

Algorithmique: Advanced Data Structures

Chapitre 11 :

- **LES ARBRES**

LES ARBRES

Trees

Sommaire

Les Arbres

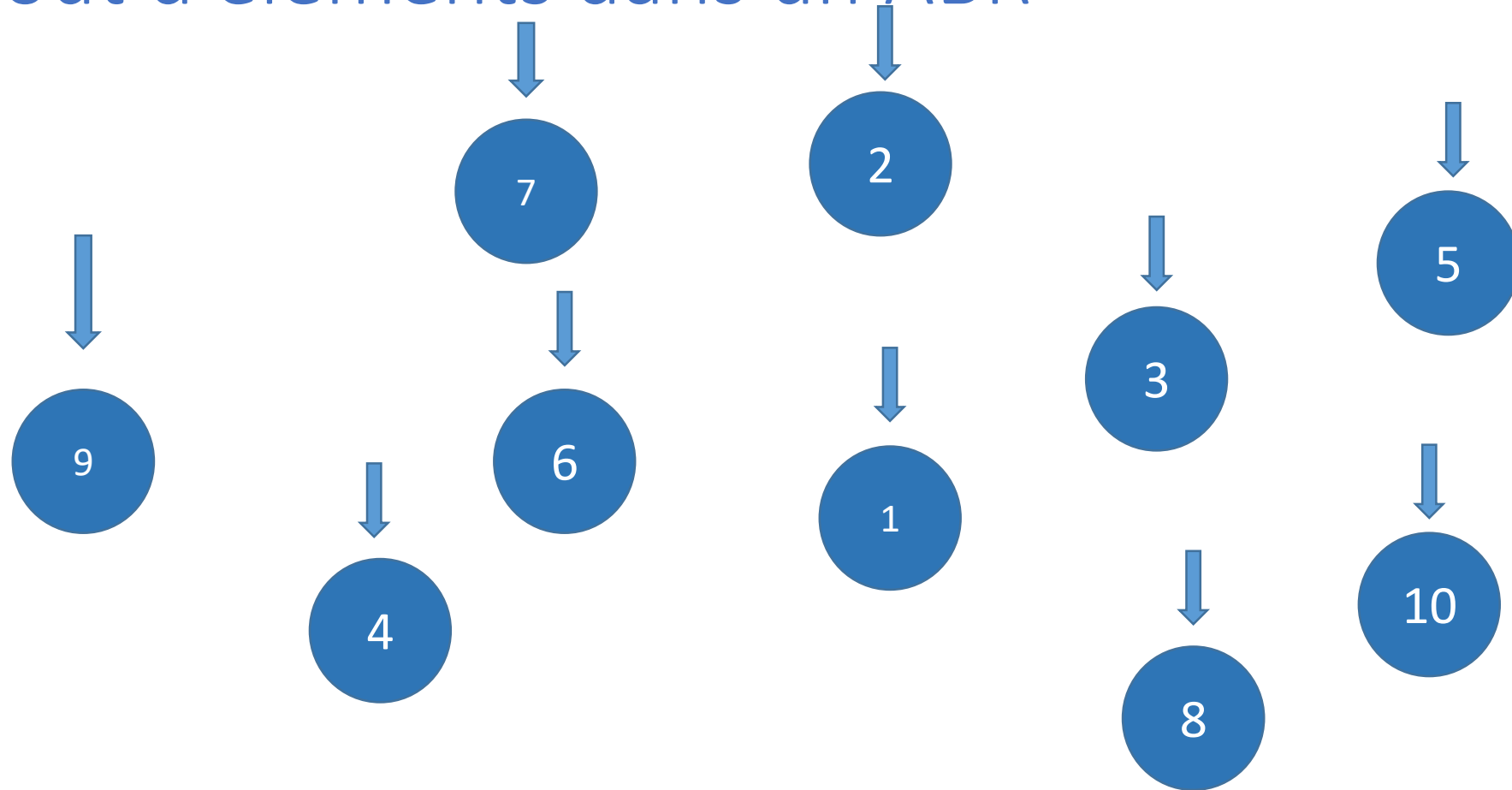
- Ajout d'éléments dans un ABR
- Suppression d'un élément dans un ABR
- Parcours en Largeur
- Parcours en Hauteur

