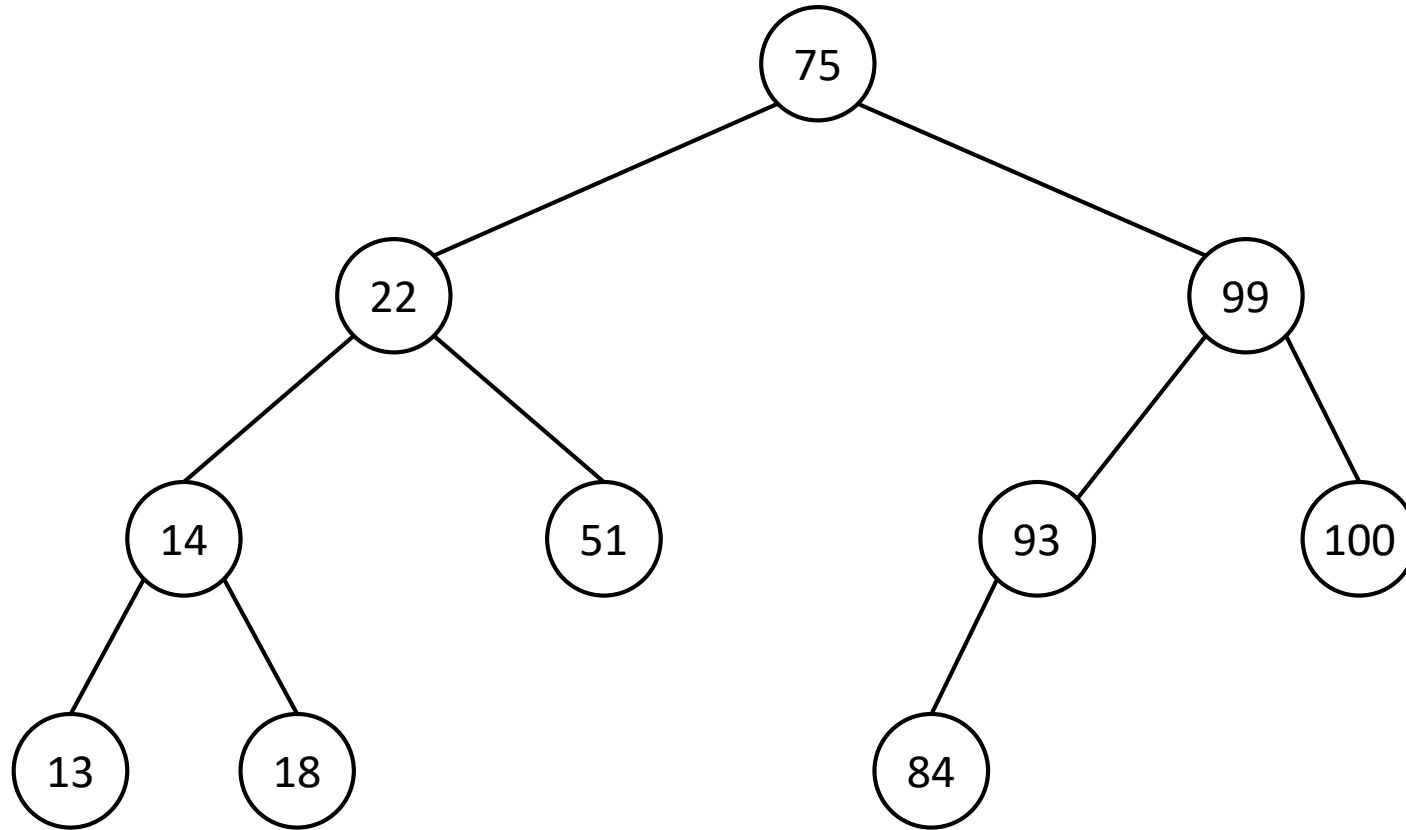
mohamed-ali.kandi@hds.utc.fr

Les arbres de recherche binaires



- Un nœud ne peut avoir que deux fils au maximum.
- Les clés sont ordonnées de la façon suivante:
 - Chaque nœud du sous-arbre gauche a une clé inférieure (ou égale) à celle du nœud considéré.
 - Chaque nœud du sous-arbre droit a une clé supérieure (ou égale) à celle du nœud considéré.

Les AVLs

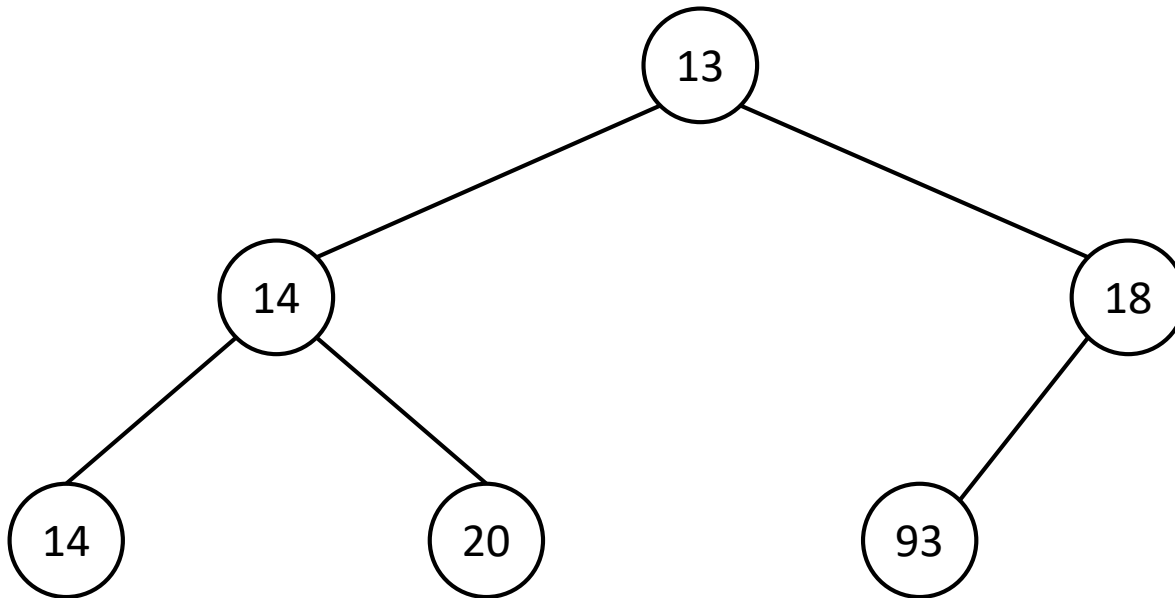


Recherche → $O(\log_2(n))$

- Un nœud ne peut avoir que deux fils au maximum.
- Les clés sont ordonnées de la façon suivante:
 - Chaque nœud du sous-arbre gauche a une clé inférieure (ou égale) à celle du nœud considéré.
 - Chaque nœud du sous-arbre droit a une clé supérieure (ou égale) à celle du nœud considéré.
- Pour tout nœud N :

$$|h(\text{gauche}(N)) - h(\text{droit}(N))| \leq 1$$

Les tas

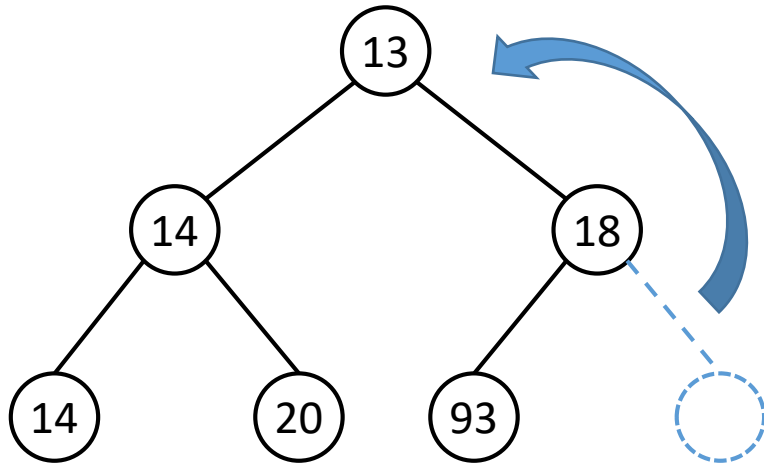


Tas Min

- Un nœud ne peut avoir que deux fils au maximum.
- Tous les niveaux sont totalement remplis, sauf le dernier où les nœuds sont regroupés le plus à gauche possible (arbre parfait).
- $$\begin{cases} \text{Tas Min : Val(Pere)} \leq \text{Val(Fils)} \\ \text{Tas Max : Val(Pere)} \geq \text{Val(Fils)} \end{cases}$$

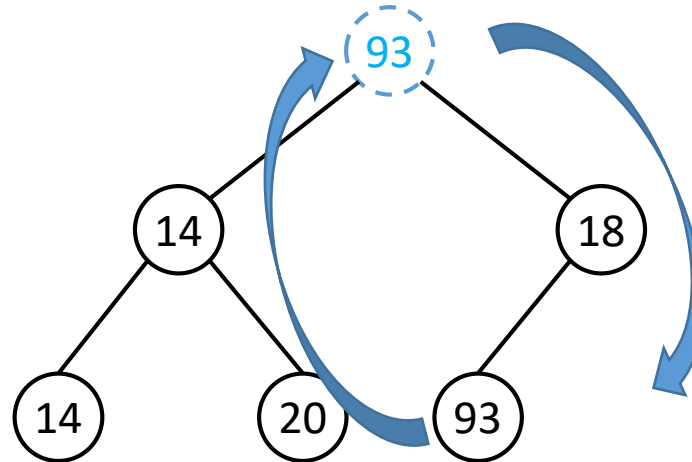
Les tas

Insertion



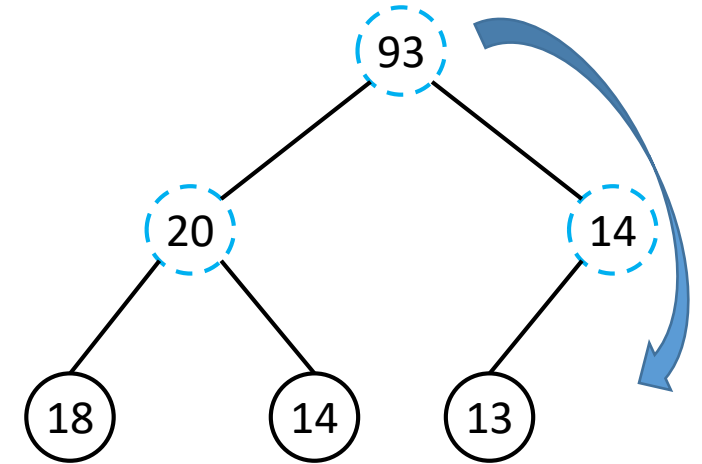
- Insérer à la fin
- Remonter

Suppression (Racine)



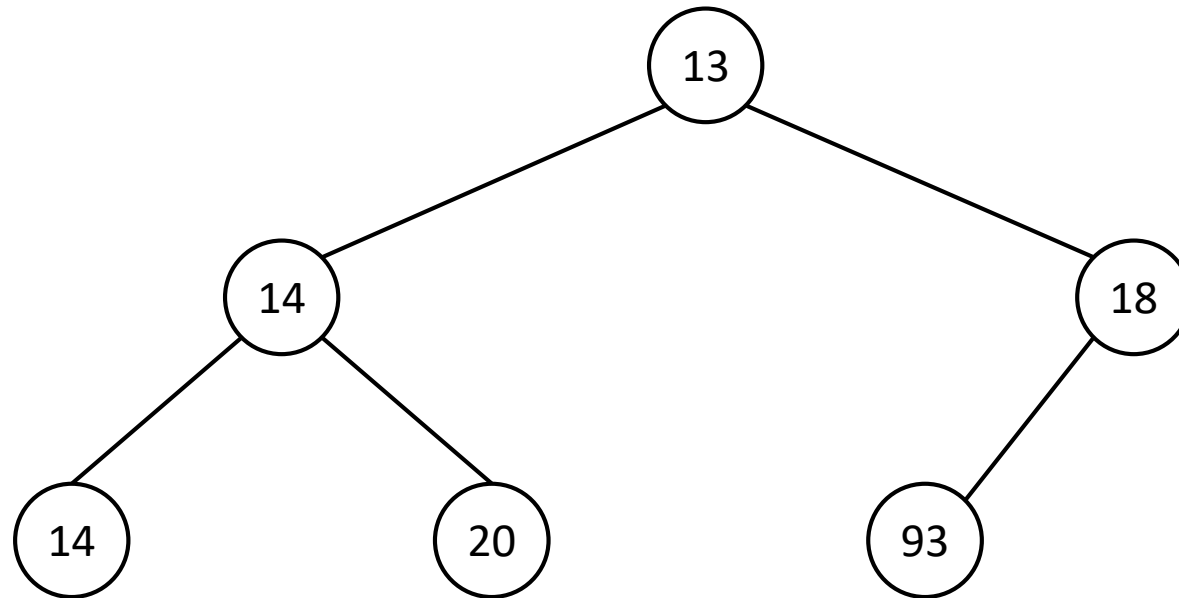
- Remplacer la racine par le dernier élément
- Entasser

Construction



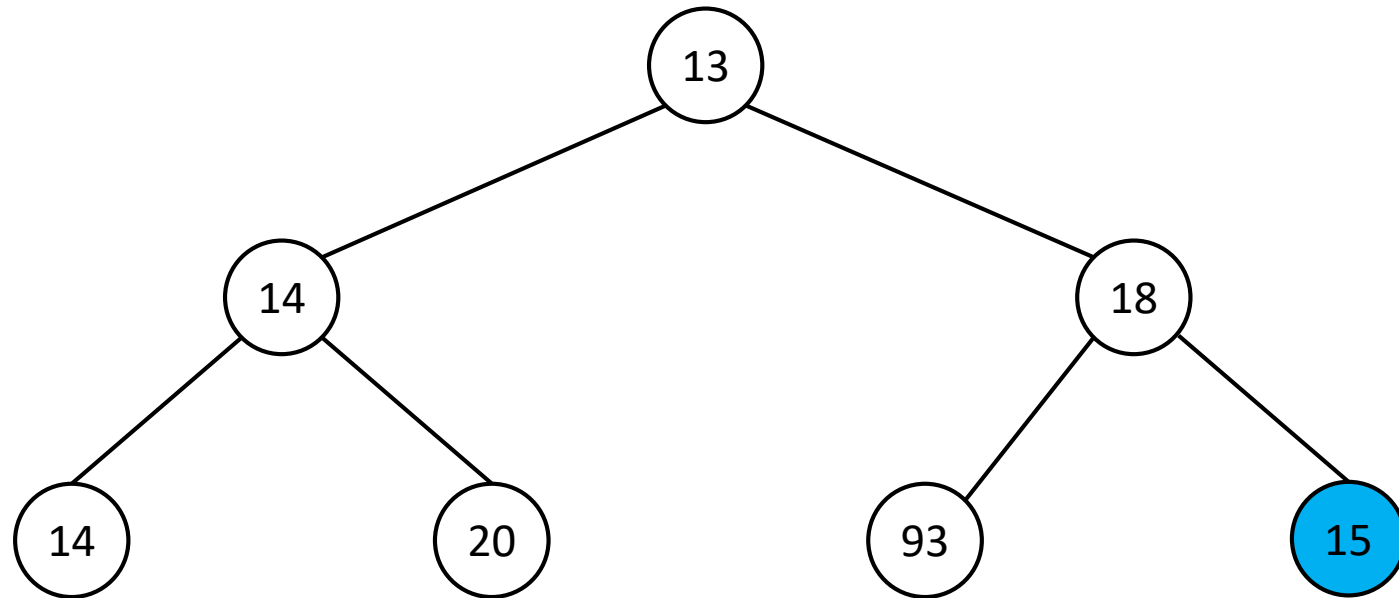
- Entasser tous les éléments sauf les feuilles

Les tas (Insertion)



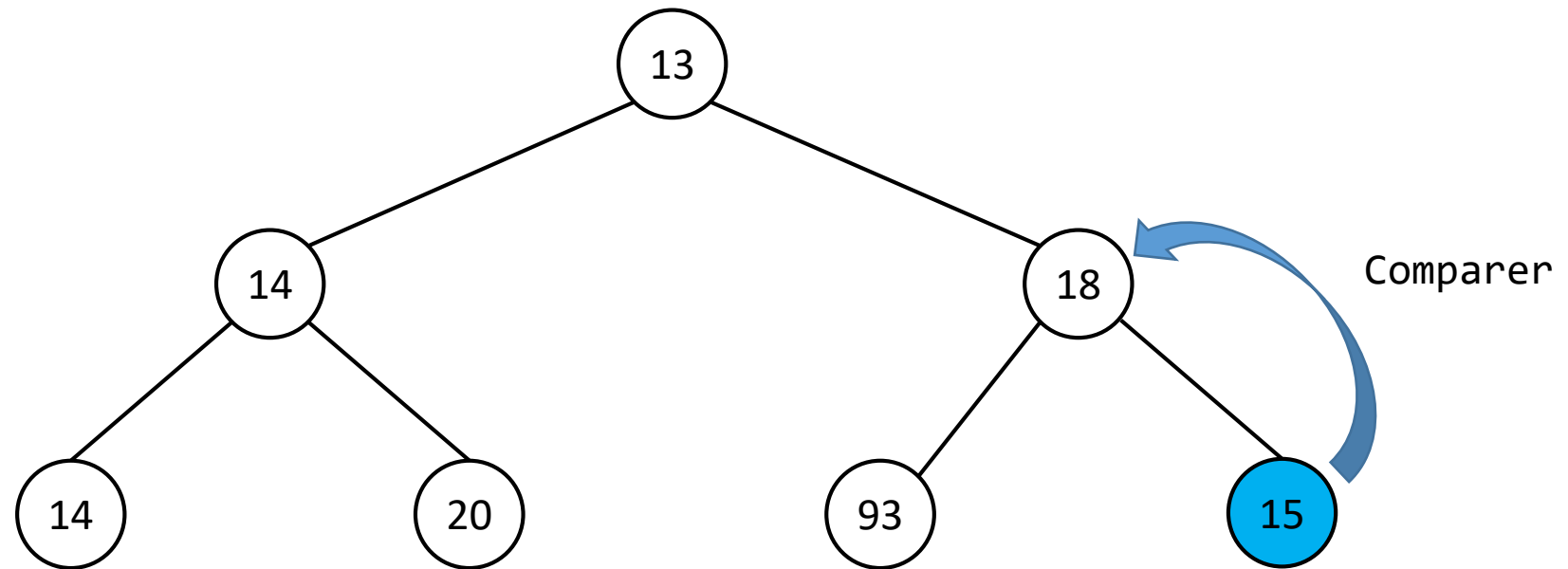
Insérer 15

Les tas (Insertion)



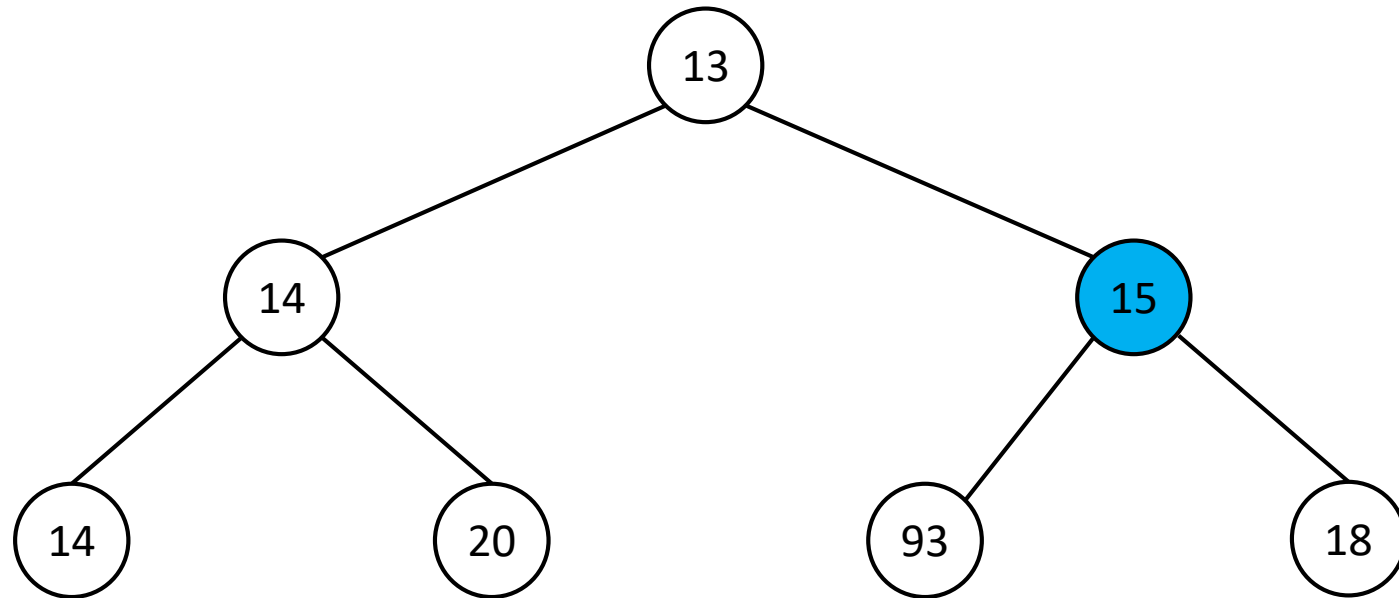
Insérer 15

Les tas (Insertion)