Sommaire

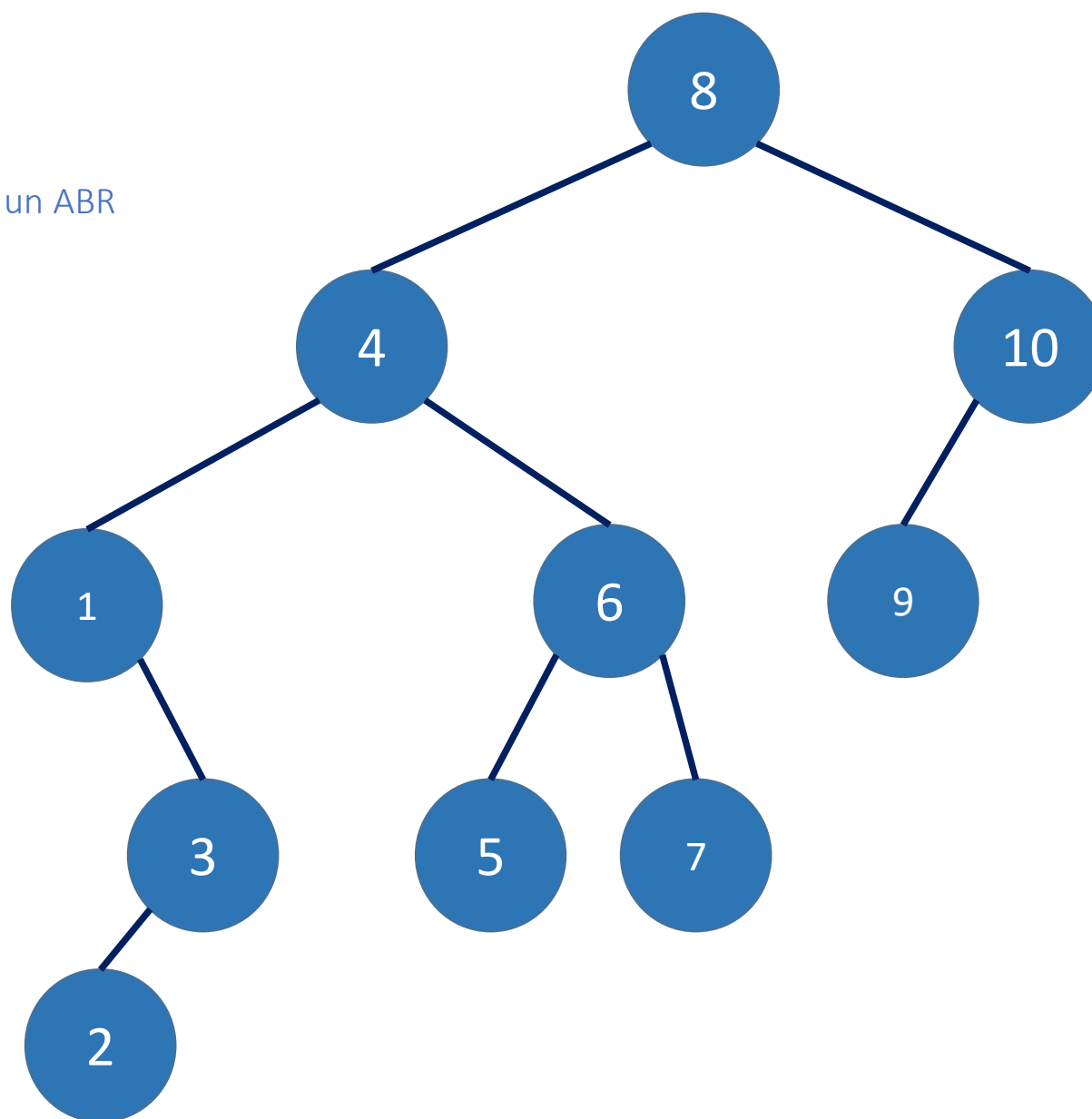
Les Arbres

- Ajout d'éléments dans un ABR
- Suppression d'un élément dans un ABR
- Parcours en Largeur
- Parcours en Hauteur

Ajout d'éléments dans un ABR

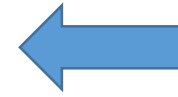
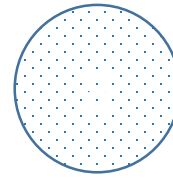
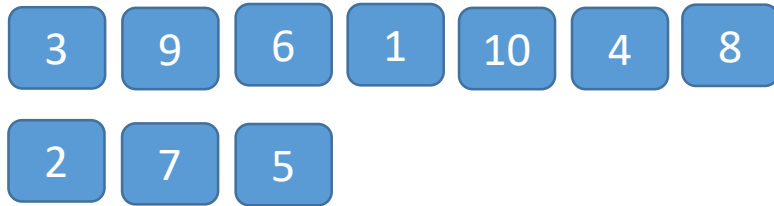


Ajout d'éléments dans un ABR



Profondeur = 4

Nombre de
nœuds = 10



Curseur

C <- ObtenirUnCurseurSurLaRacine(monArbre)

Tant Que (NON (estEnfin(C)) ET (valeur <> obtenirValeurNoeud(C))
Faire

Si (valeur < obtenirValeurNoeud(C))

Alors

descendre(C , gauche)

Sinon

descendre(C, droite)

FinSi

Fait

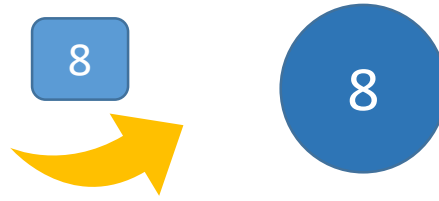
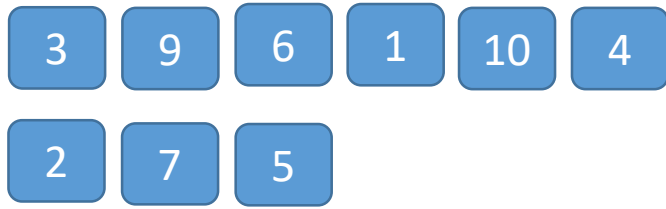
Si estEnfin(C)

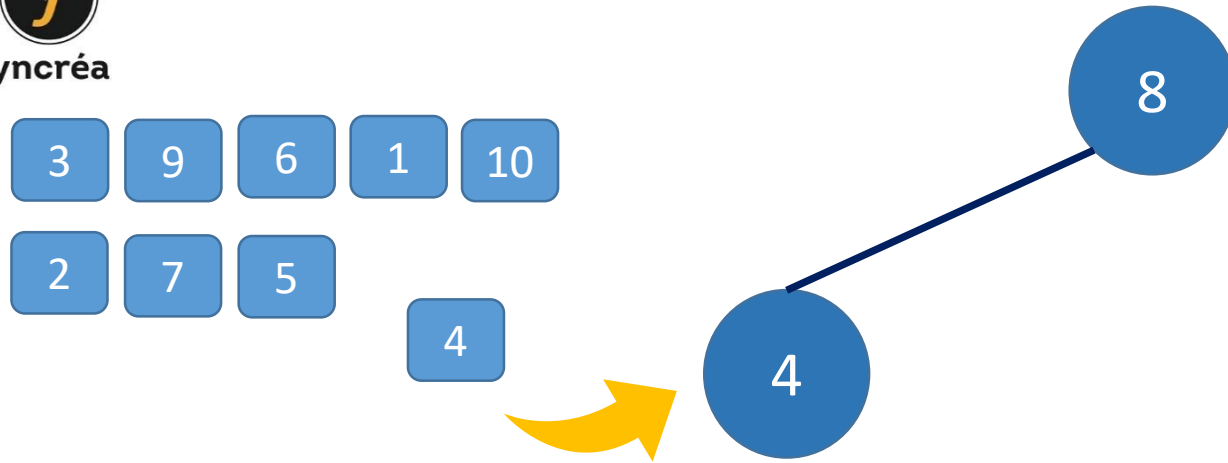
Alors

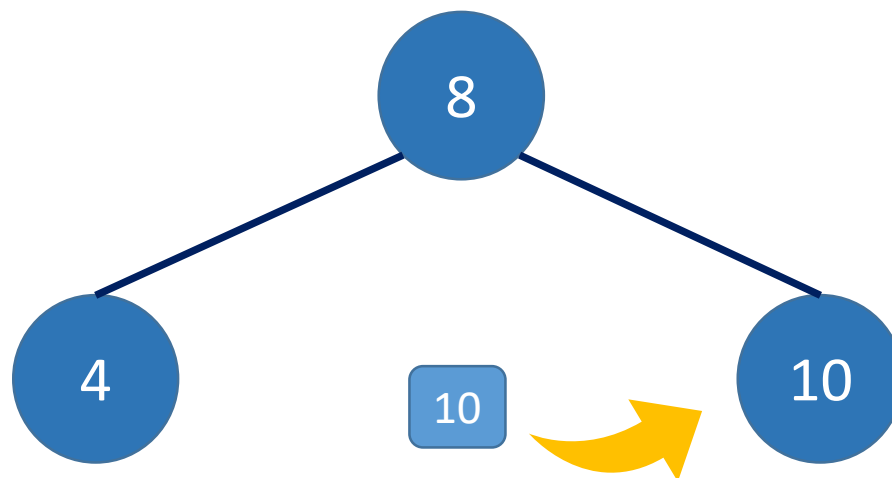
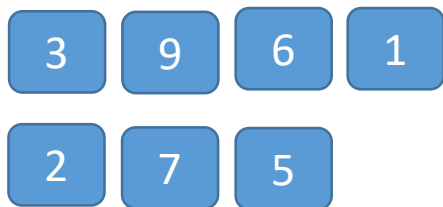
insérerValeurDansArbreA(C , valeur)