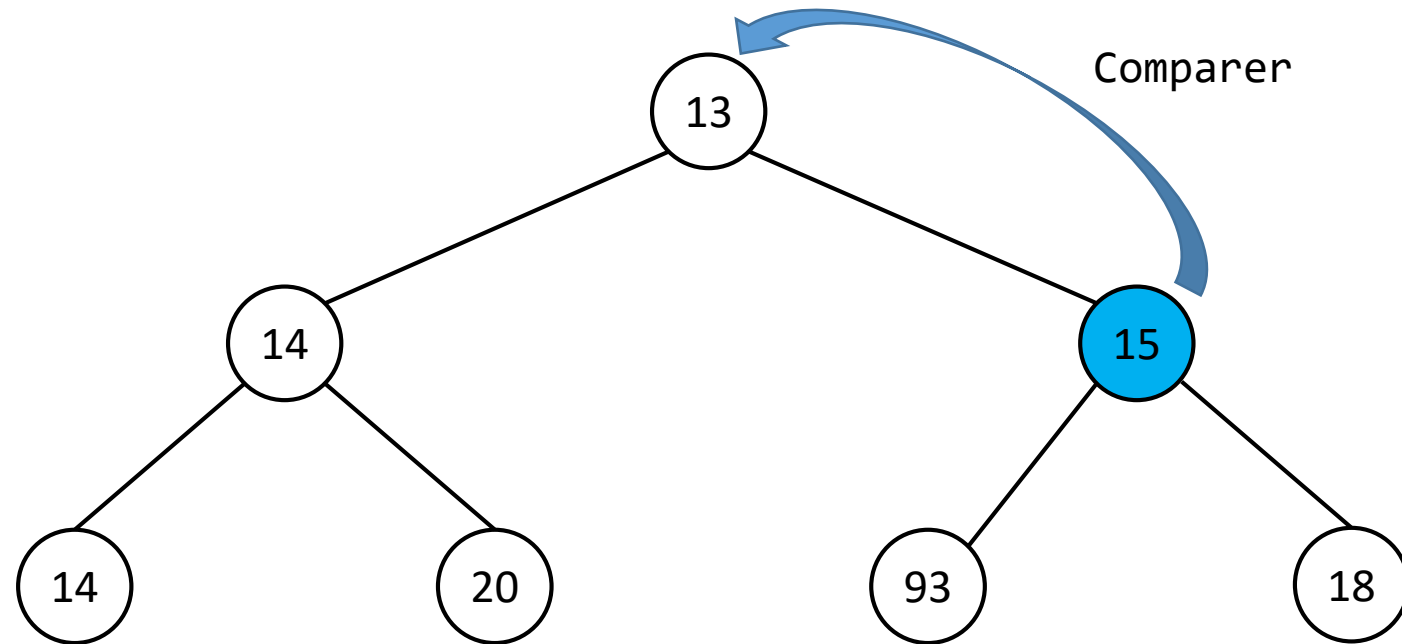
Insérer 15

Les tas (Insertion)



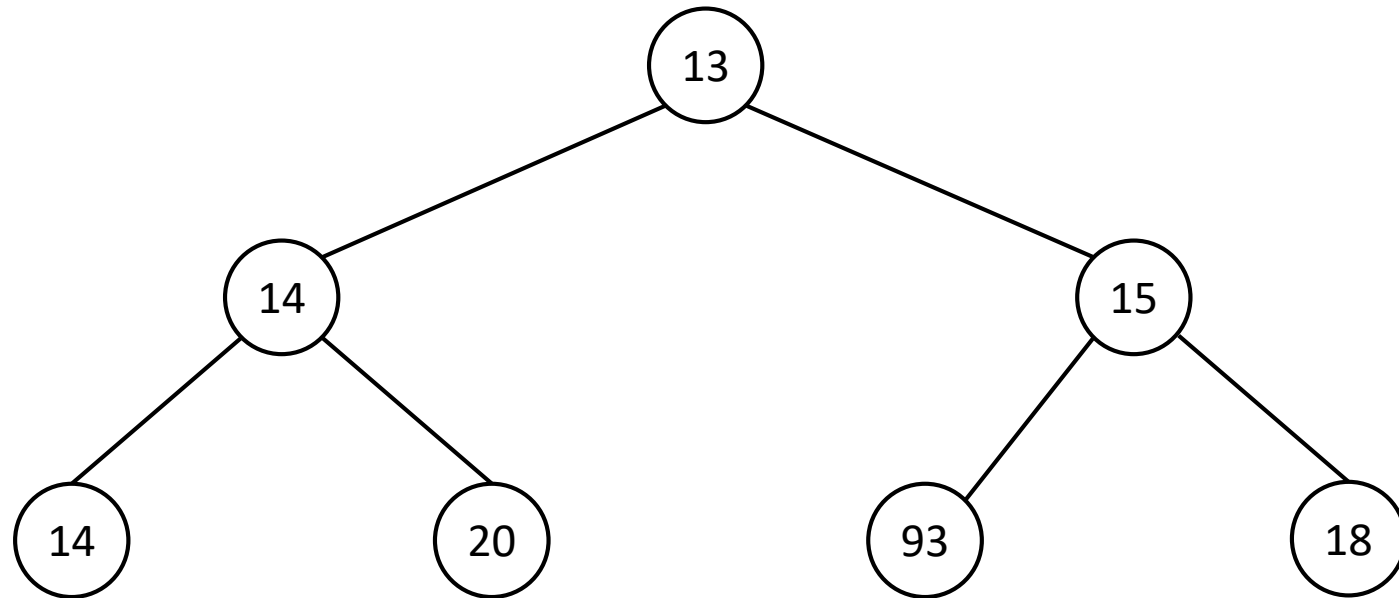
Insérer 15

Les tas (Insertion)



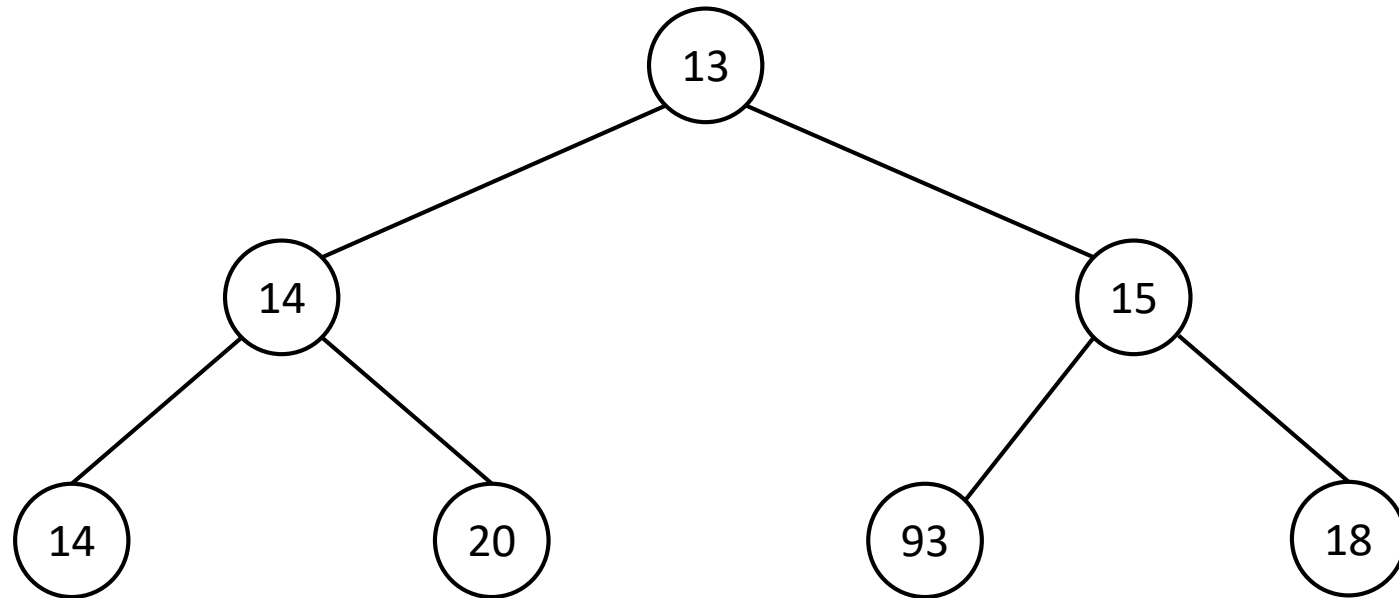
Insérer 15

Les tas (Insertion)

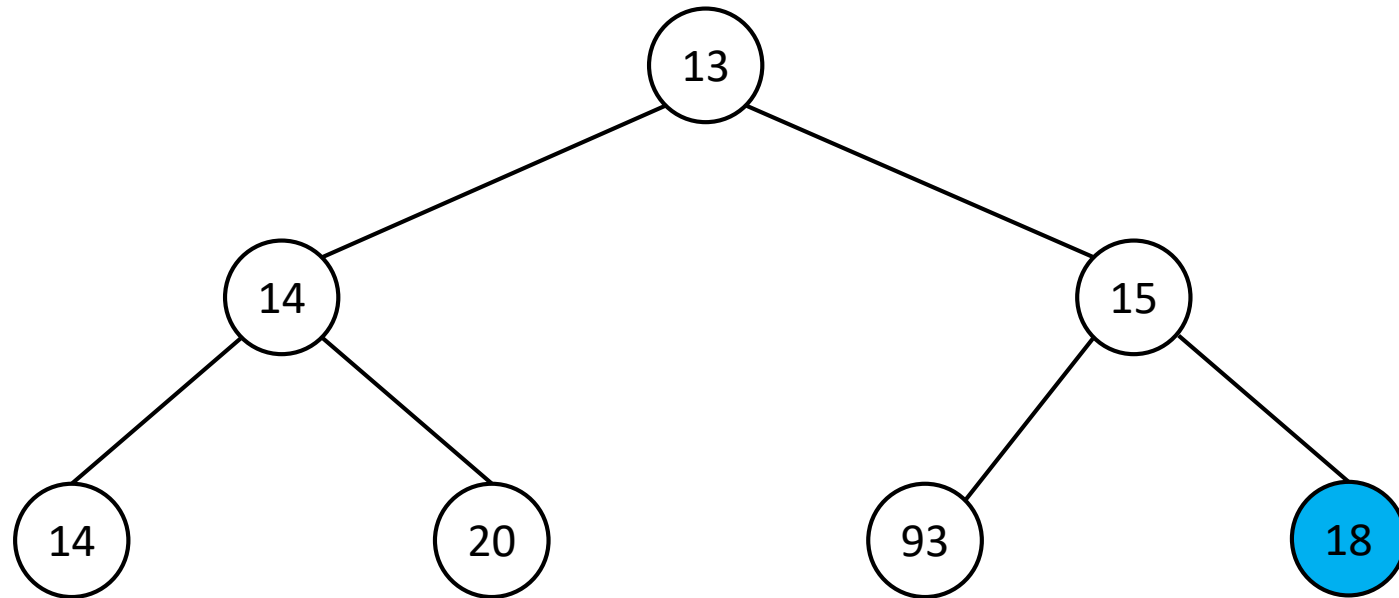


Insérer 15

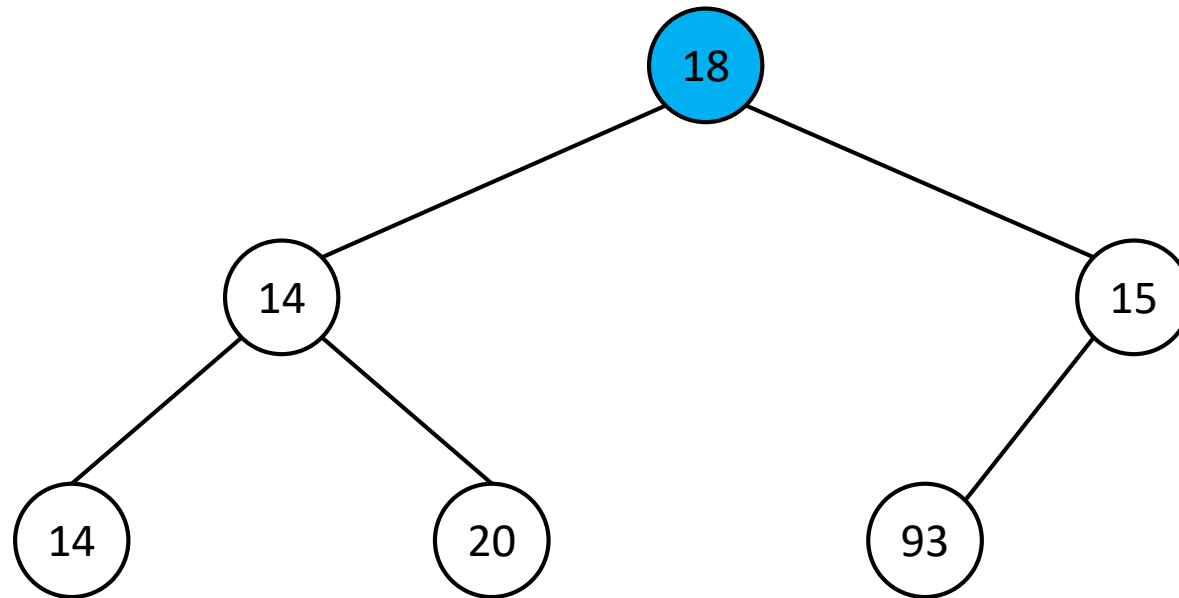
Les tas (Suppression racine)



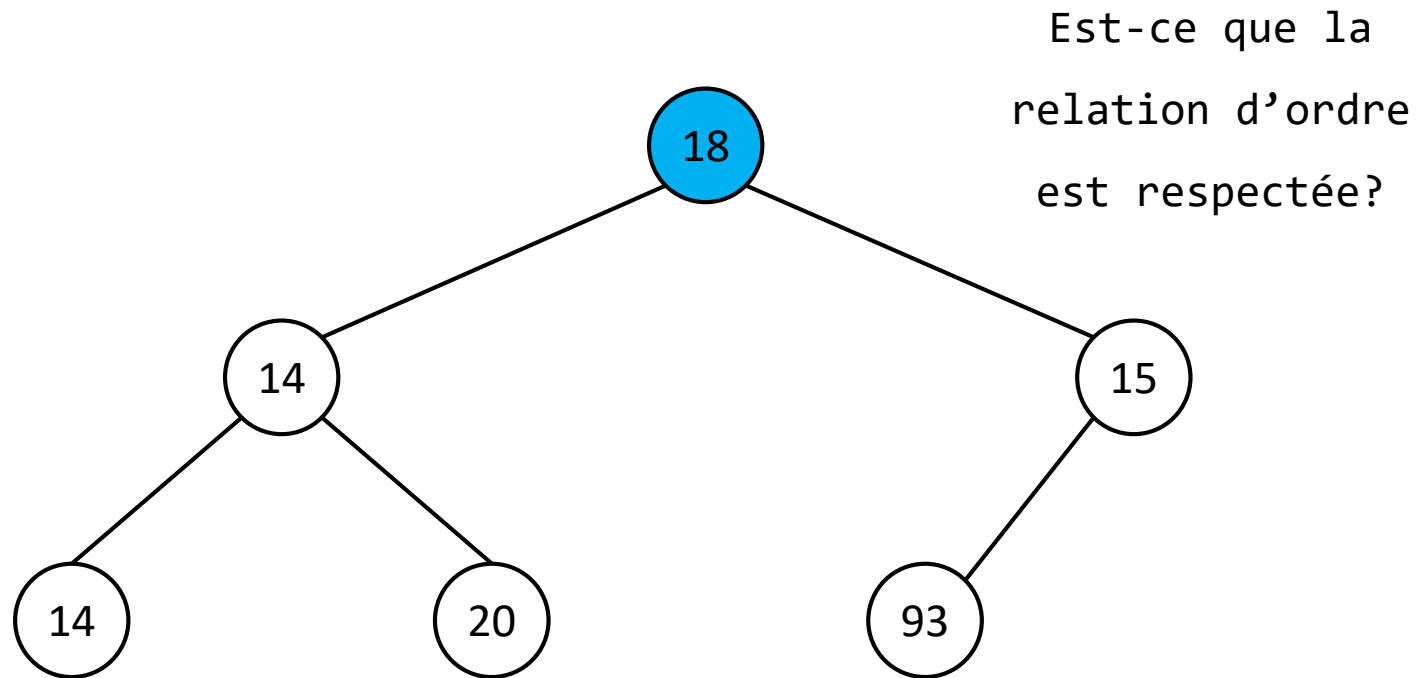
Les tas (Suppression racine)



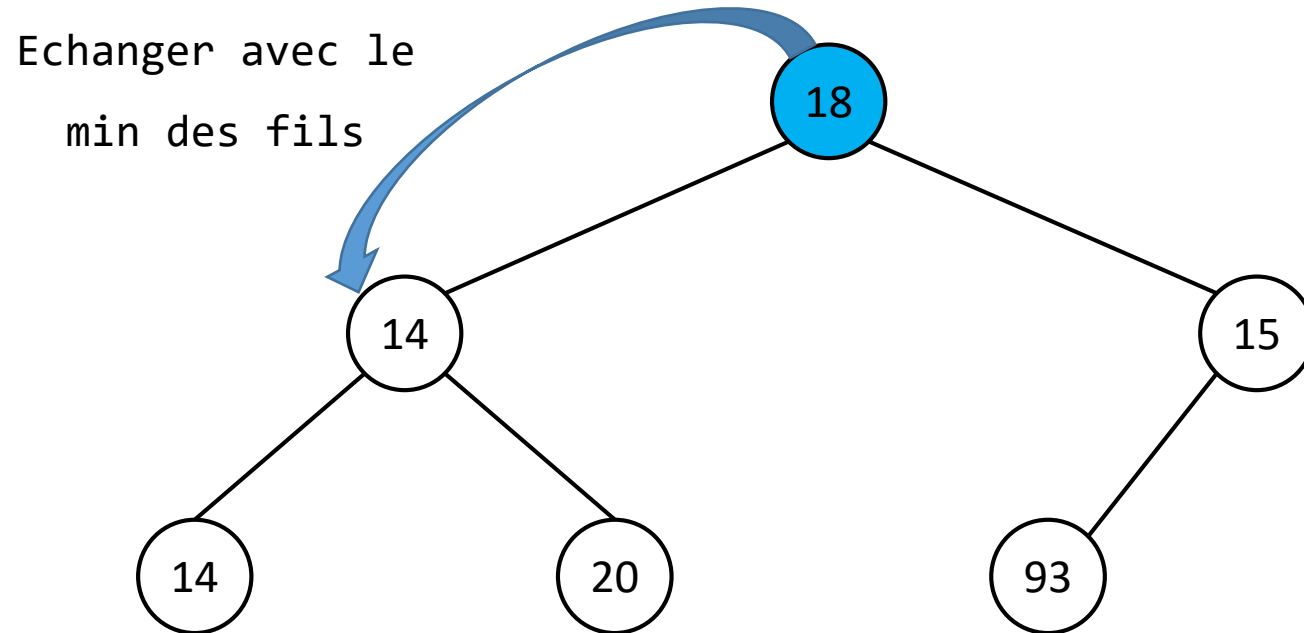
Les tas (Suppression racine)



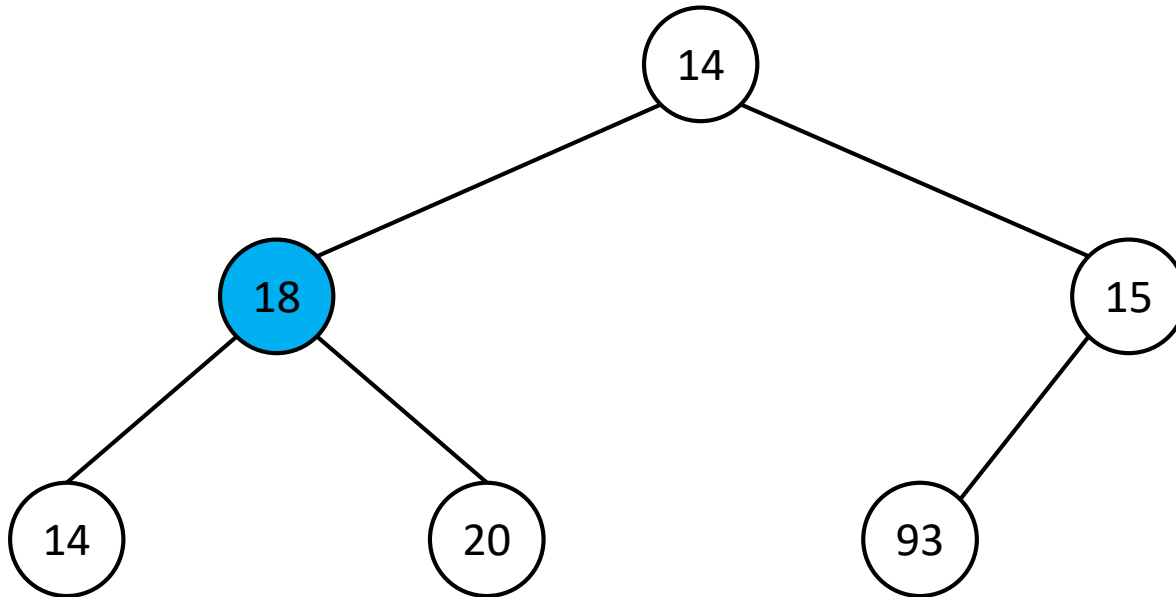
Les tas (Suppression racine)



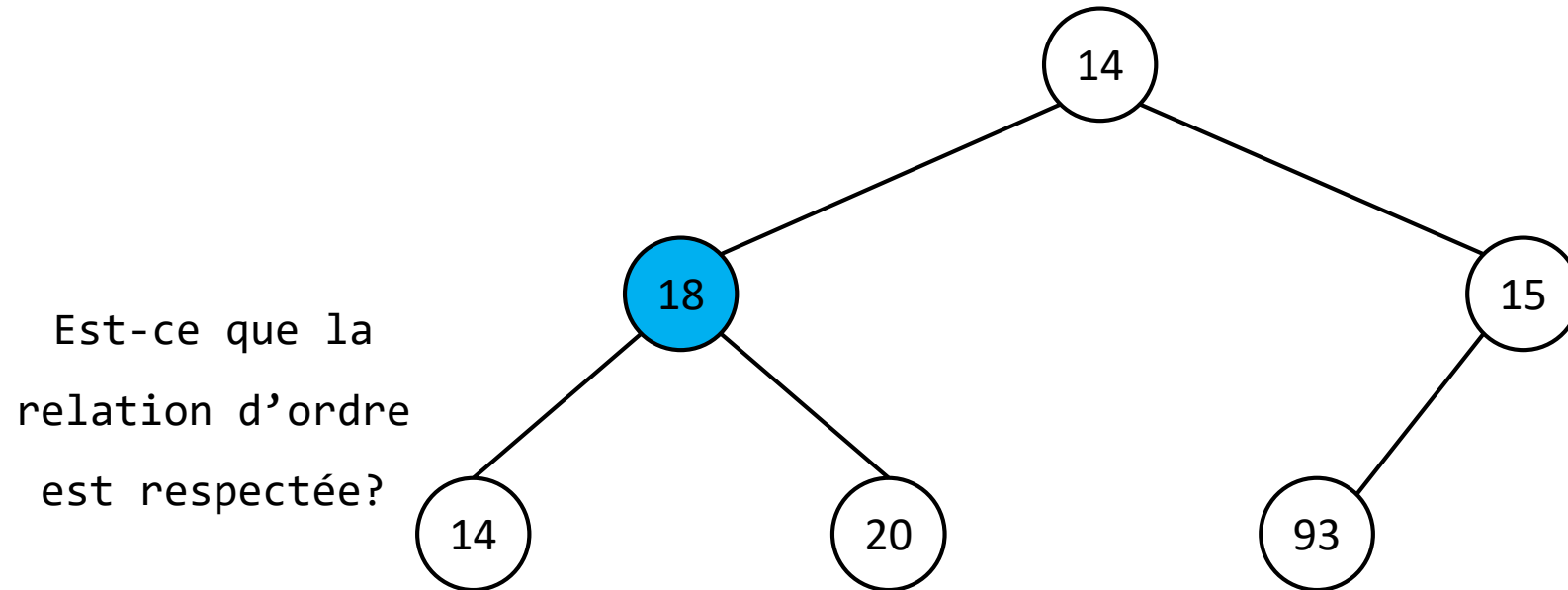
Les tas (Suppression racine)