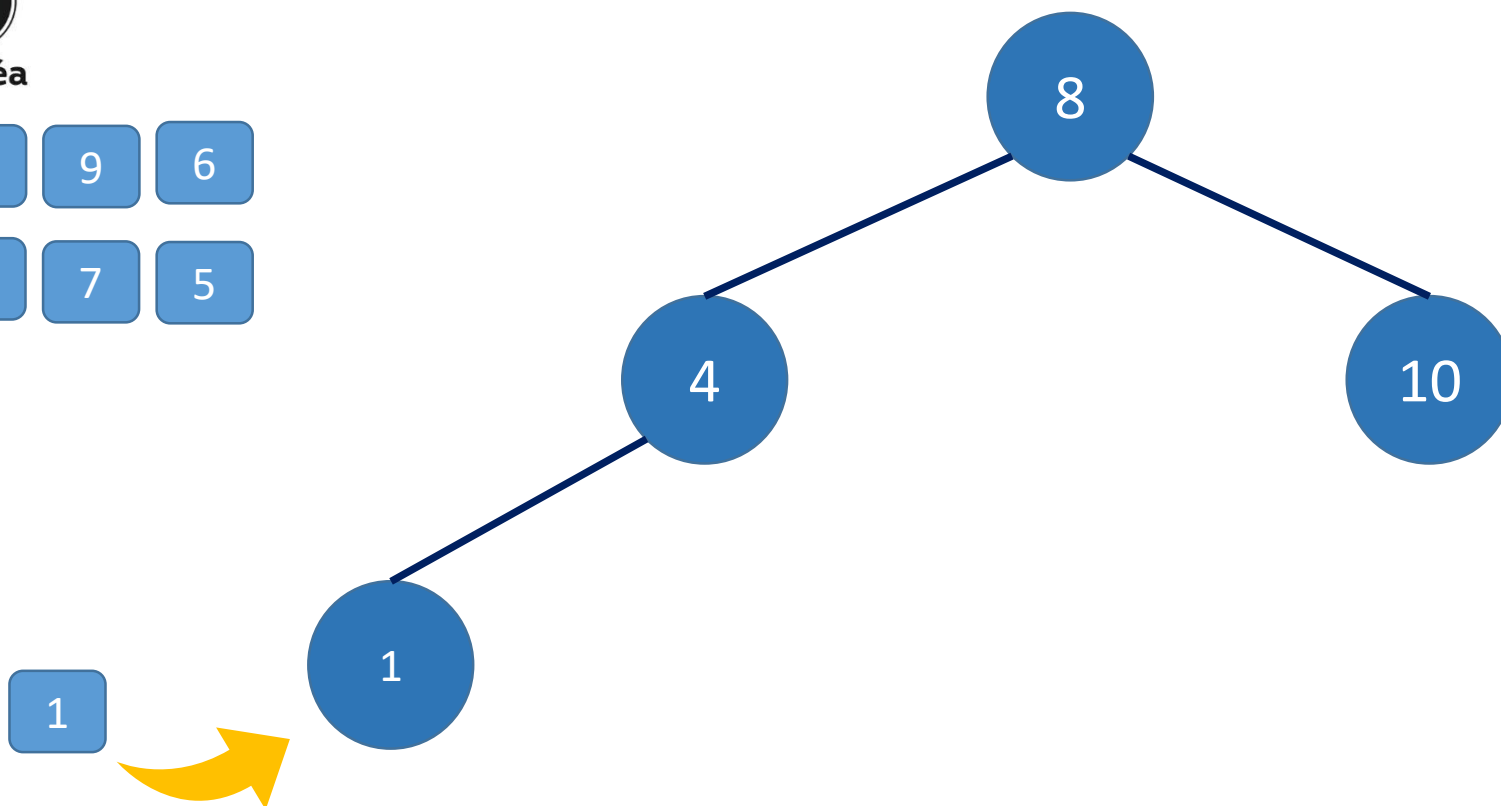
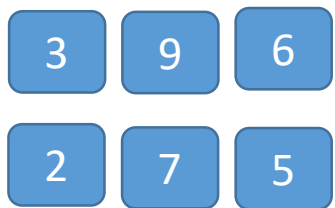
FinSi