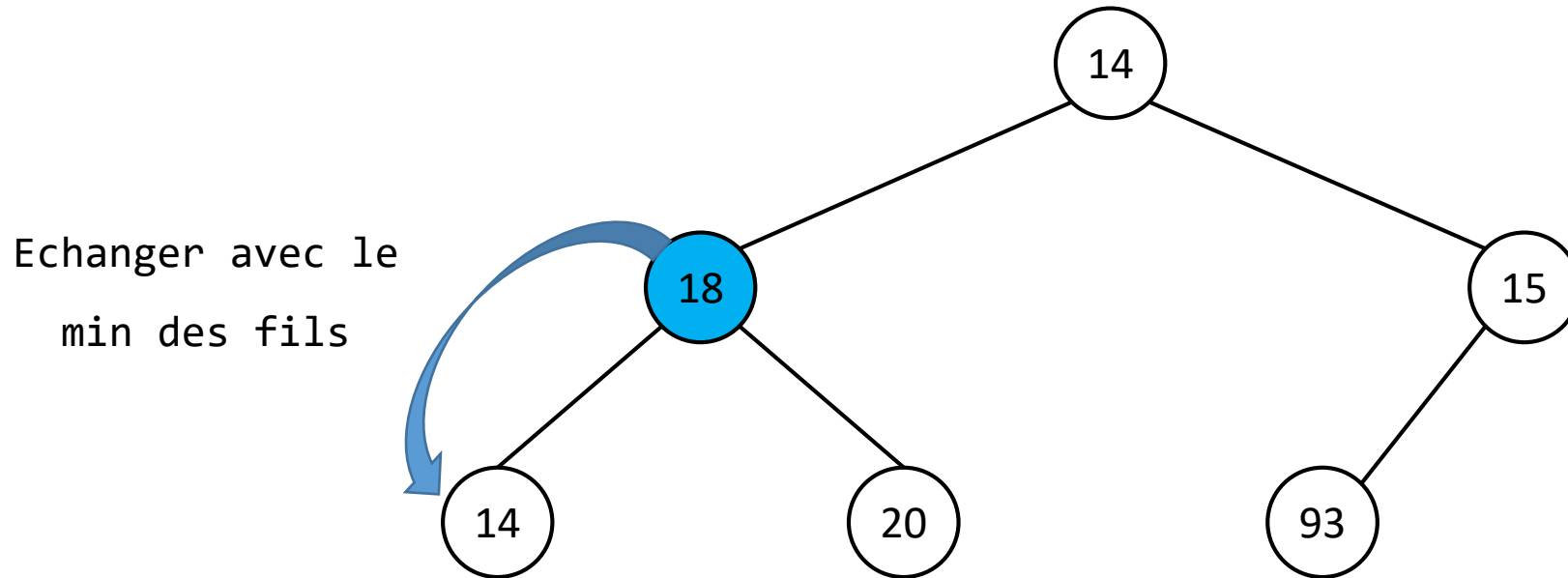
Les tas (Suppression racine)



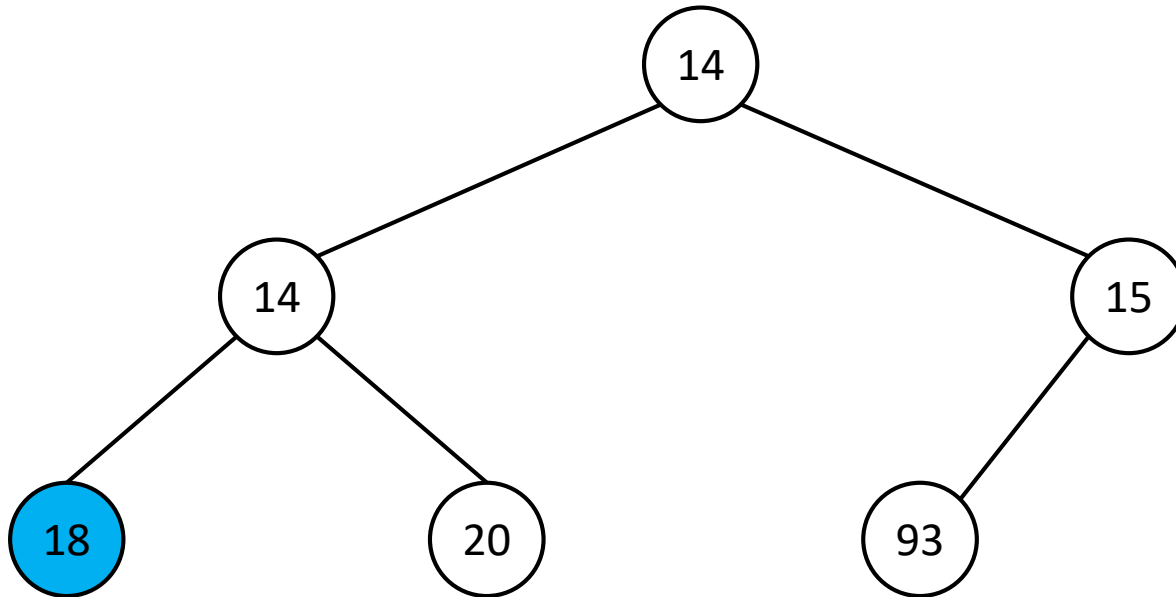
Les tas (Suppression racine)



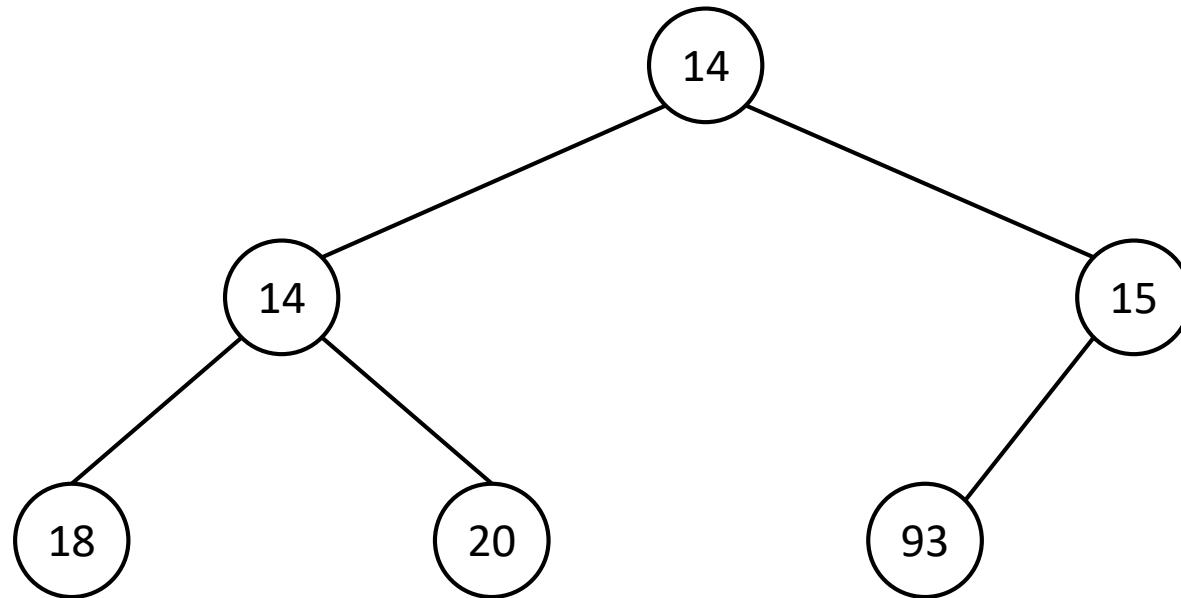
Les tas (Suppression racine)



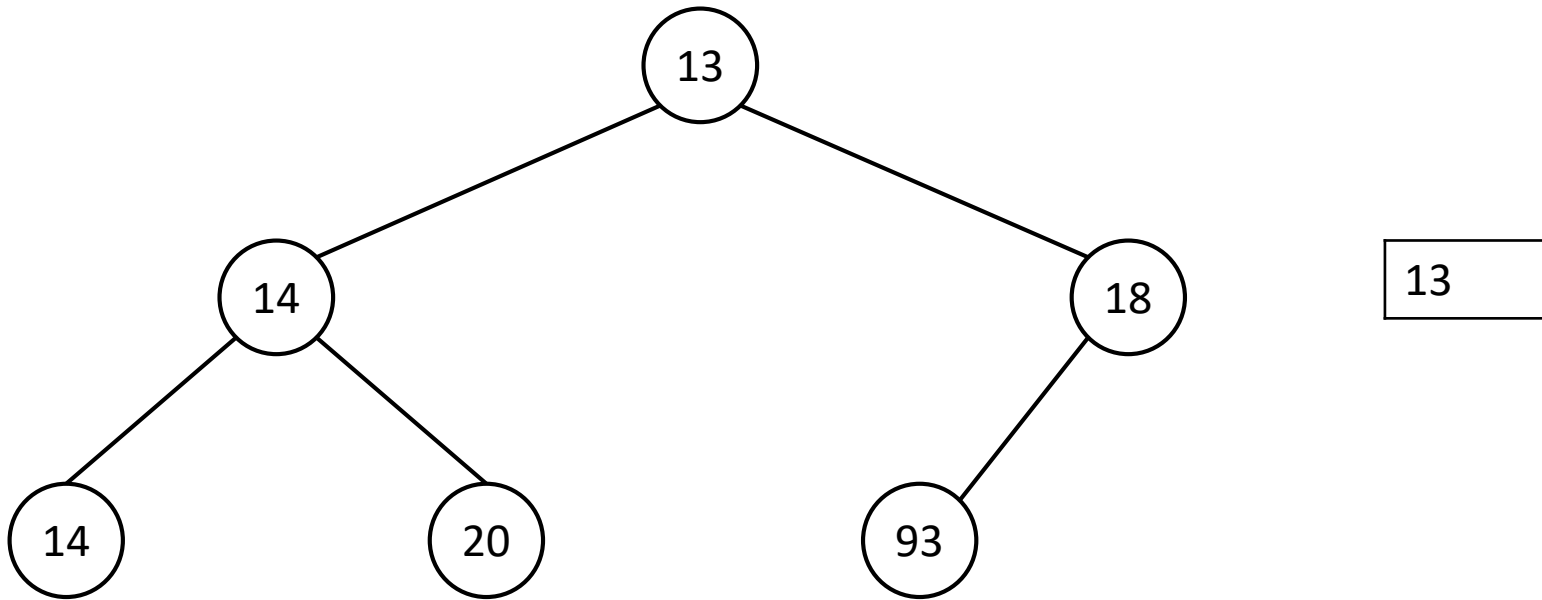
Les tas (Suppression racine)



Les tas (Suppression racine)

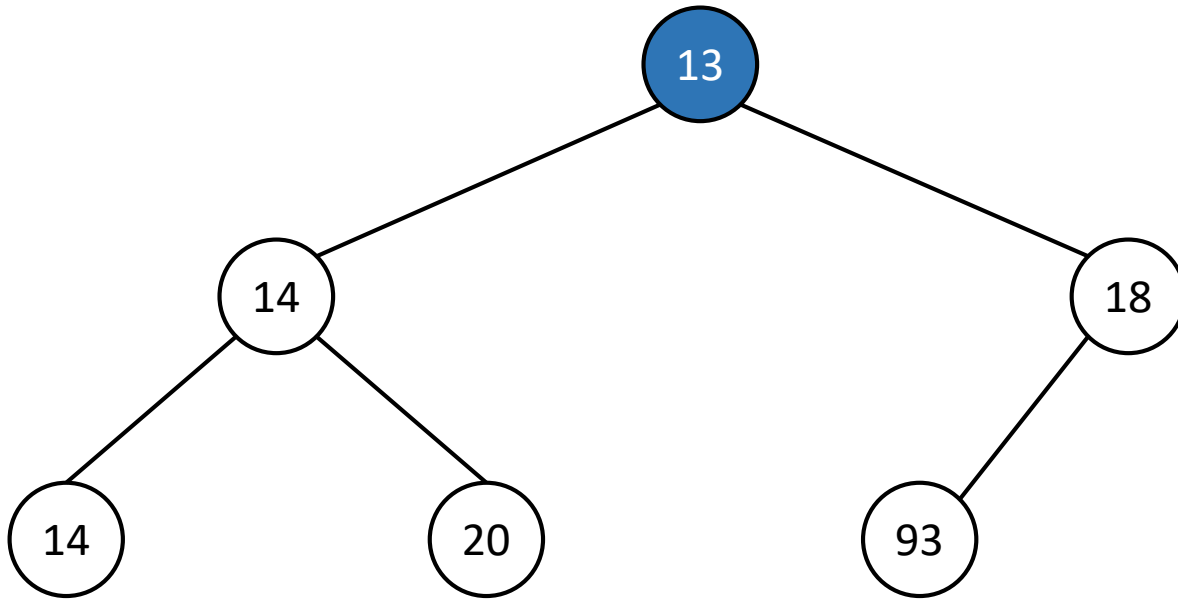


Les tas (Représentation par un tableau)

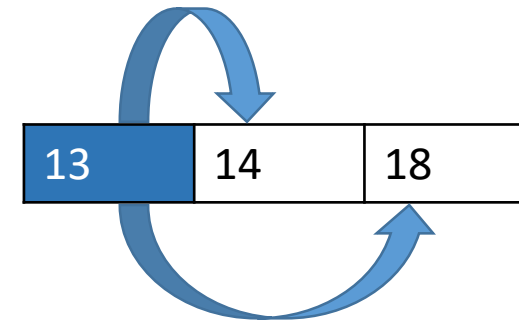


Tas Min

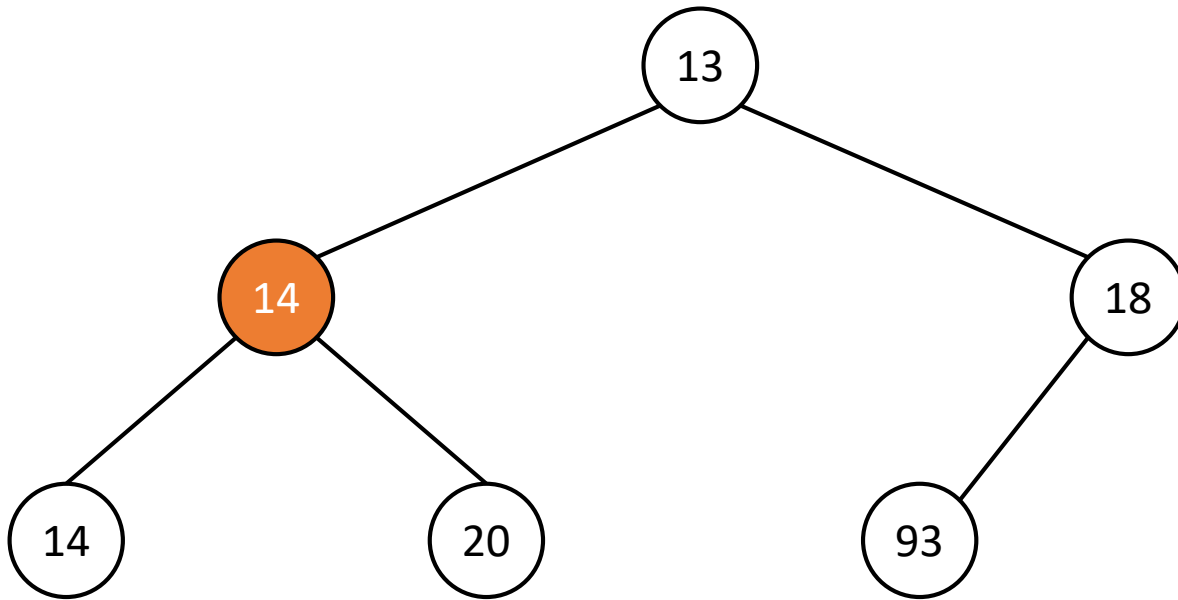
Les tas (Représentation par un tableau)



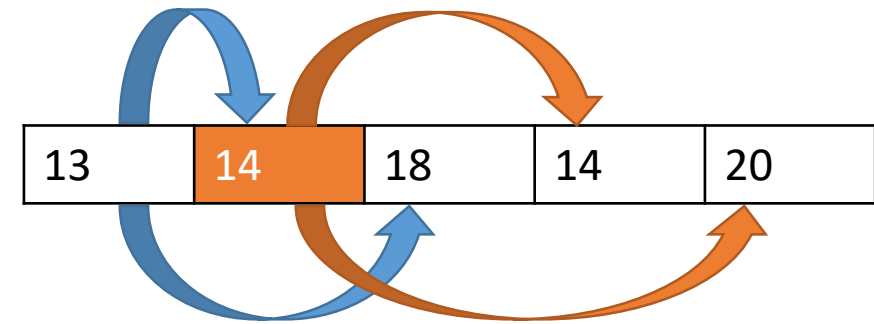
Tas Min



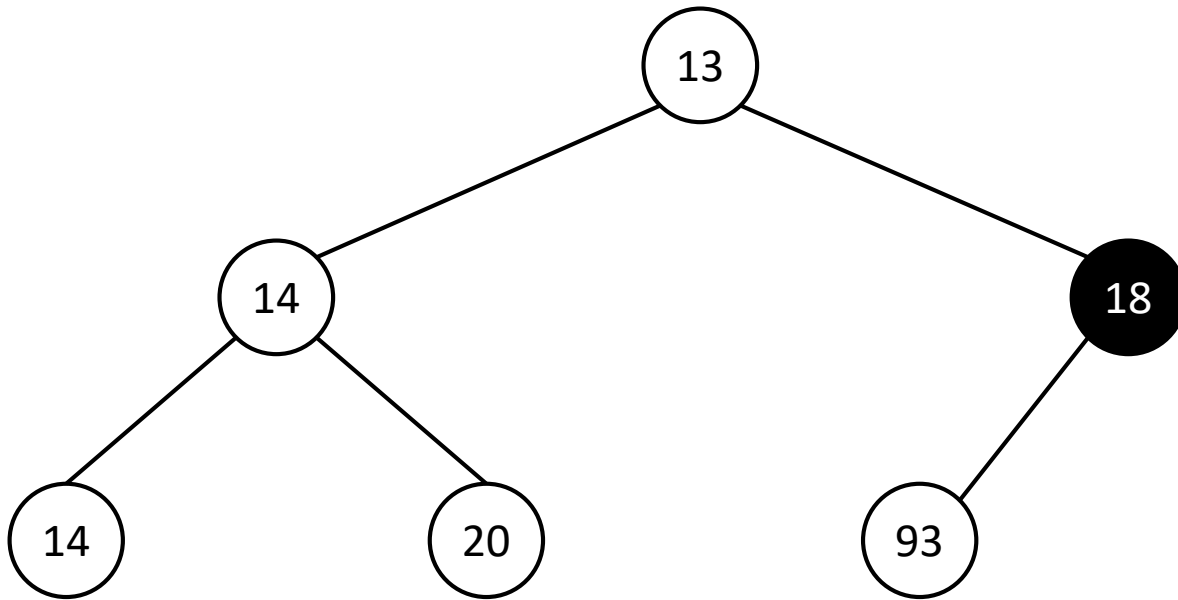
Les tas (Représentation par un tableau)