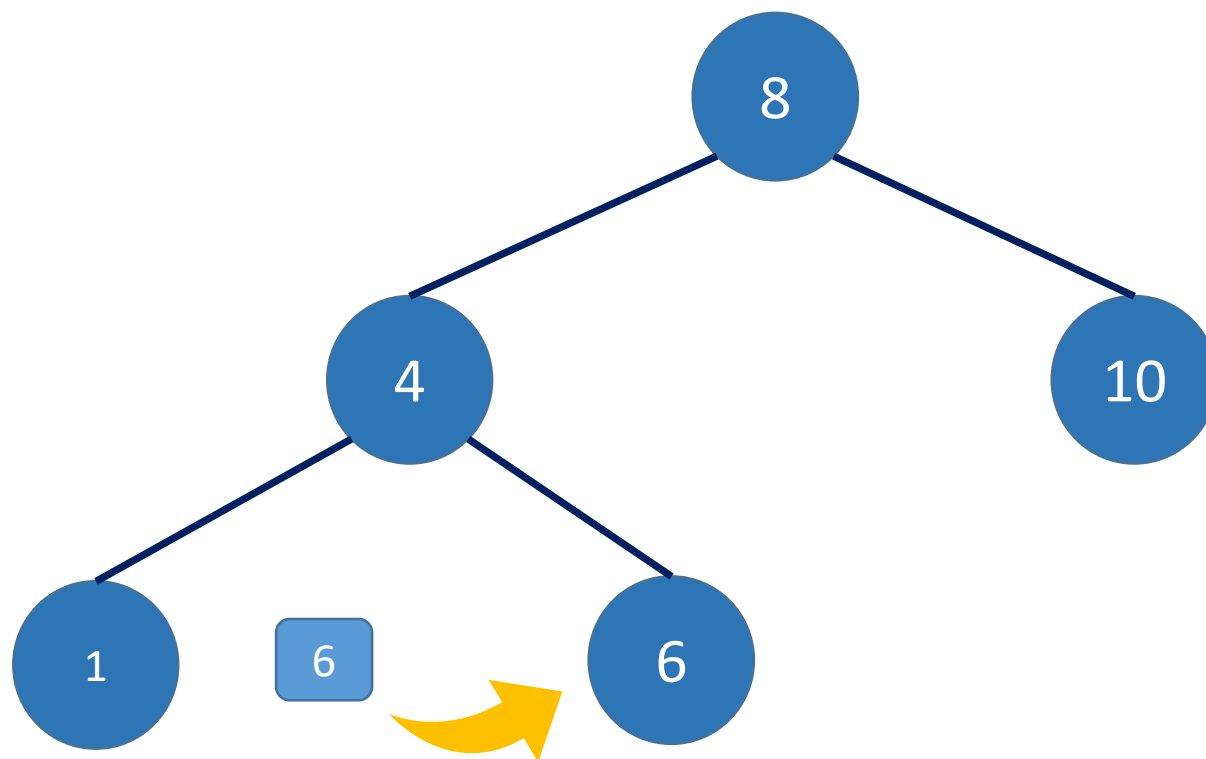
AjouterValeurDans
ArbreABR



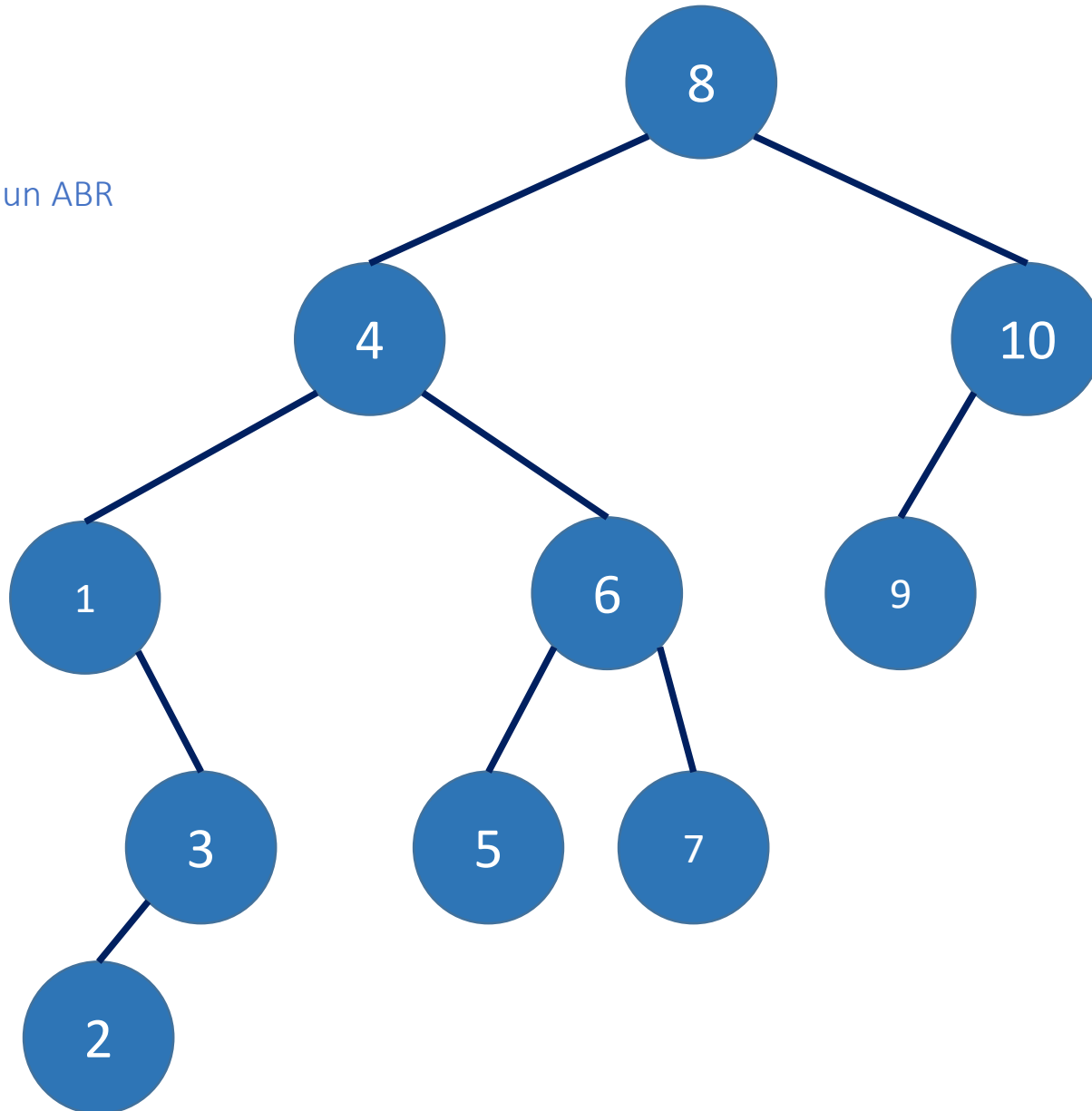








Ajout d'éléments dans un ABR

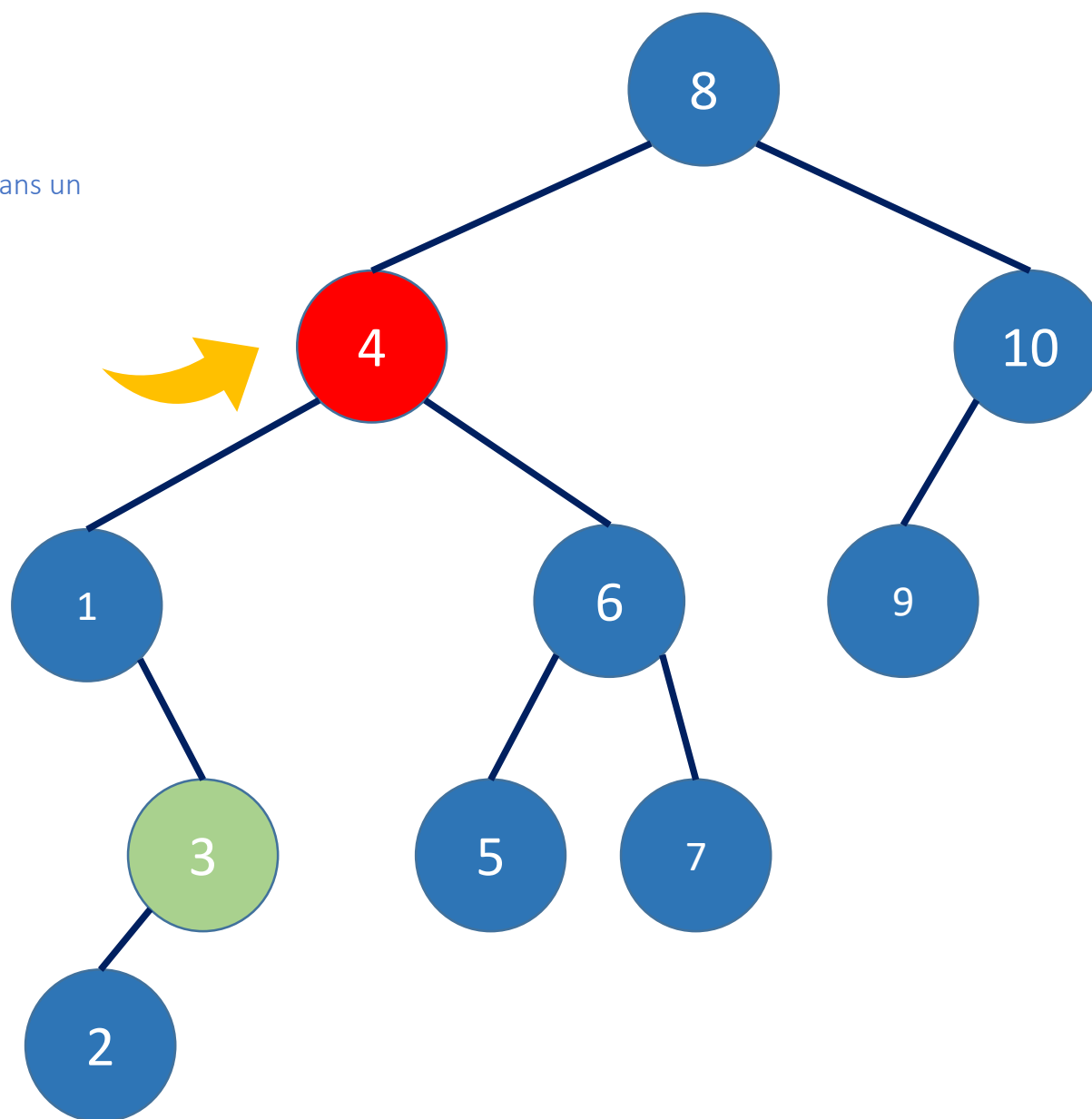