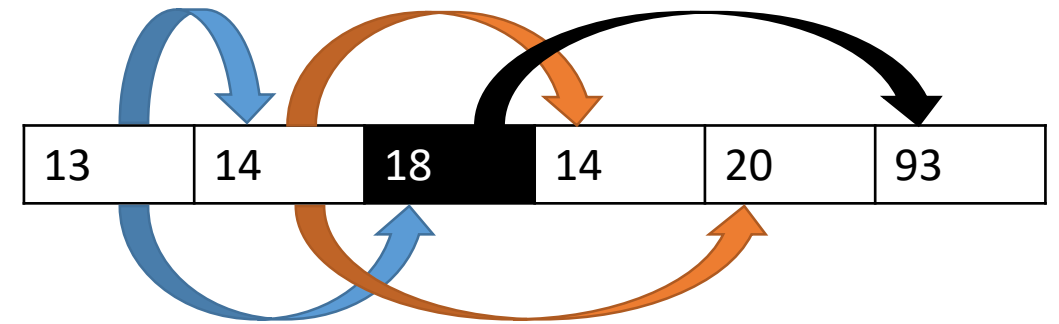
Tas Min



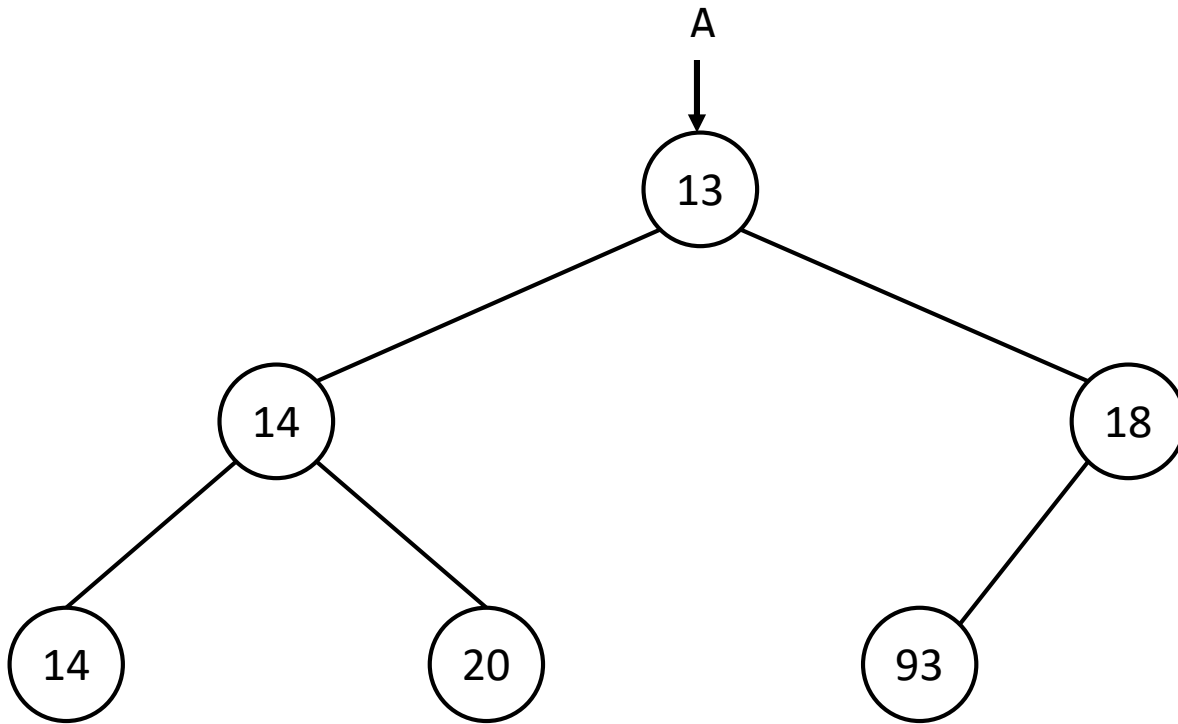
Les tas (Représentation par un tableau)



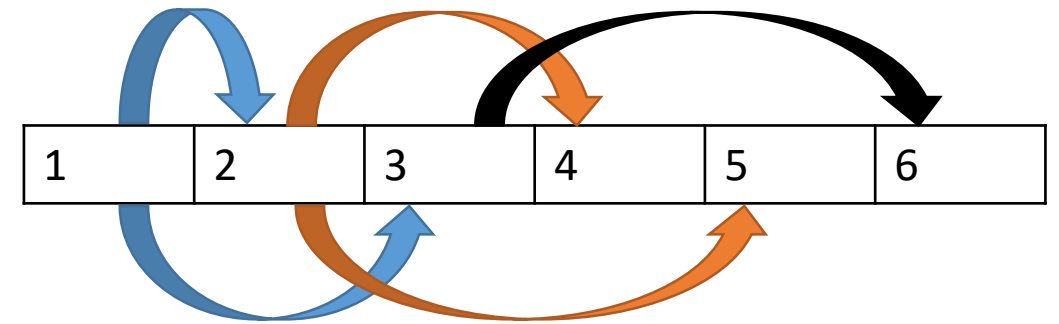
Tas Min



Les tas (Représentation par un tableau)



Tas Min



Racine(A): Case 1

Pere(i): Case $\lfloor i/2 \rfloor$

Gauche(i): Case $2i$

Droit(i): Case $2i + 1$

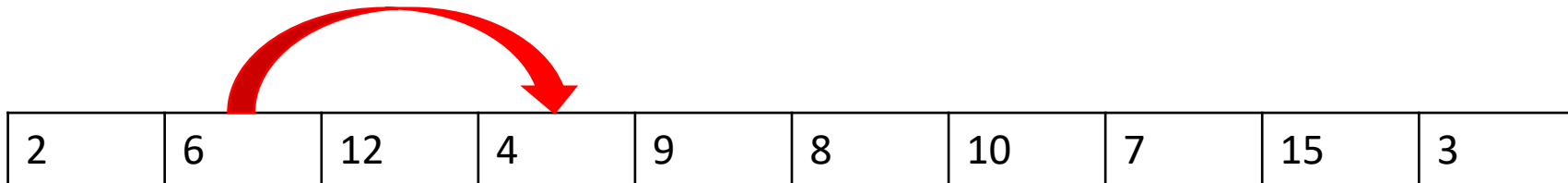
Question 1

- **Liste L1:** $L1[i] \geq L1[\lfloor i/2 \rfloor] \quad \forall i > 1$ donc cette liste respecte les propriétés d'un tas.

1	3	1	6	9	7	12	8	7	9	10	10
---	---	---	---	---	---	----	---	---	---	----	----

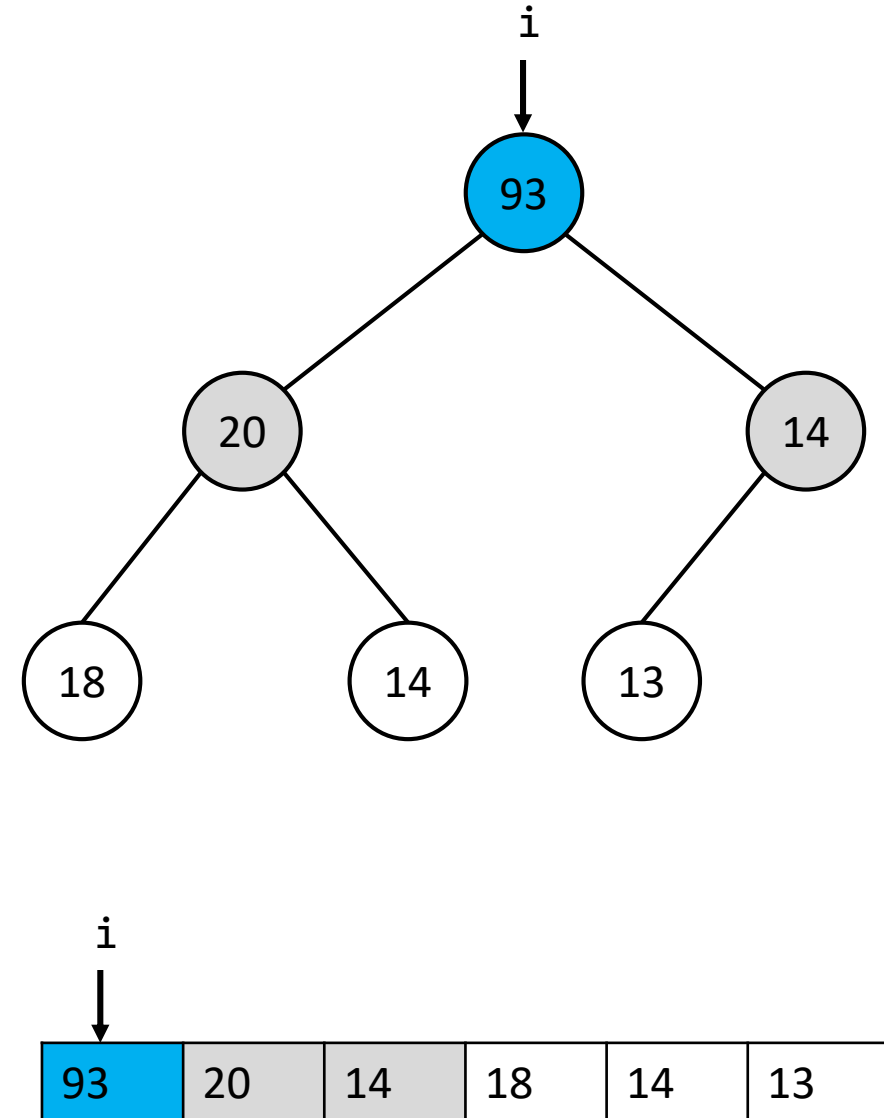
Question 1

- **Liste L2:** $L2[4] < L2[2]$ donc cette liste ne respecte pas les propriétés d'un tas.



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

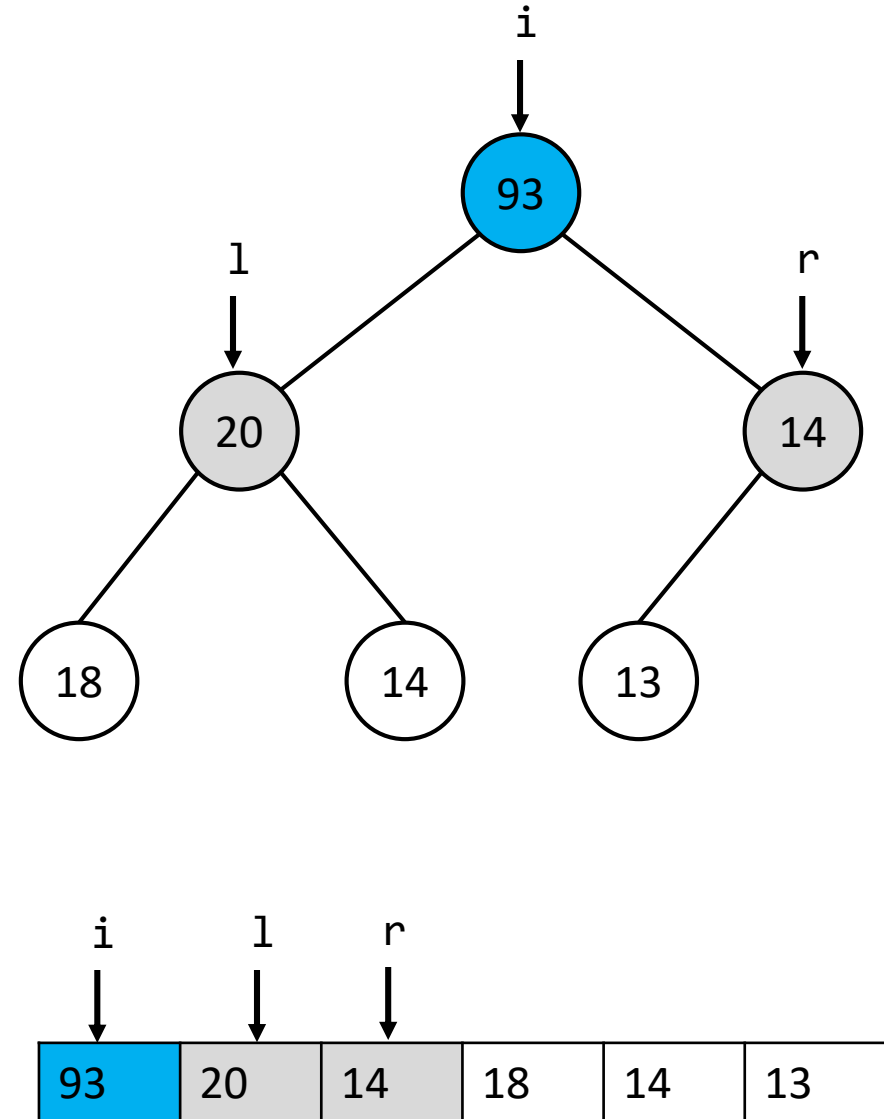


Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

$l \leftarrow \text{Gauche}[i]$

$r \leftarrow \text{Droit}[i]$



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l ← Gauche[i]

r ← Droit[i]

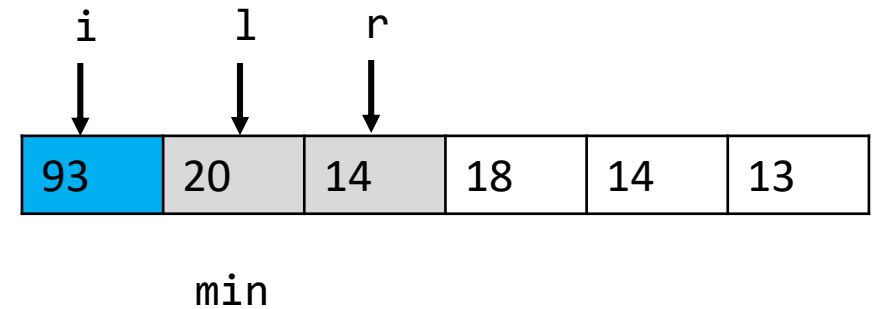
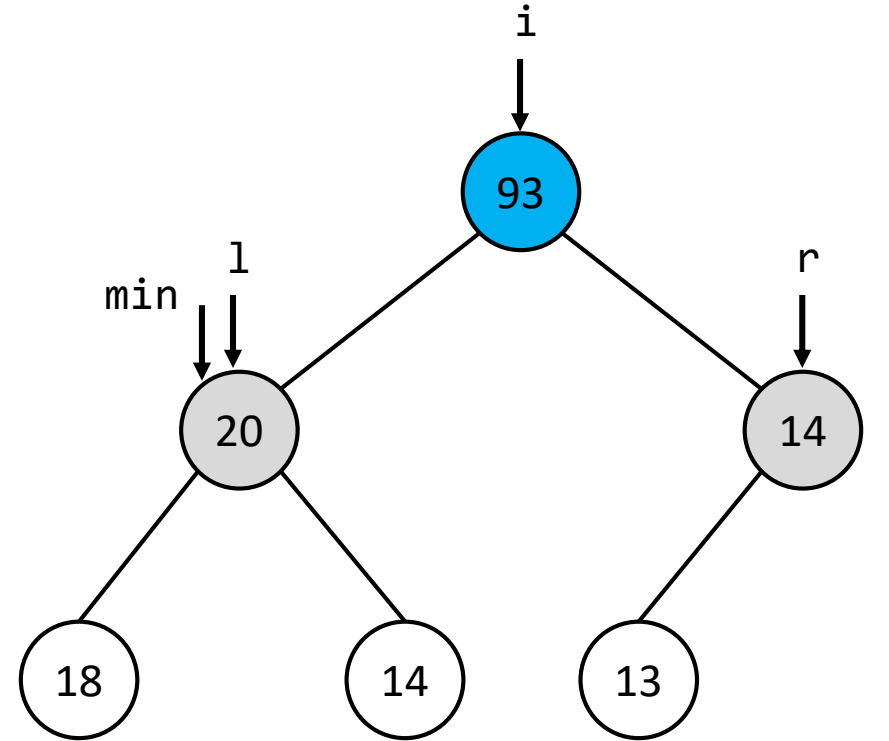
// Recuperer le min entre i son fils gauche

Si l ≤ Taille[A] et A[l] < A[i]

min ← l

Sinon

min ← i



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l ← Gauche[i]

r ← Droit[i]

// Recuperer le min entre i son fils gauche

Si l ≤ Taille[A] et A[l] < A[i]

min ← l

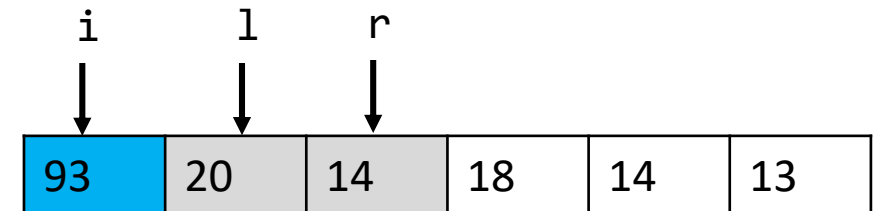
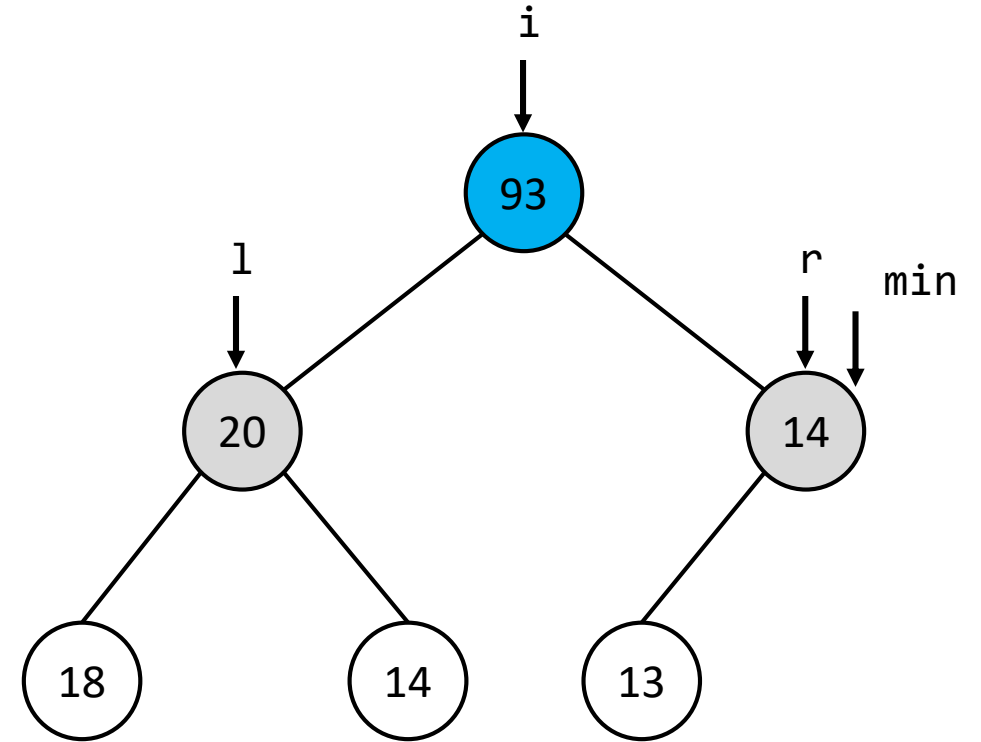
Sinon

min ← i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r ≤ Taille[A] et A[r] < A[min]

min ← r



min

Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l ← Gauche[i]

r ← Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l ≤ Taille[A] et A[l] < A[i]

min ← l

Sinon

min ← i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

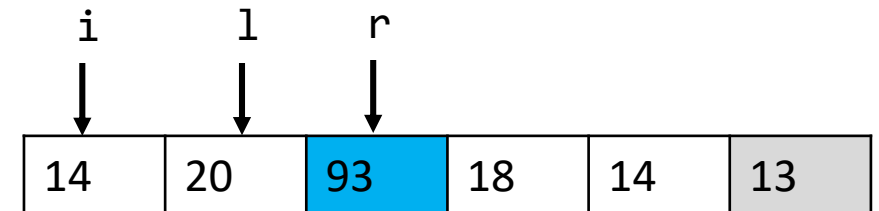
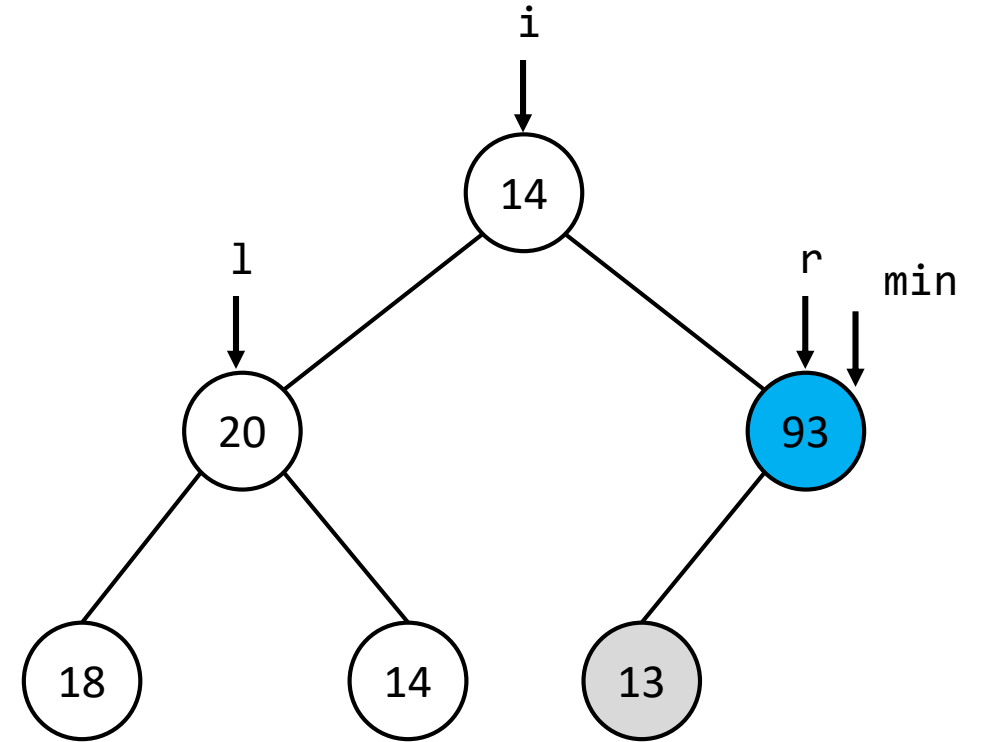
Si r ≤ Taille[A] et A[r] < A[min]

min ← r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min ≠ i

Echanger (A, i, min)



min

Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l \leftarrow Gauche[i]

r \leftarrow Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l \leq Taille[A] et A[l] < A[i]

min \leftarrow l

Sinon

min \leftarrow i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r \leq Taille[A] et A[r] < A[min]