Sommaire

Les Arbres

- Ajout d'éléments dans un ABR
- **Suppression d'un élément dans un ABR**
- Parcours en Largeur
- Parcours en Hauteur

Suppression d'un élément dans un ABR

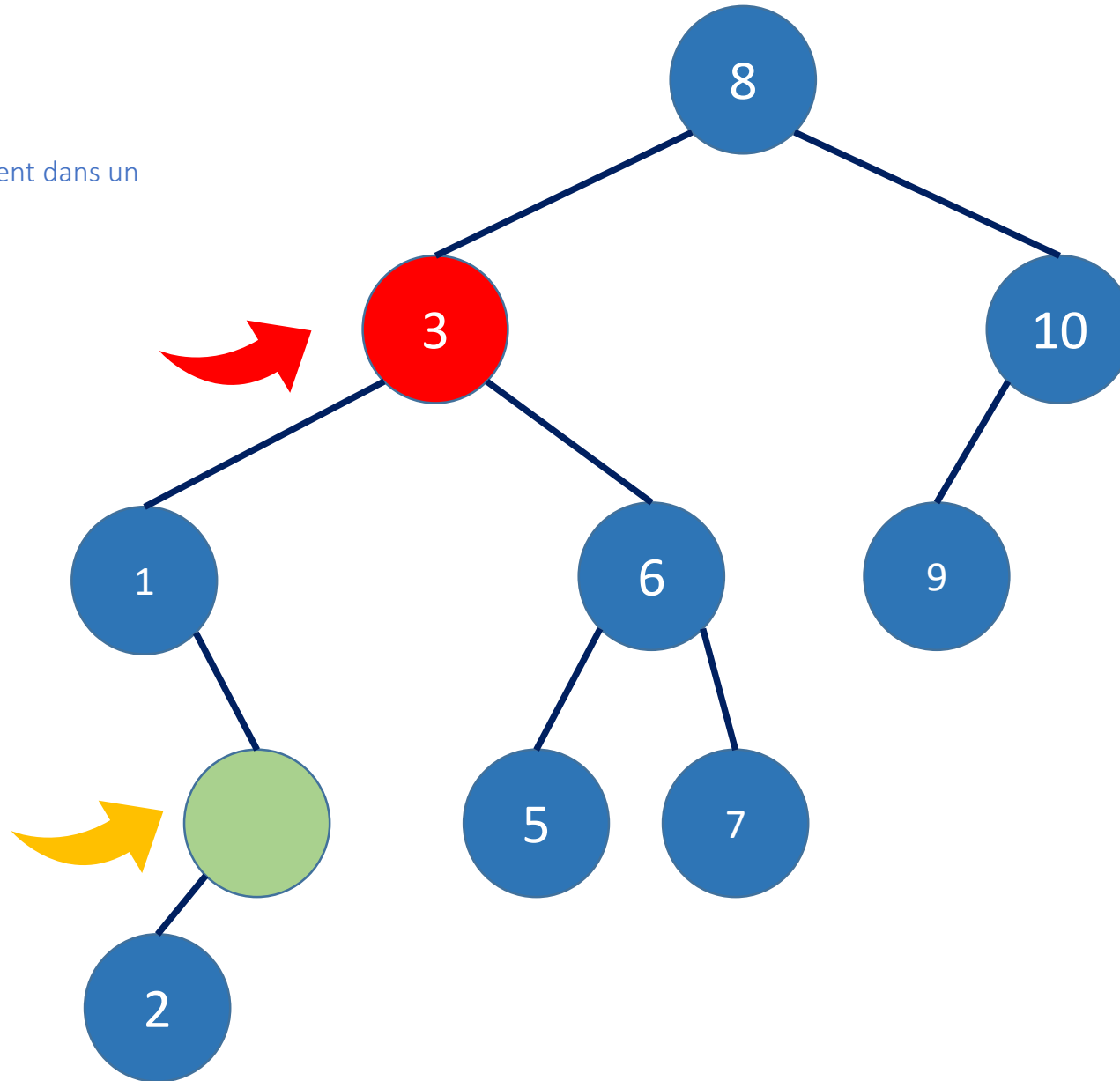


Suppression d'une valeur dans l'arbre ABR :

Cette méthode utilise une astuce qui facilite les opérations.