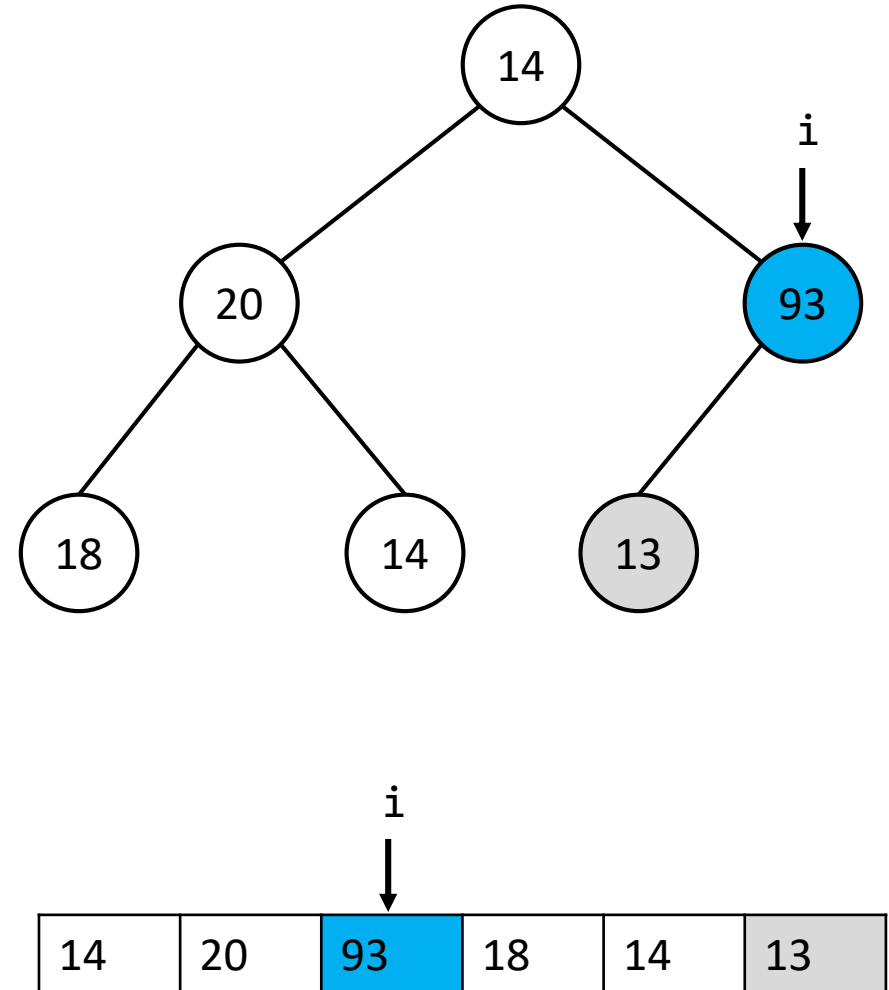
min \leftarrow r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min \neq i

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

$l \leftarrow \text{Gauche}[i]$

$r \leftarrow \text{Droit}[i]$

// Recuperer le min entre i son fils gauche

Si $l \leq \text{Taille}[A]$ et $A[l] < A[i]$

$\min \leftarrow l$

Sinon

$\min \leftarrow i$

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si $r \leq \text{Taille}[A]$ et $A[r] < A[\min]$

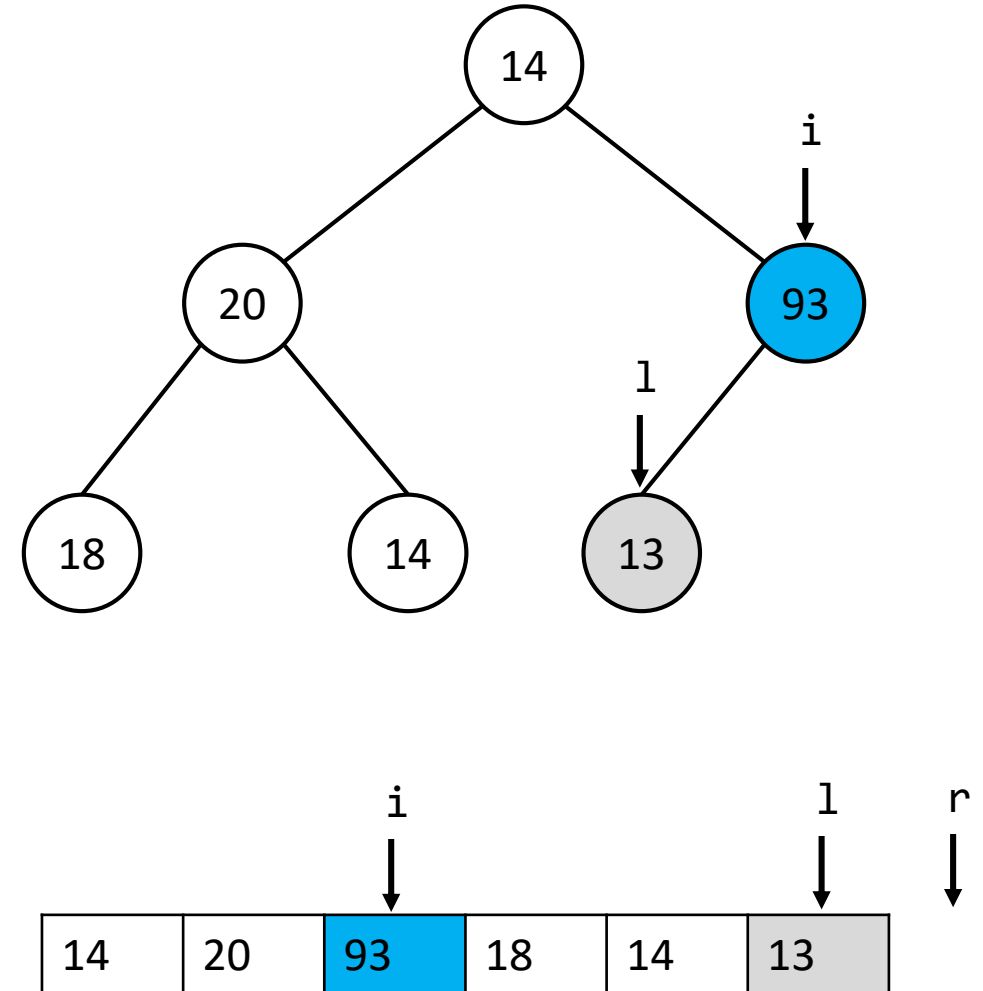
$\min \leftarrow r$

// Si i a un fils inférieur à lui

Si $\min \neq i$

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l ← Gauche[i]

r ← Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l ≤ Taille[A] et A[l] < A[i]

min ← l

Sinon

min ← i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r ≤ Taille[A] et A[r] < A[min]

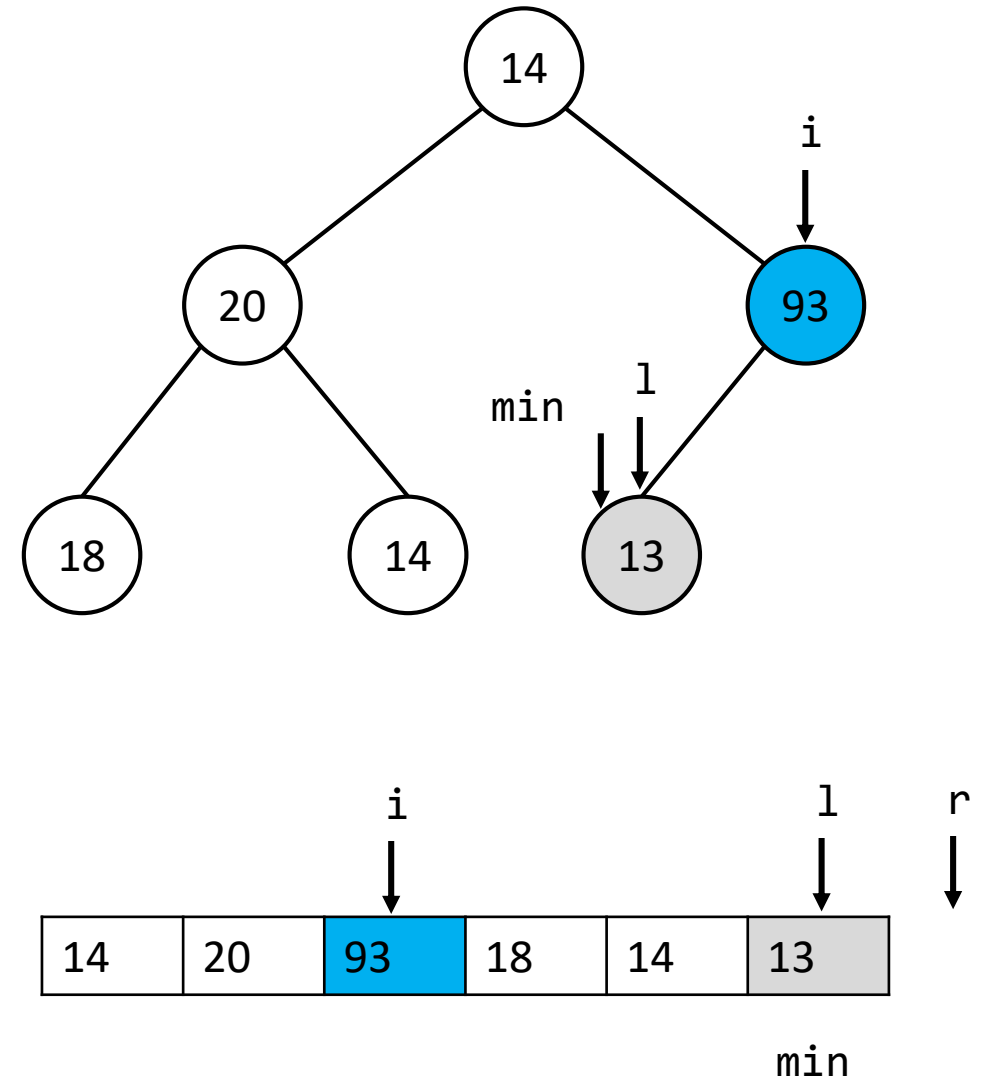
min ← r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min ≠ i

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l \leftarrow Gauche[i]

r \leftarrow Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l \leq Taille[A] et A[l] < A[i]

min \leftarrow l

Sinon

min \leftarrow i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r \leq Taille[A] et A[r] < A[min]

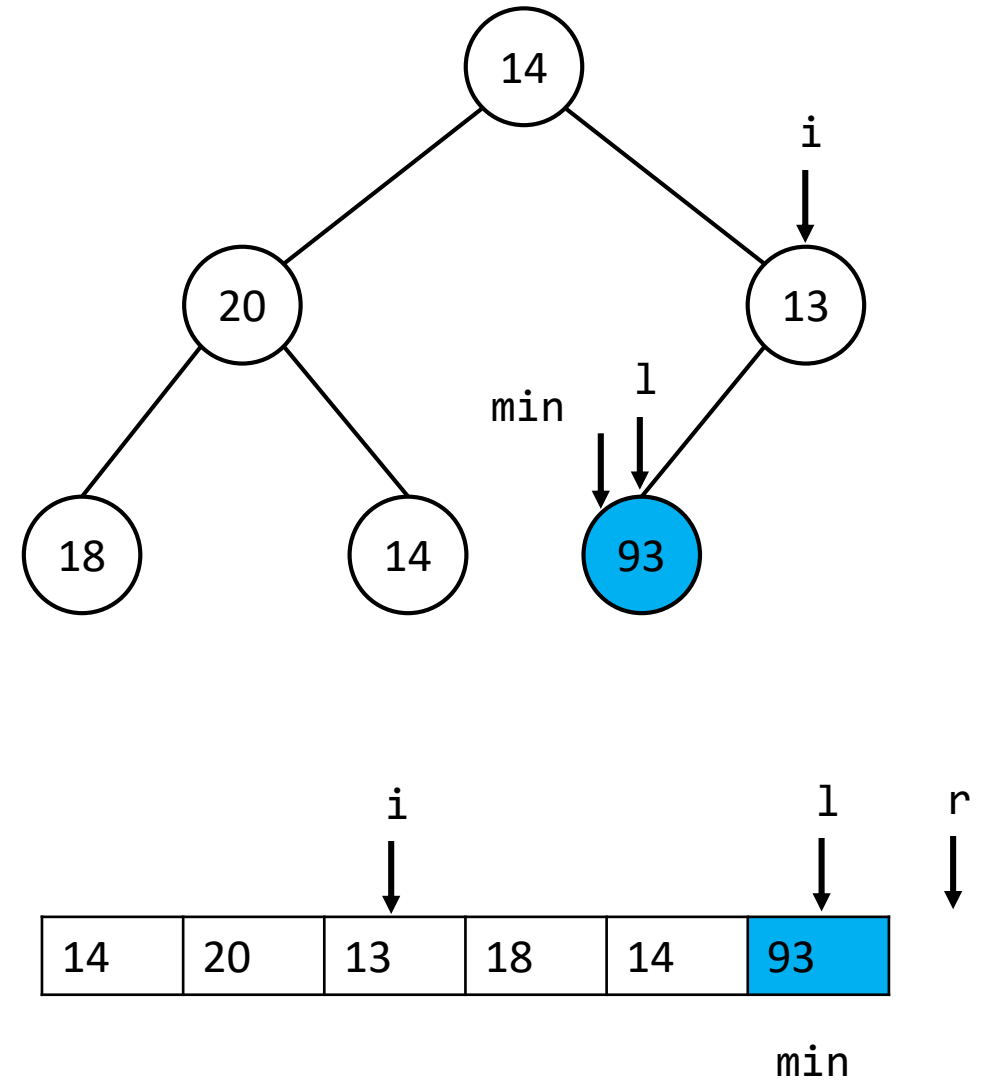
min \leftarrow r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min \neq i

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l \leftarrow Gauche[i]

r \leftarrow Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l \leq Taille[A] et A[l] < A[i]

min \leftarrow l

Sinon

min \leftarrow i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r \leq Taille[A] et A[r] < A[min]

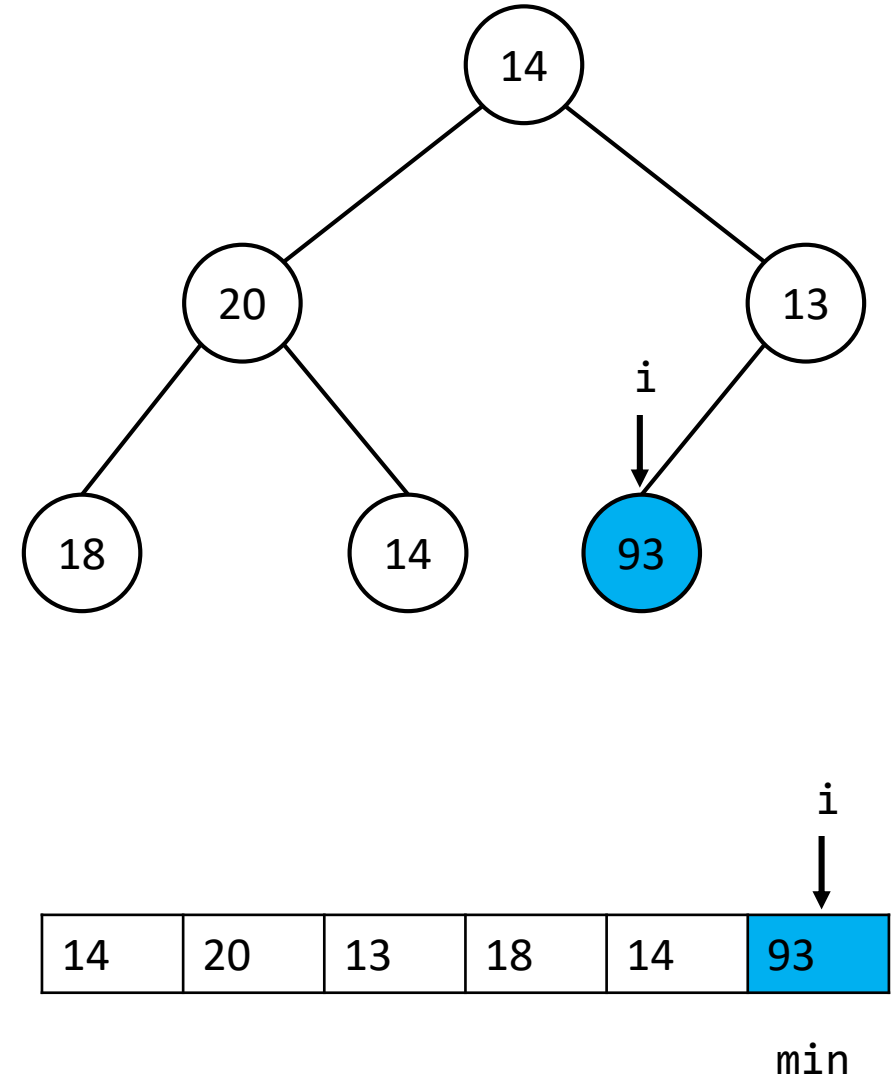
min \leftarrow r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min \neq i

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

Entasser (A: Tableau, i: noeud)

l \leftarrow Gauche[i]

r \leftarrow Droit[i]

// Recuperer le min entre i et son fils gauche

Si l \leq Taille[A] et A[l] < A[i]

min \leftarrow l

Sinon

min \leftarrow i

// Recuperer le min entre i et ses deux fils

Si r \leq Taille[A] et A[r] < A[min]

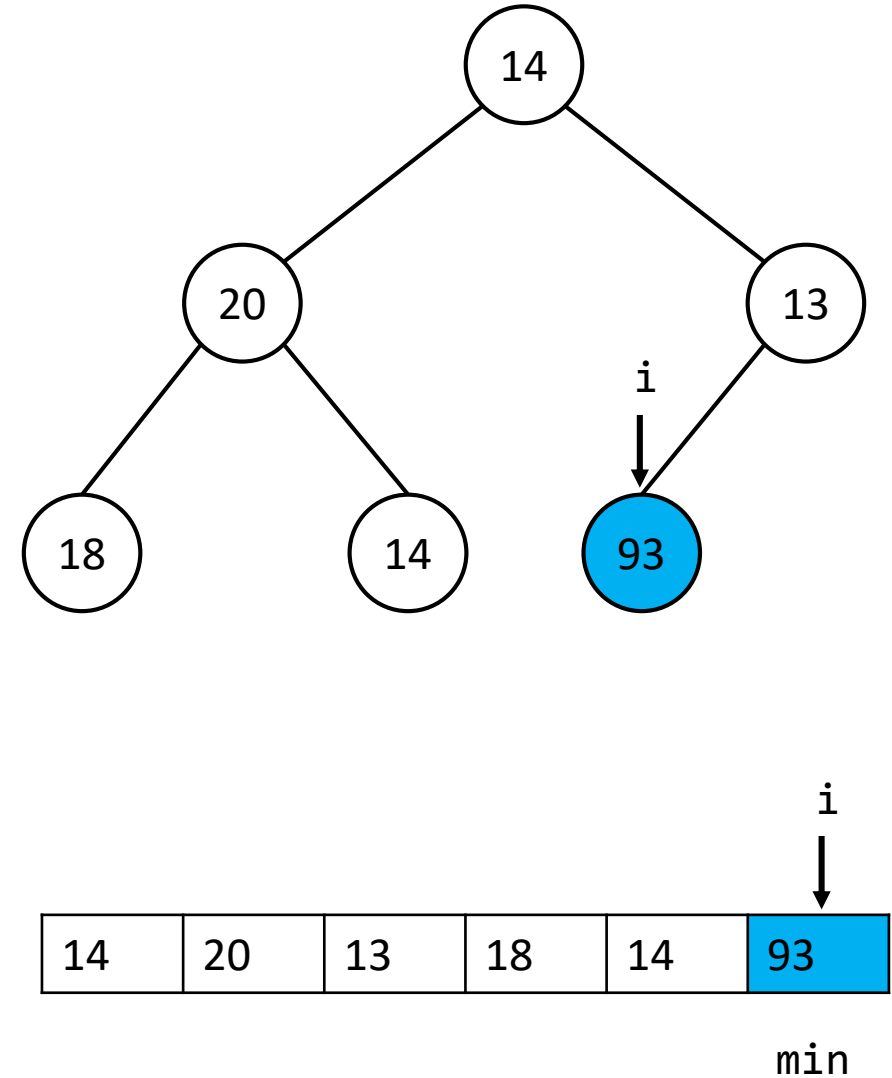
min \leftarrow r

// Si i a un fils inférieur à lui

Si min \neq i

Echanger (A, i, min)

Entasser (A, min)



Question 2

```
Entasser (A: Tableau, i: noeud)
```

```
  l ← Gauche[i]
```

```
  r ← Droit[i]
```

```
  // Recuperer le min entre i son fils gauche
```

```
  Si l ≤ Taille[A] et A[l] < A[i]
```

```
    min ← l
```

```
  Sinon
```

```
    min ← i
```

```
  // Recuperer le min entre i et ses deux fils
```

```
  Si r ≤ Taille[A] et A[r] < A[min]
```

```
    min ← r
```

```
  // Si i a un fils inférieur à lui
```

```
  Si min ≠ i
```

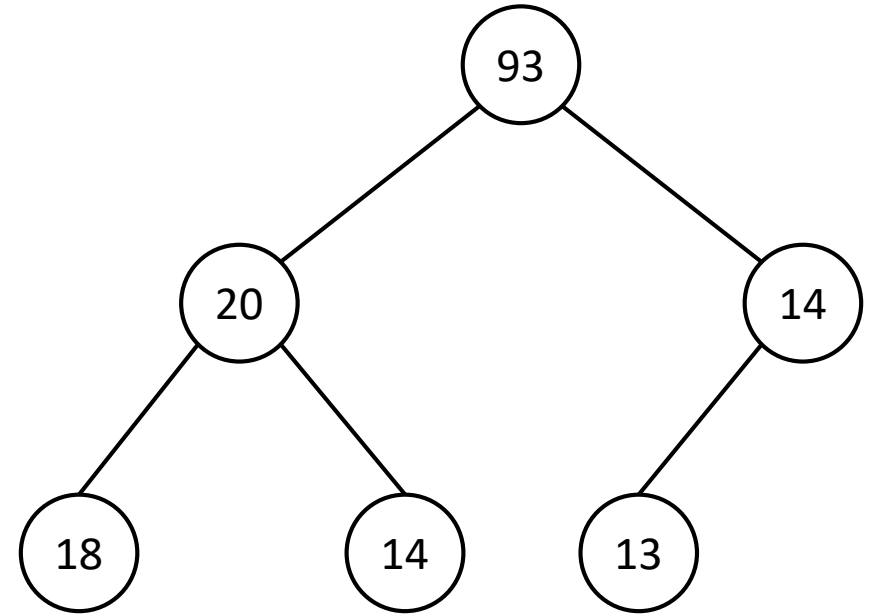
```
    Echanger (A, i, min)
```

```
    Entasser (A, min)
```

Complexité: $O(h)$

Question 2

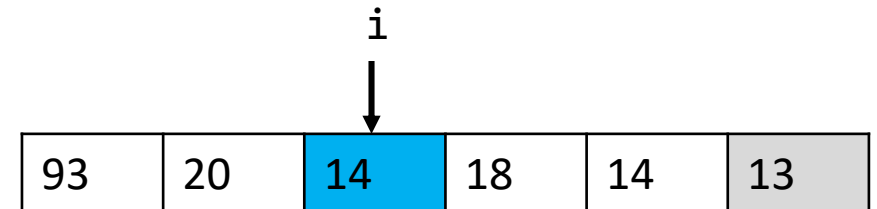
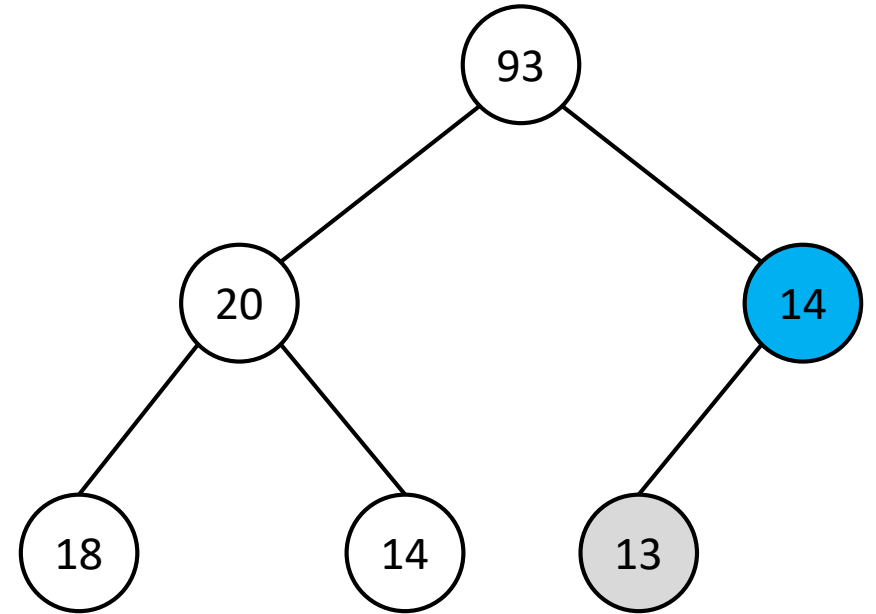
```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



93	20	14	18	14	13
----	----	----	----	----	----

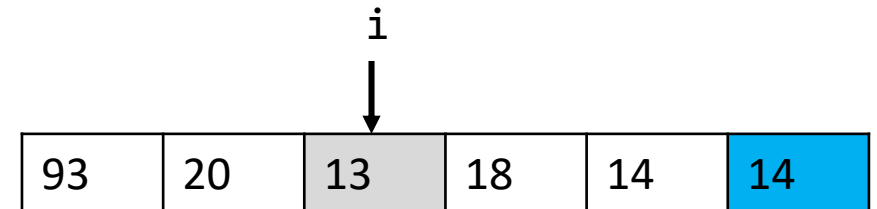
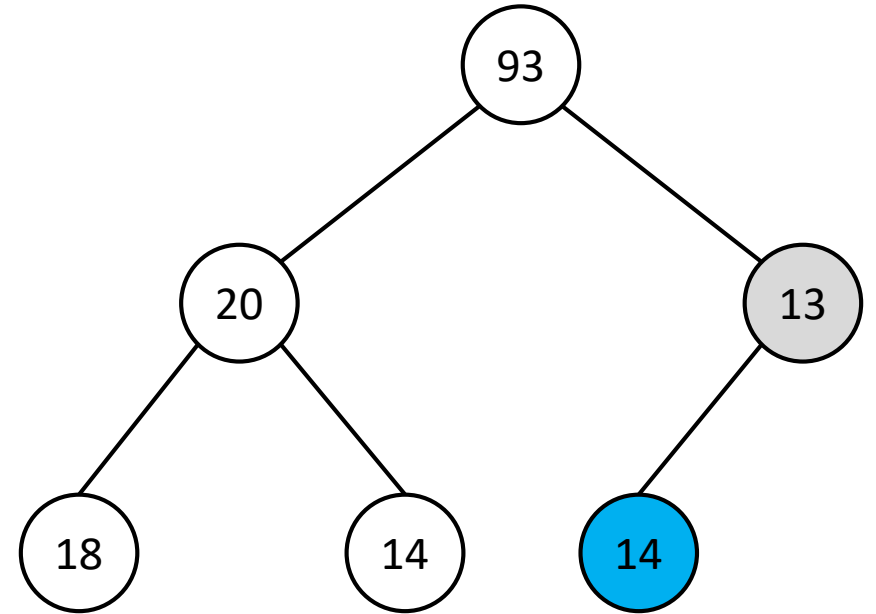
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



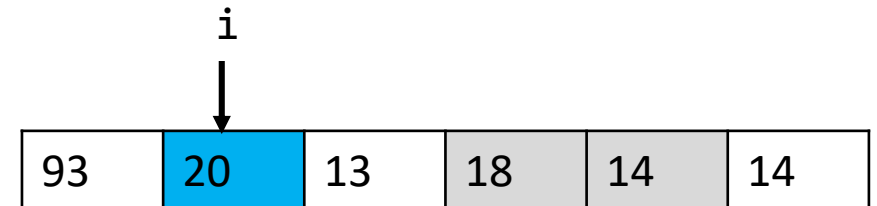
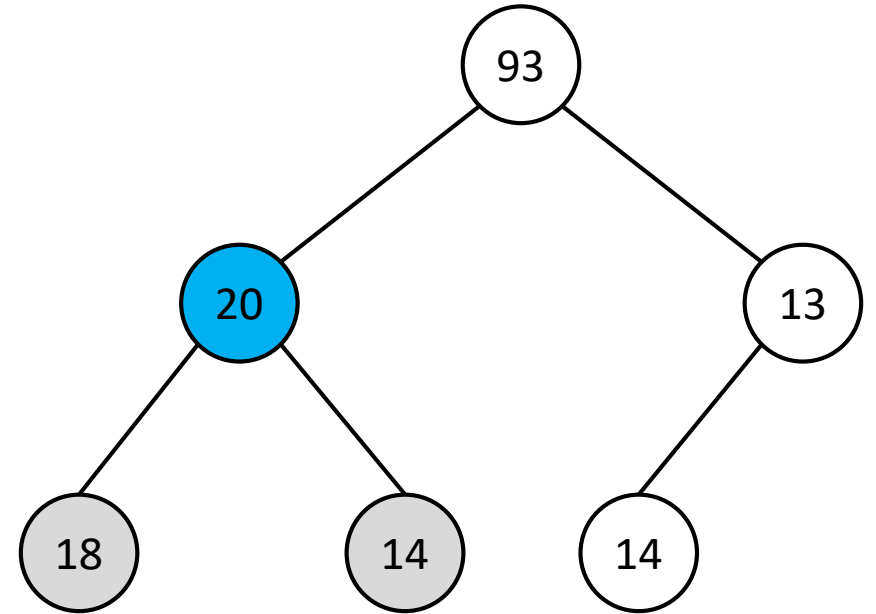
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)  
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1  
    Entasser (A, i)
```



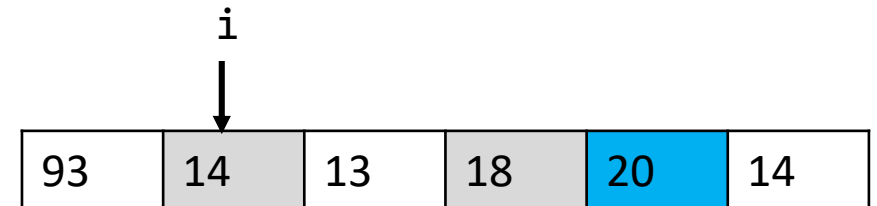
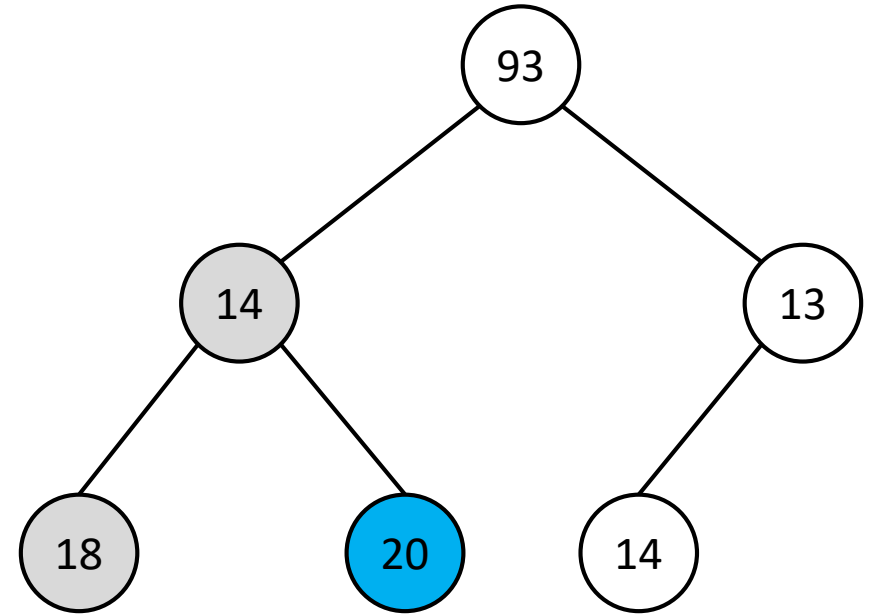
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)  
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1  
    Entasser (A, i)
```



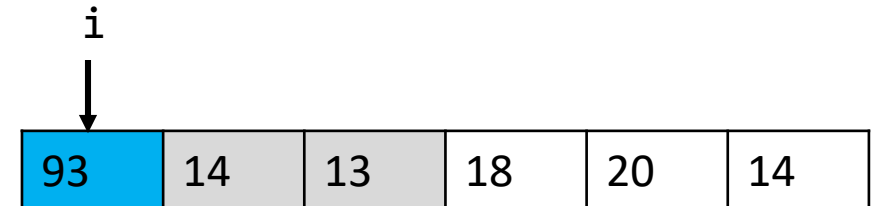
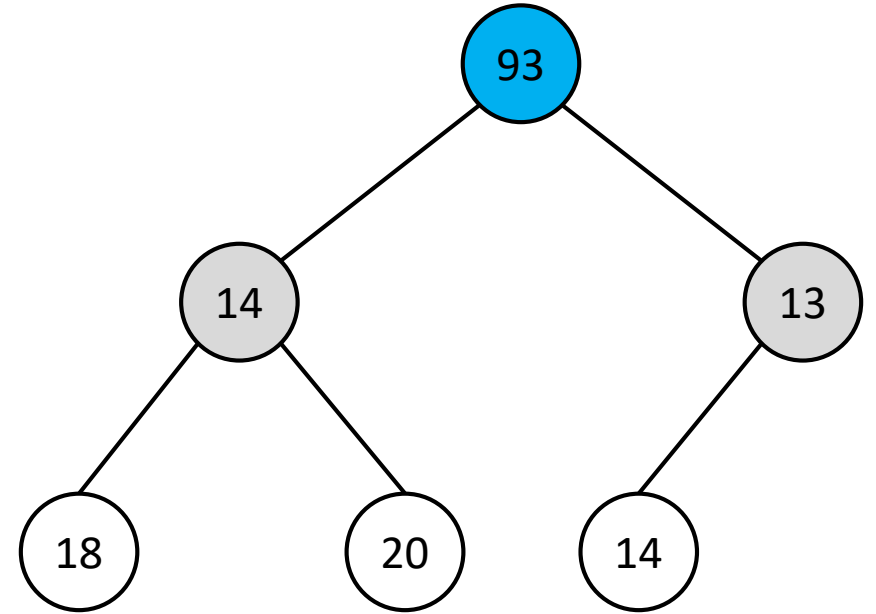
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



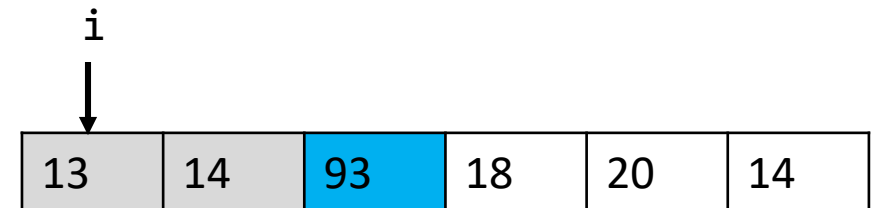
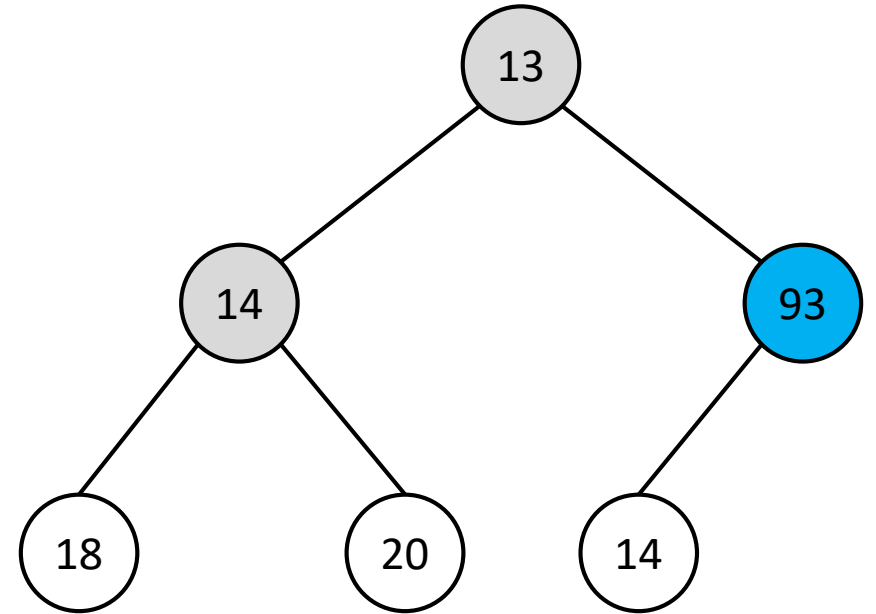
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



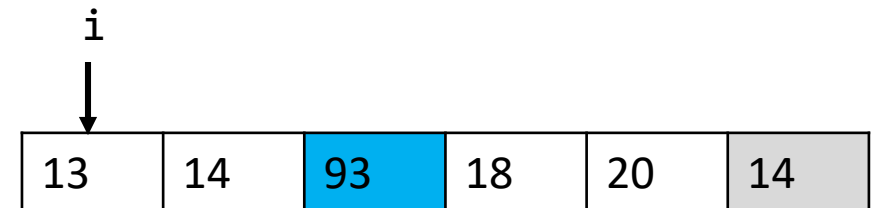
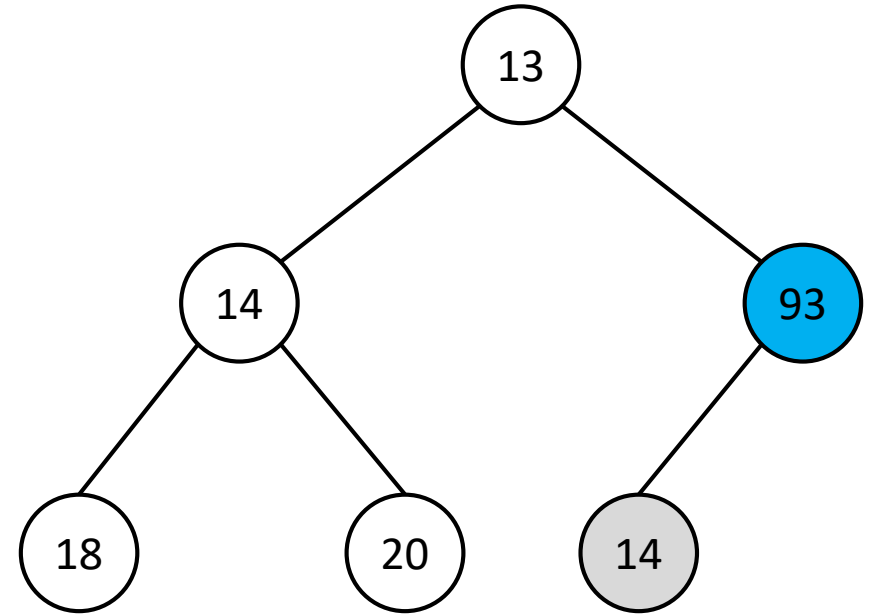
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



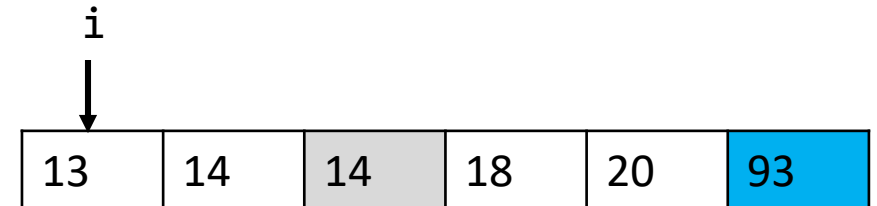
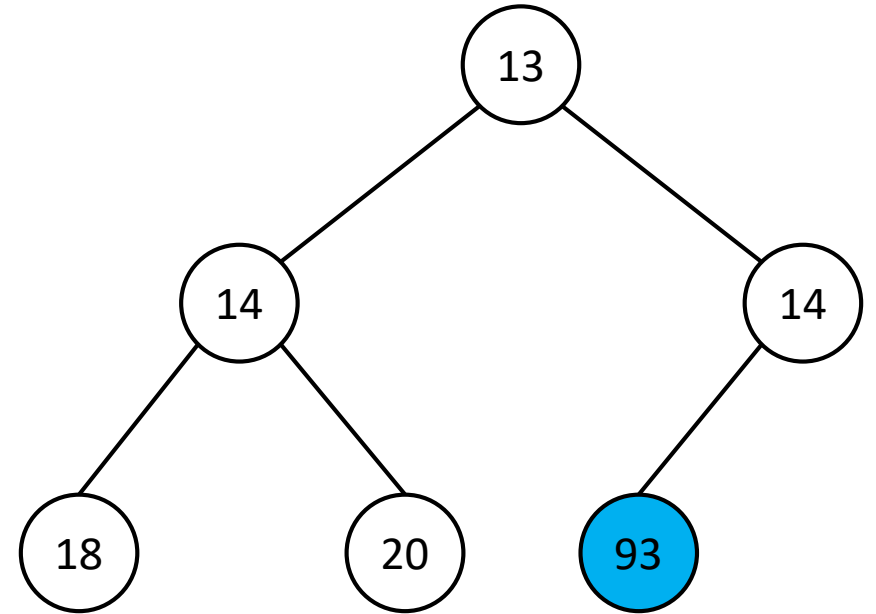
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```



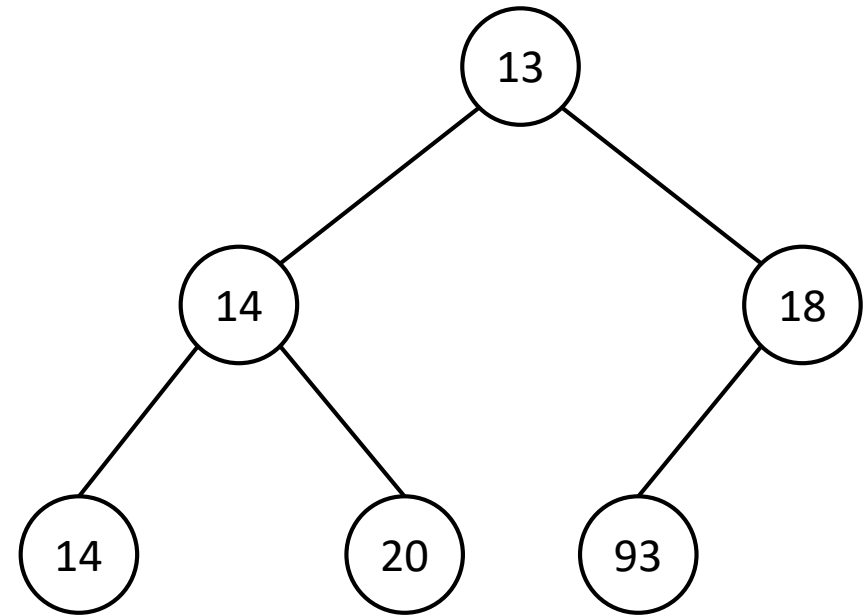
Question 2

```
construire_tas(A: Tableau)
  Pour i allant de Taille[A]/2 à 1 par pas de -1
    Entasser (A, i)
```

Complexité: $O(n)$

Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
```

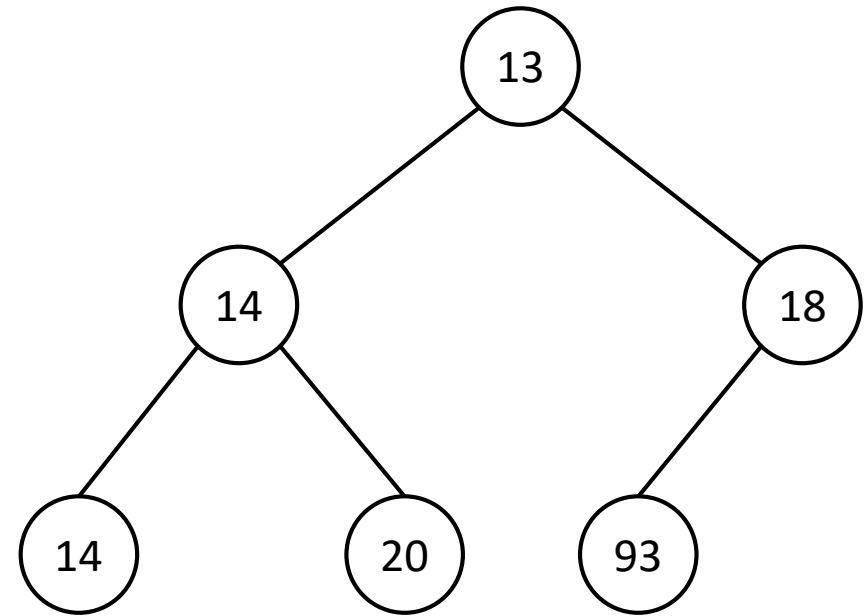


13	14	18	14	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
```

Insérer 15

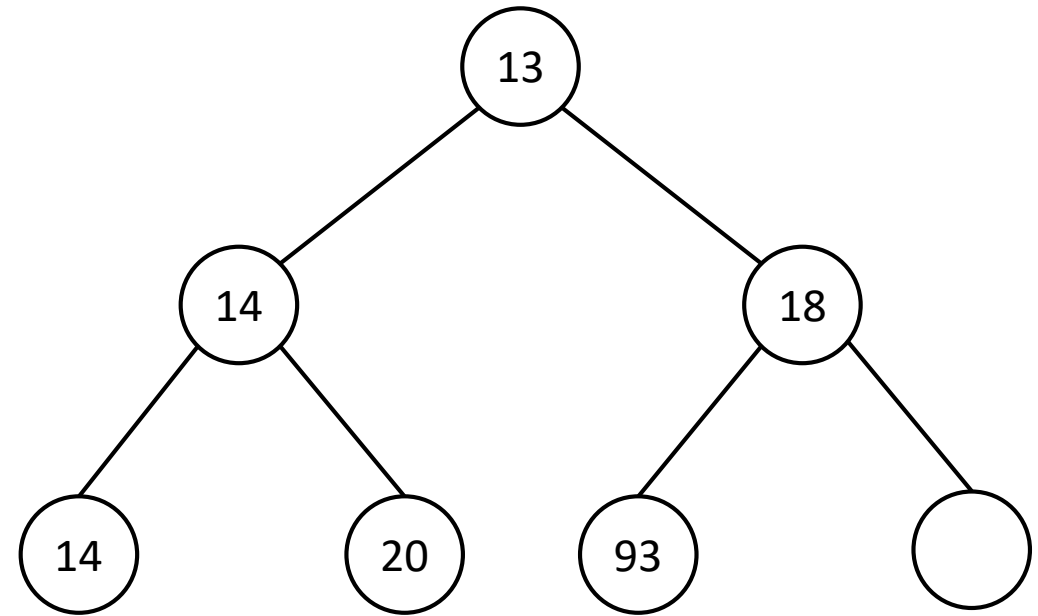


13	14	18	14	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)  
  Taille[A]  $\leftarrow$  Taille[A]+1
```

Insérer 15

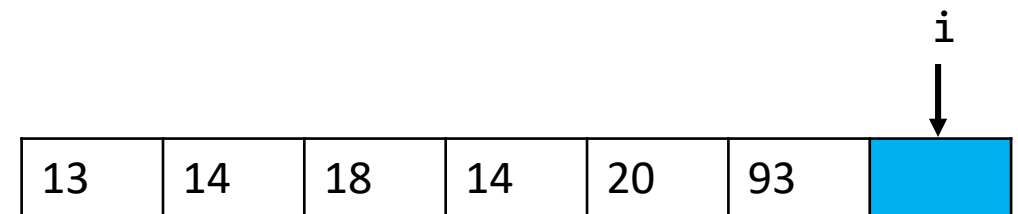
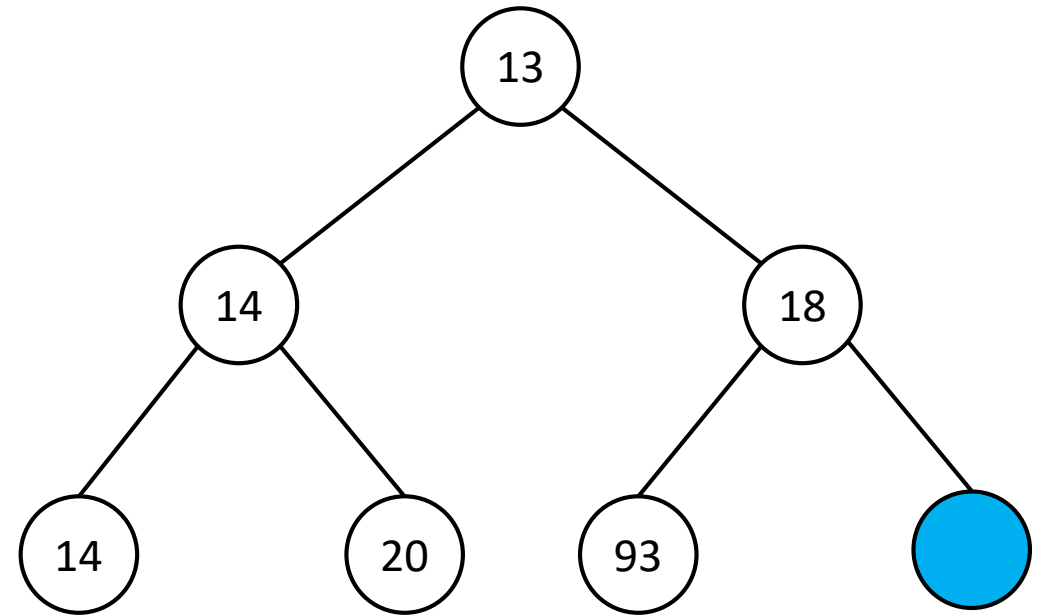


13	14	18	14	20	93	
----	----	----	----	----	----	--

Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)  
  Taille[A]  $\leftarrow$  Taille[A]+1  
  i  $\leftarrow$  Taille[A]
```

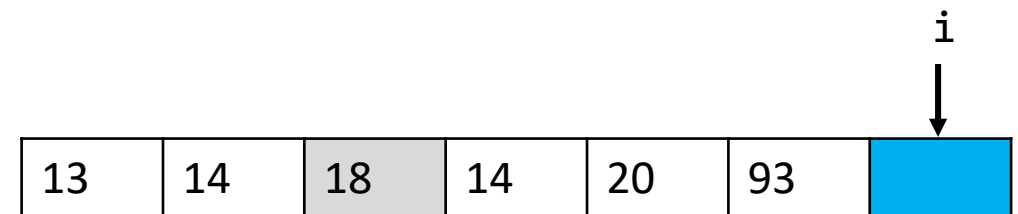
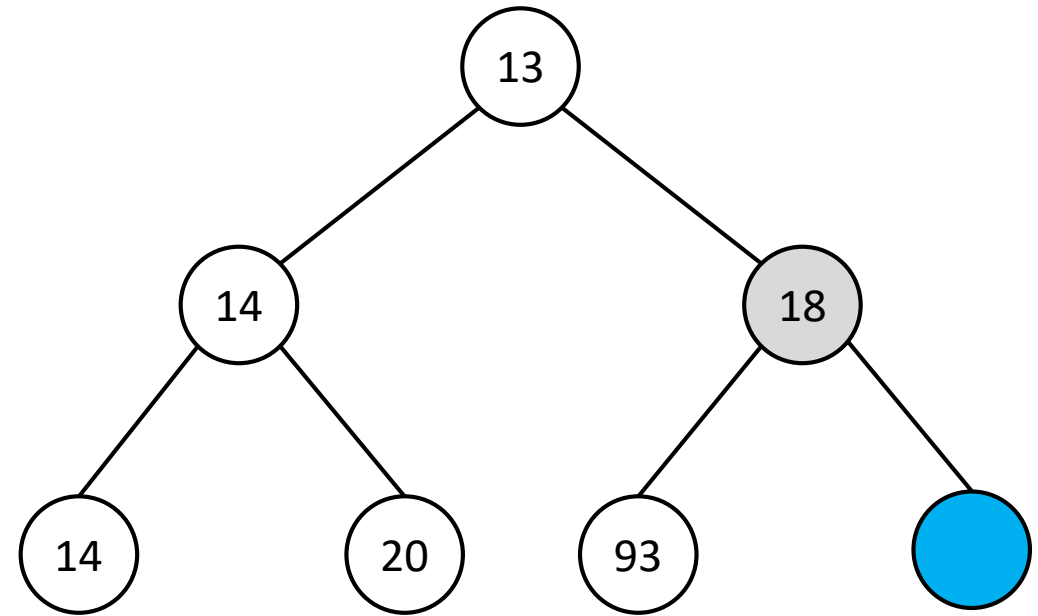
Insérer 15



Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)  
  Taille[A]  $\leftarrow$  Taille[A]+1  
  i  $\leftarrow$  Taille[A]  
  TantQue i > 1 et A[Pere[i]] > cle
```

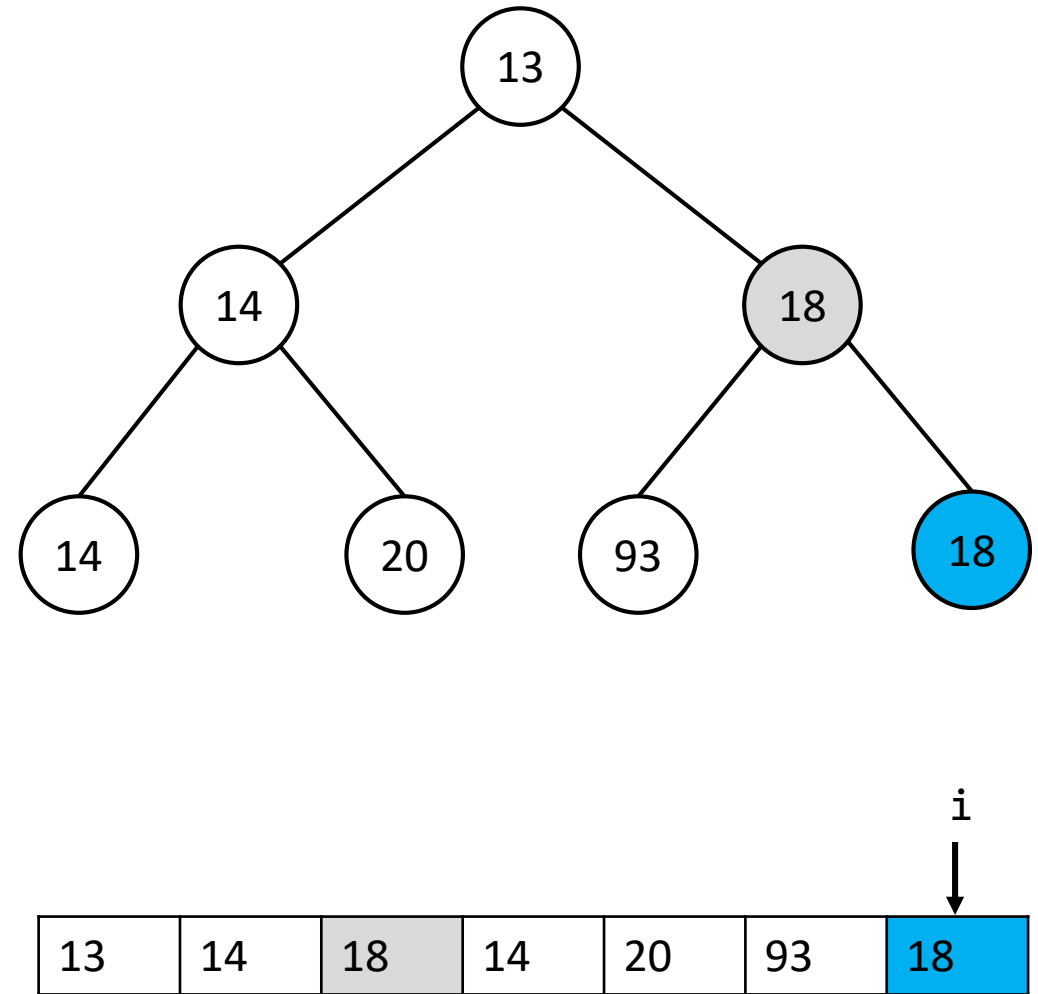
Insérer 15



Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
  Taille[A]  $\leftarrow$  Taille[A]+1
  i  $\leftarrow$  Taille[A]
  TantQue i > 1 et A[Pere[i]] > cle
    A[i]  $\leftarrow$  A[Pere[i]]
```

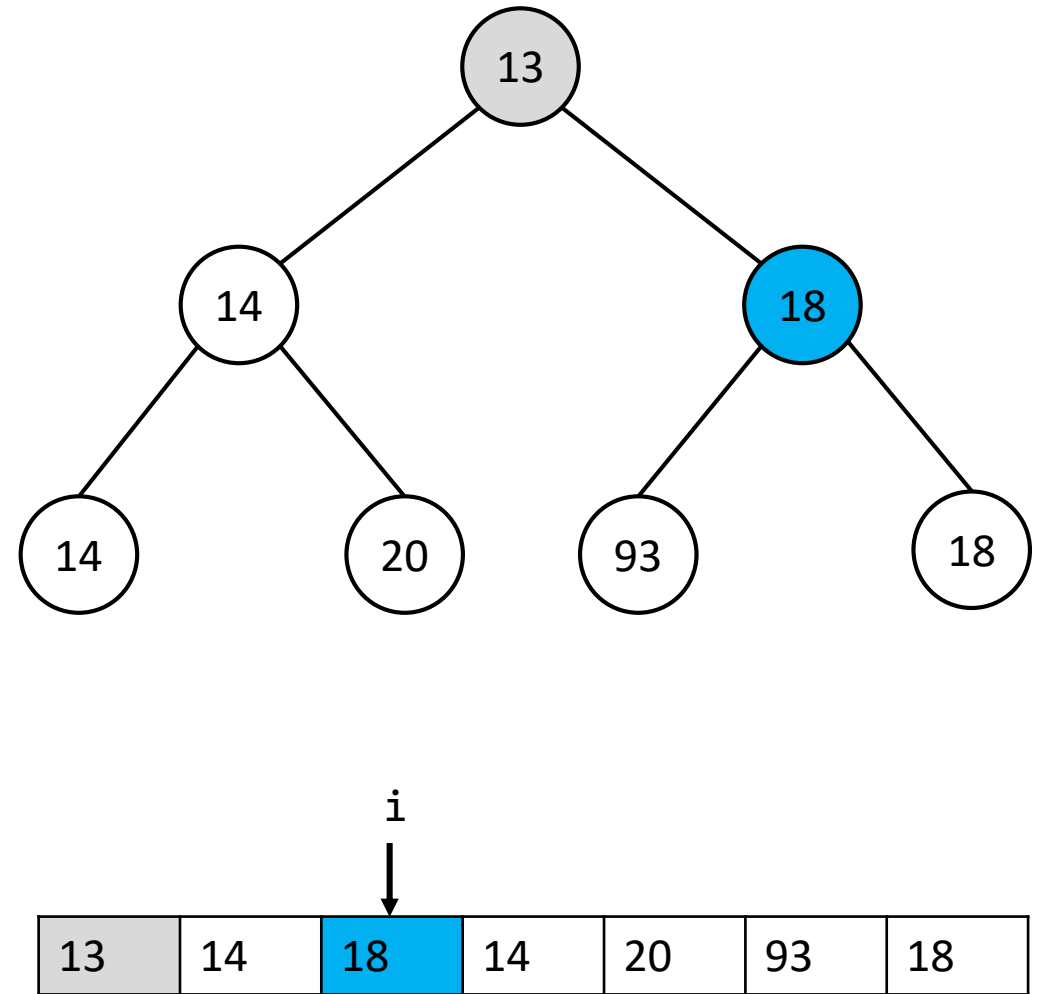
Insérer 15



Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
  Taille[A] ← Taille[A]+1
  i ← Taille[A]
  TantQue i > 1 et A[Pere[i]] > cle
    A[i] ← A[Pere[i]]
    i ← Pere[i]
```

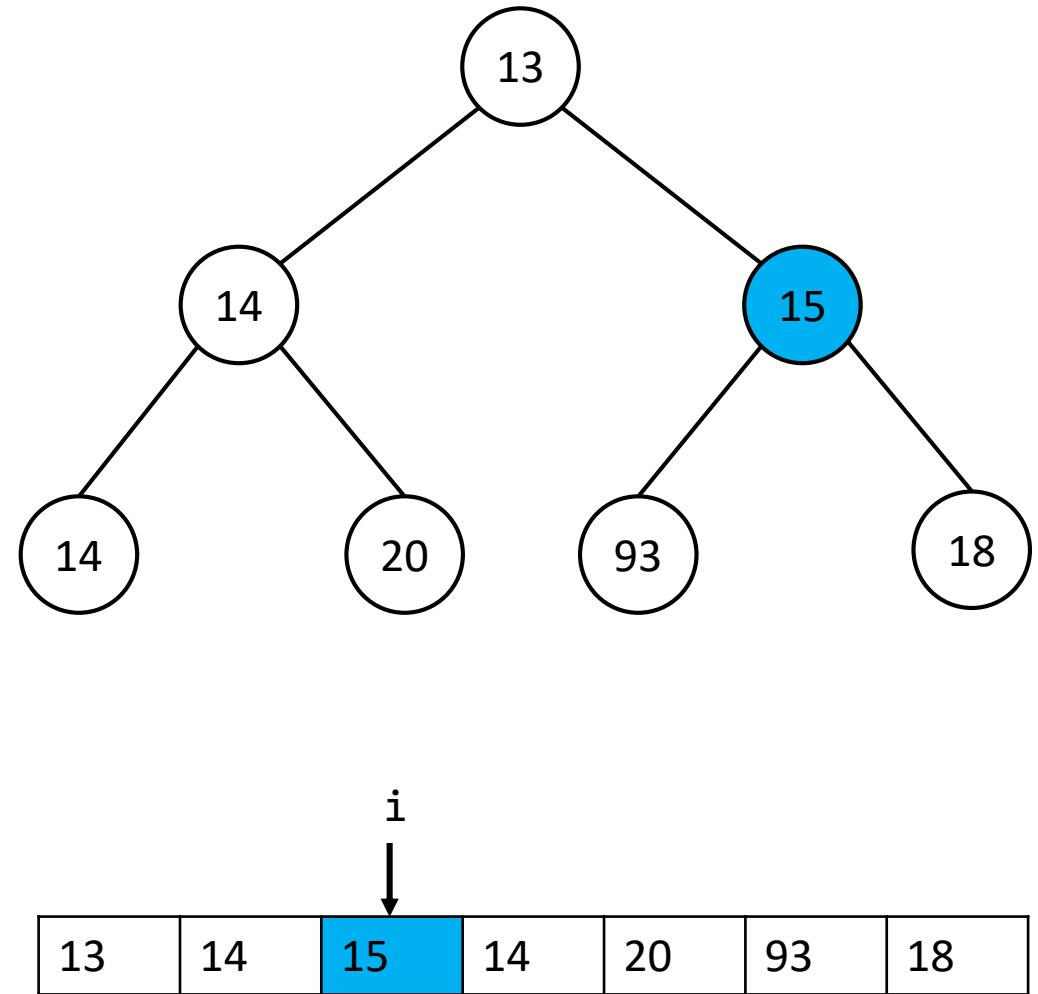
Insérer 15



Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
  Taille[A]  $\leftarrow$  Taille[A]+1
  i  $\leftarrow$  Taille[A]
  TantQue i > 1 et A[Pere[i]] > cle
    A[i]  $\leftarrow$  A[Pere[i]]
    i  $\leftarrow$  Pere[i]
  A[i]  $\leftarrow$  cle
```

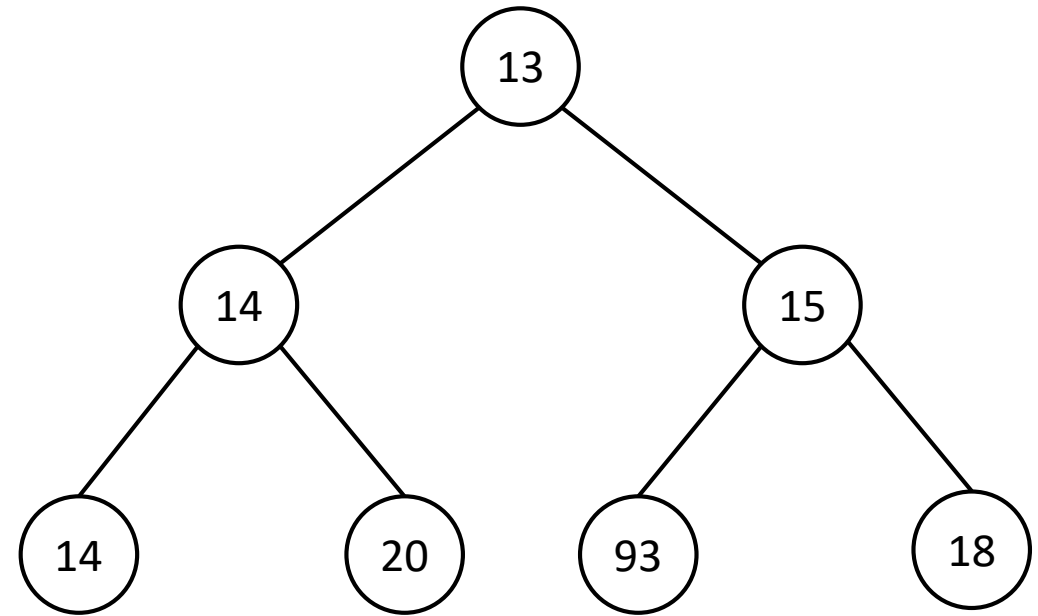
Insérer 15



Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
  Taille[A] ← Taille[A]+1
  i ← Taille[A]
  TantQue i > 1 et A[Pere[i]] > cle
    A[i] ← A[Pere[i]]
    i ← Pere[i]
  A[i] ← cle
```

Insérer 15



13	14	15	14	20	93	18
----	----	----	----	----	----	----

Question 3

```
insérer(A: Tas , cle: valeur)
  Taille[A] ← Taille[A]+1
  i ← Taille[A]
  TantQue i > 1 et A[Père[i]] > cle
    A[i] ← A[Père[i]]
    i ← Père[i]
  A[i] ← cle
```

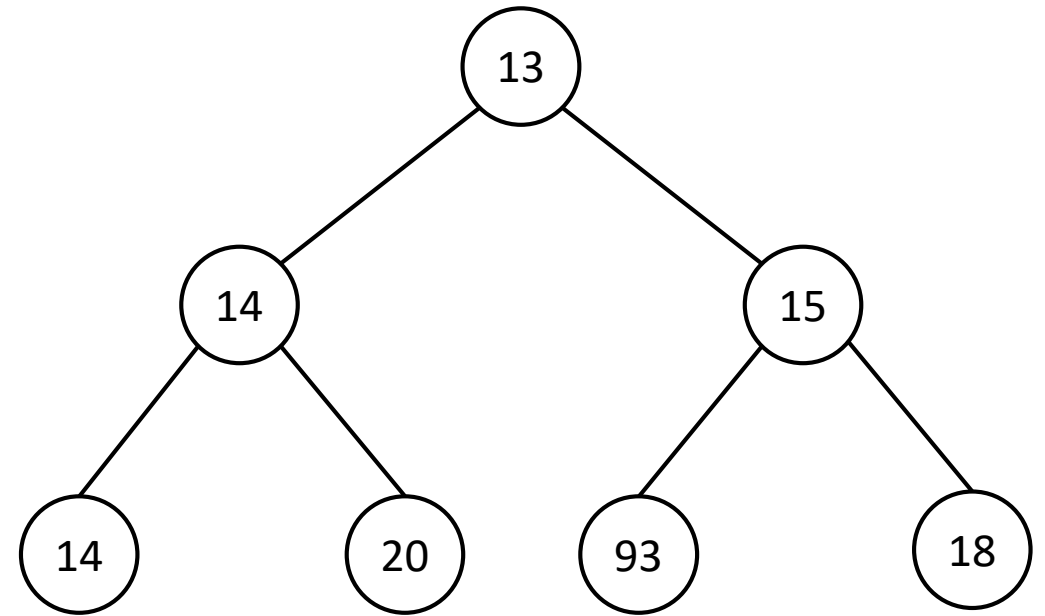
Complexité: $O(h)$

Question 4

- **Plus petit élément** : à la racine du tas.
- **Plus grand élément** : au niveau d'une feuille.

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)
```

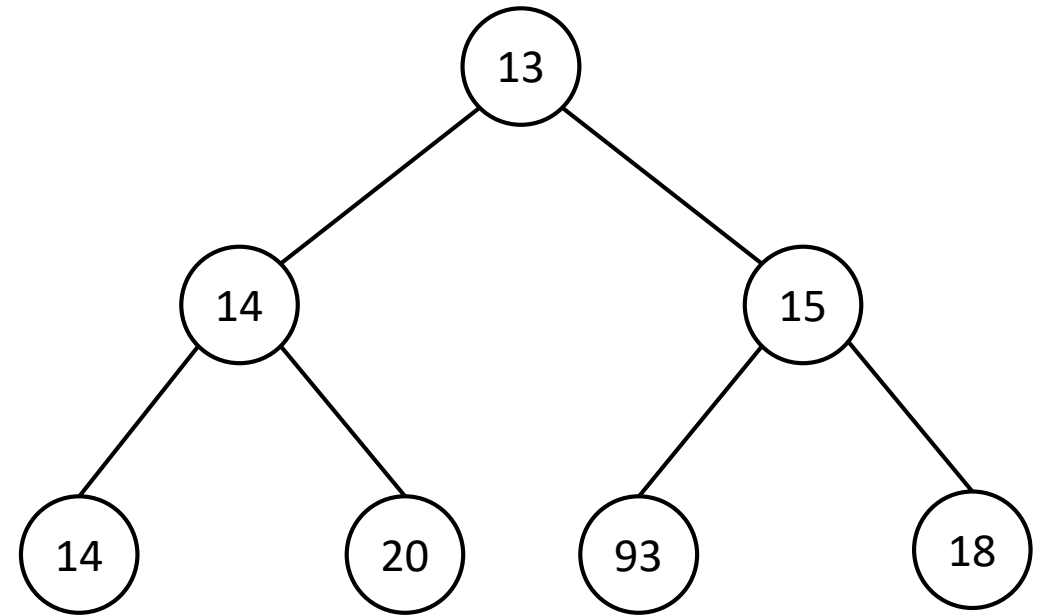


13	14	15	14	20	93	18
----	----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)  
  min ← A[1]
```

min ← 13

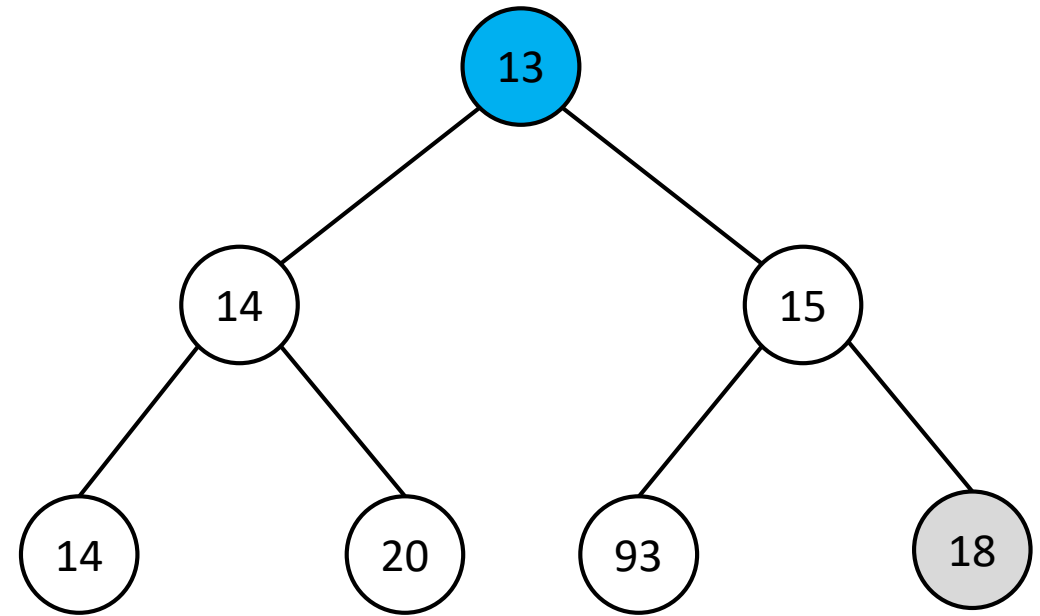


13	14	15	14	20	93	18
----	----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)  
  min ← A[1]  
  A[1] ← A[Taille[A]]
```

min ← 13

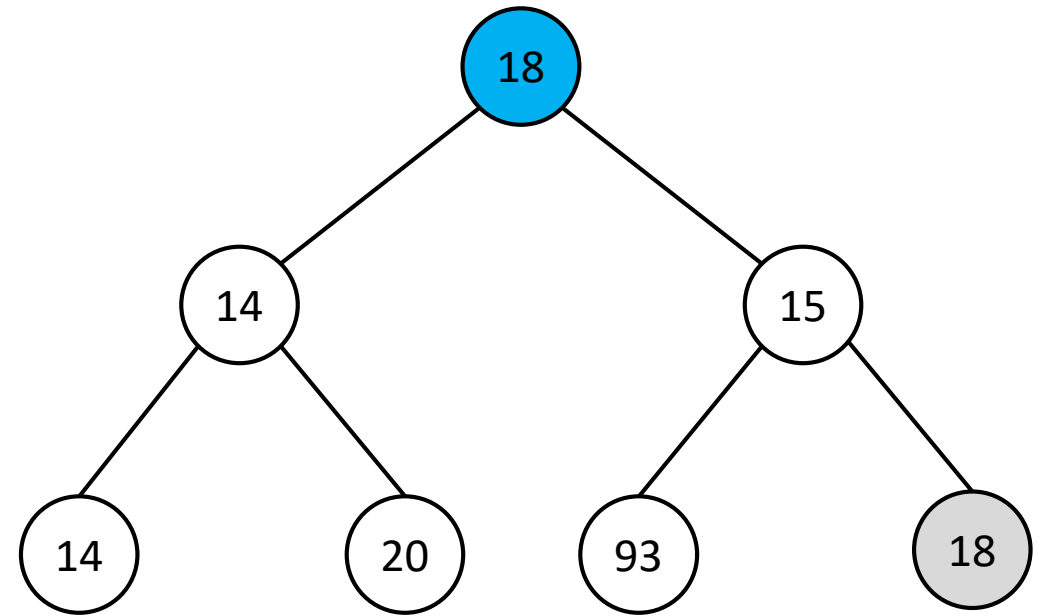


13	14	15	14	20	93	18
----	----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)  
  min ← A[1]  
  A[1] ← A[Taille[A]]
```

min ← 13

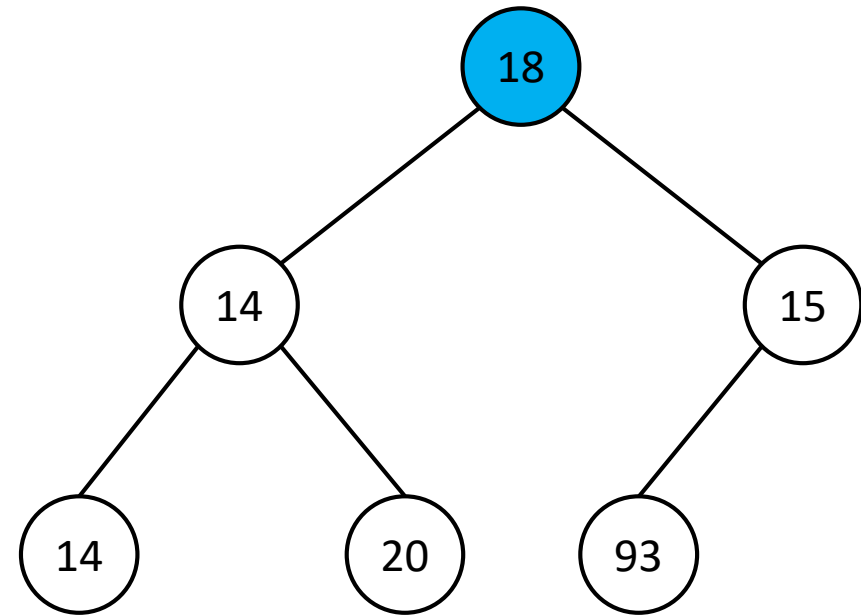


18	14	15	14	20	93	18
----	----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)  
  min ← A[1]  
  A[1] ← A[Taille[A]]  
  Taille[A] ← Taille[A]-1
```

min ← 13

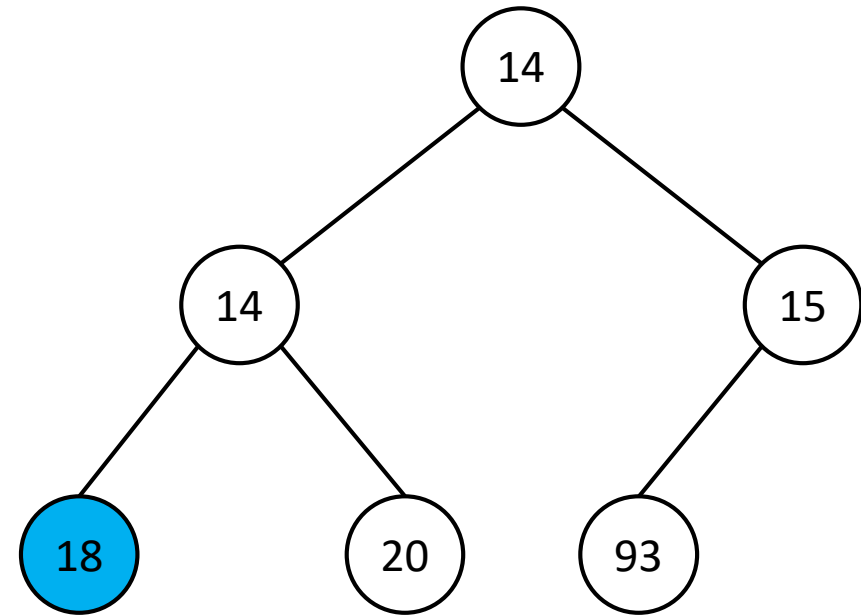


18	14	15	14	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)
  min ← A[1]
  A[1] ← A[Taille[A]]
  Taille[A] ← Taille[A]-1
  Entasser (A, 1)
```

min ← 13

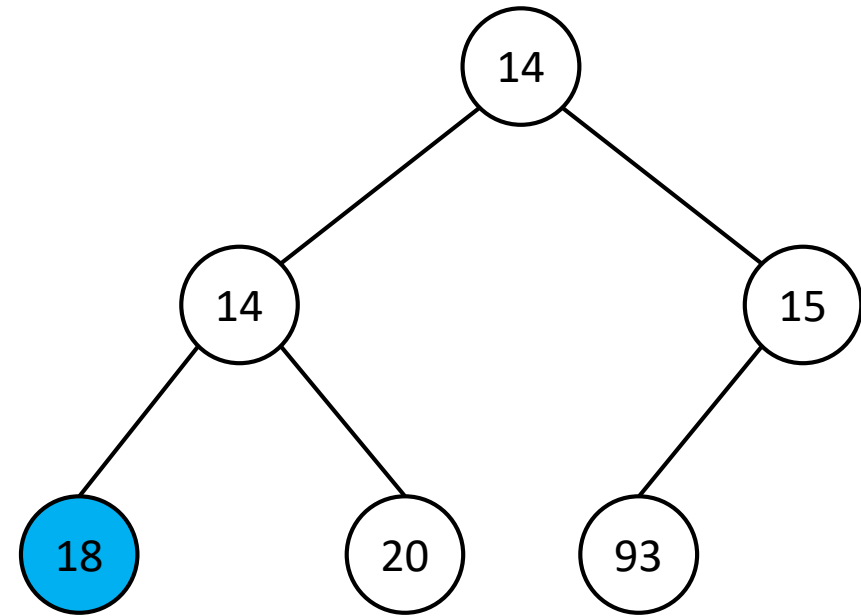


14	14	15	18	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)
  min ← A[1]
  A[1] ← A[Taille[A]]
  Taille[A] ← Taille[A]-1
  Entasser (A, 1)
  retourner min
```

min ← 13

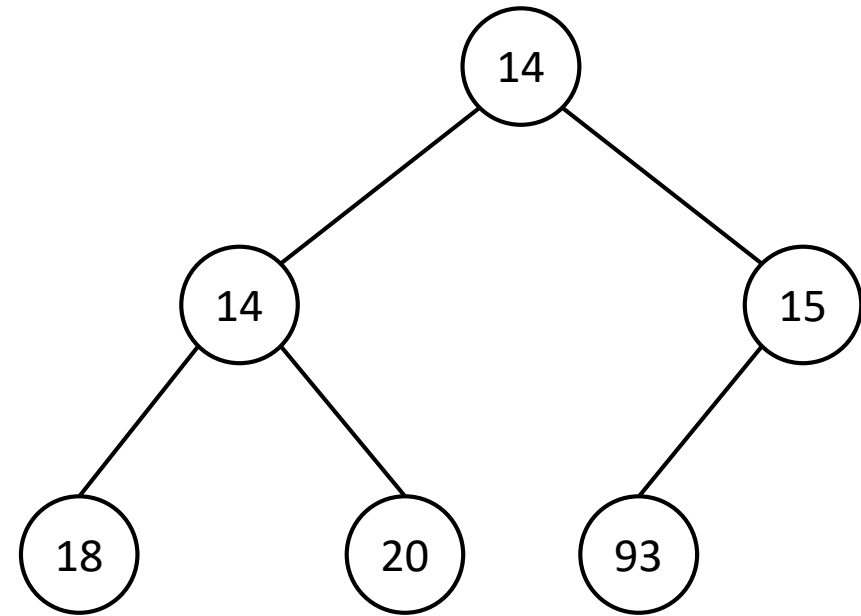


14	14	15	18	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)
  min ← A[1]
  A[1] ← A[Taille[A]]
  Taille[A] ← Taille[A]-1
  Entasser (A, 1)
  retourner min
```

min ← 13



14	14	15	18	20	93
----	----	----	----	----	----

Question 5

```
supprimer_min(A:Tas)
  min ← A[1]
  A[1] ← A[Taille[A]]
  Taille[A] ← Taille[A]-1
  Entasser (A, 1)
  retourner min
```

Complexité: $O(h)$

Question 6

Insérer 2 dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Insérer 2 dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 2)

Question 6

Insérer 2 dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 2)

Question 6

Insérer 2 dans L1 :

(1, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 7)

Question 6

Insérer 2 dans L1 :

(1, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 7)

Question 6

Insérer 2 dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 7)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 7)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10, 7)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (7, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (7, 3, 1, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 7, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 7, 6, 9, 2, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 2, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 2, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

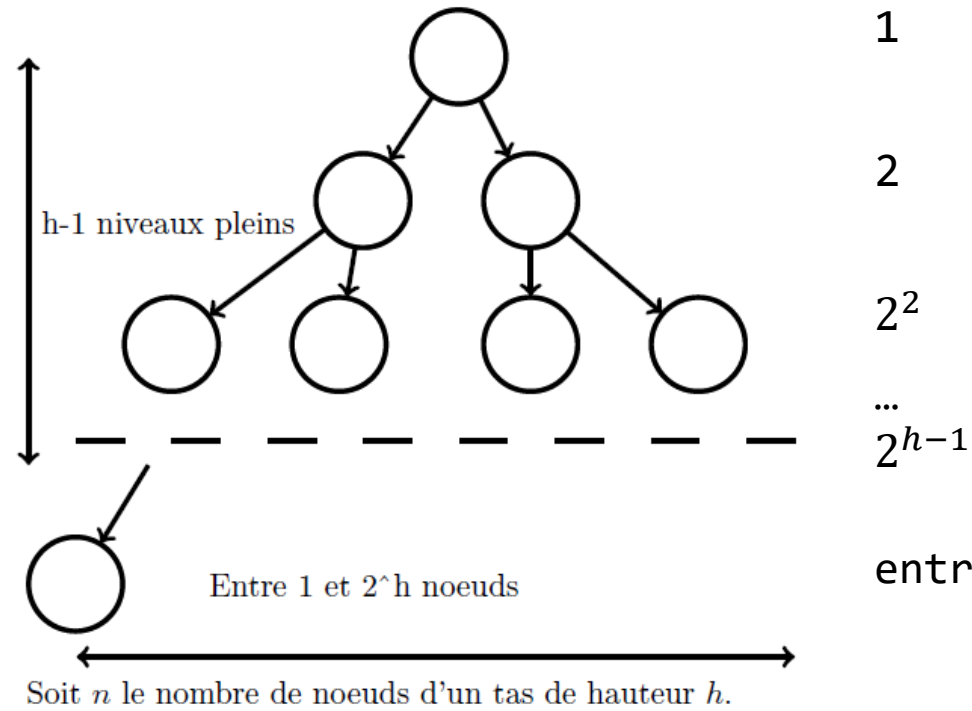
Question 6

Supprimer le min dans L1 : (1, 3, 2, 6, 9, 7, 12, 8, 7, 9, 10, 10)

Question 7

- Une liste triée est toujours un tas.
 - ➔ Dans une liste triée : $A[i] \geq A[\lfloor i/2 \rfloor] \quad \forall i > 1$
- Un tas n'est pas toujours une liste triée.
 - ➔ Contre-exemple : L1.

Question 8



Nombre de nœuds :

$$\sum_{i=0}^{h-1} 2^i + 1 \leq n \leq \sum_{i=0}^h 2^i$$

Question 8

$$\sum_{i=0}^{h-1} 2^i + 1 \leq n \leq \sum_{i=0}^h 2^i$$

$$(2^h - 1) + 1 \leq n \leq 2^{h+1} - 1$$

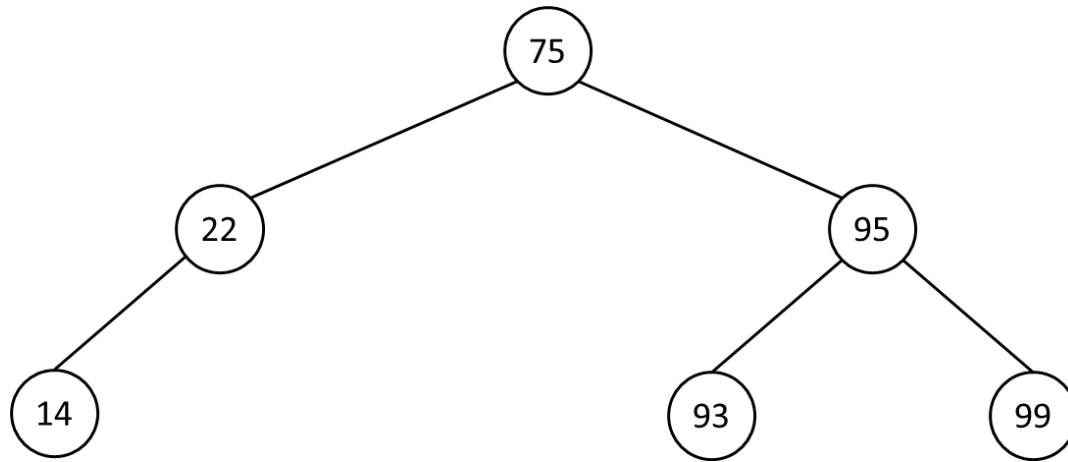
$$2^h \leq n < 2^{h+1}$$

$$h \leq \log_2(n) < h + 1$$

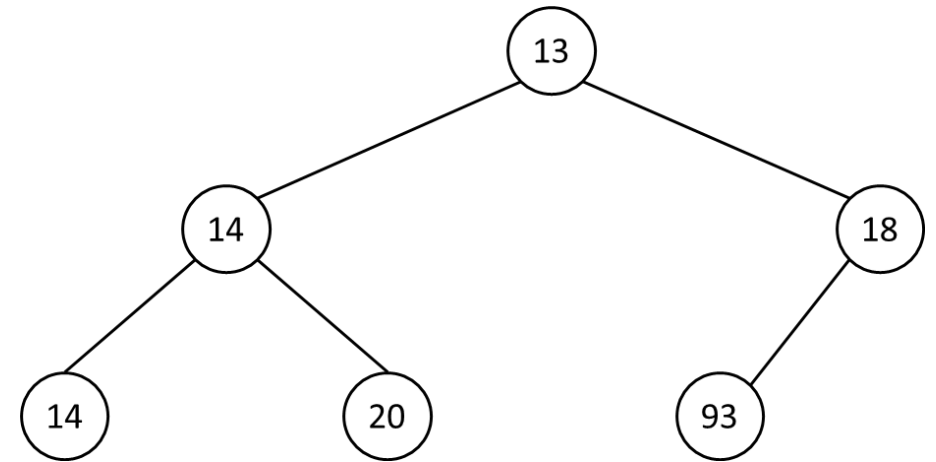
$$h = \lfloor \log_2(n) \rfloor$$

AVL vs TAS

AVL



TAS



Operation	AVL	TAS
Recherche	$O(\log_2(n))$	$O(n)$
Insertion	$O(\log_2(n))$	$O(\log_2(n))$
Suppression	$O(\log_2(n))$	$O(\log_2(n))$
Recherche MIN/MAX	$O(\log_2(n))$	$O(1)$
Insertion (Moyenne)	$O(\log_2(n))$	$O(1)$
Création	$O(n \cdot \log_2(n))$	$O(n)$