Il s'agit dans un premier temps de remplacer la valeur à supprimer par la plus grande des valeurs du sous-arbre gauche.

Suppression d'un élément dans un ABR



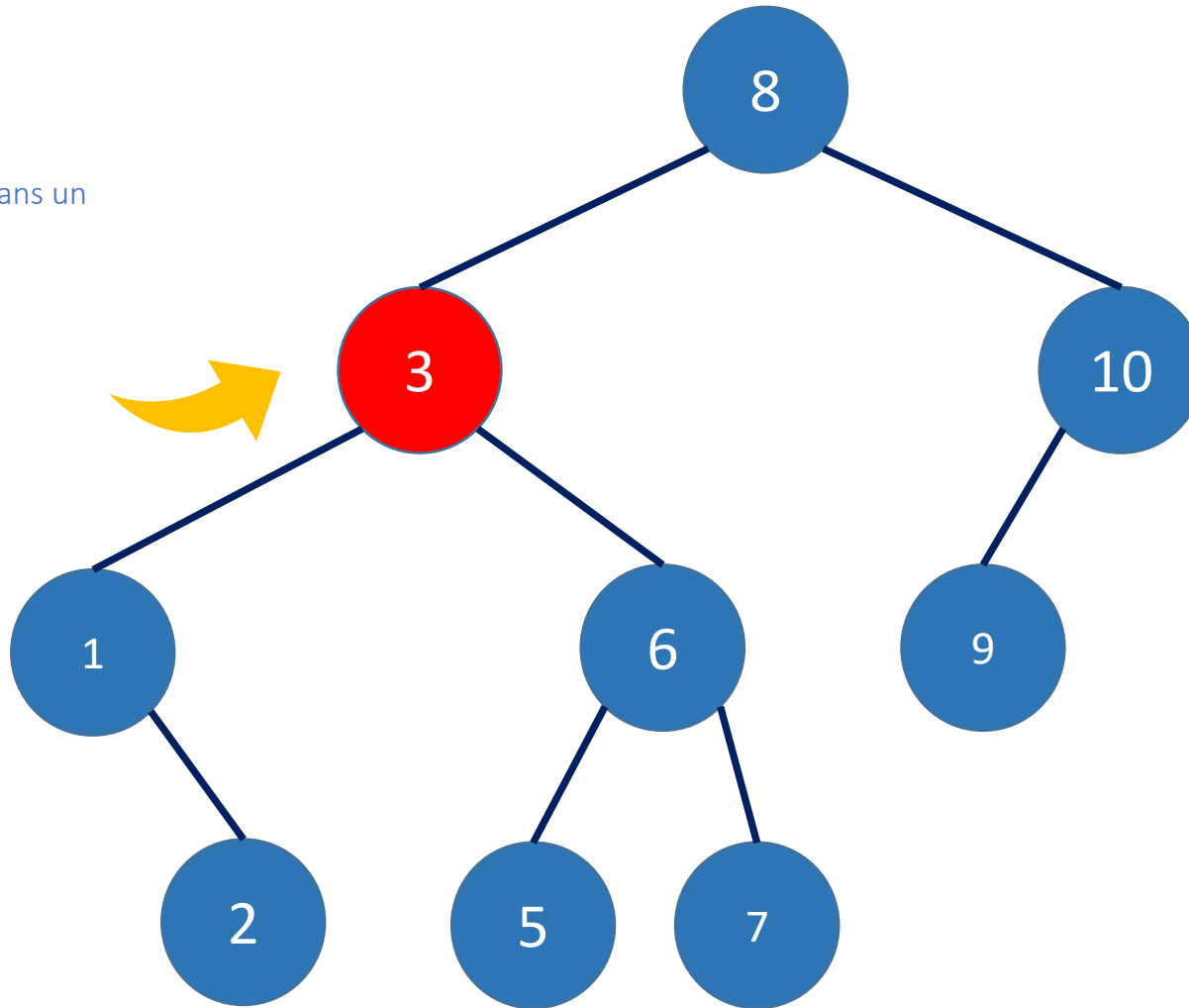
Suppression d'une valeur dans l'arbre ABR :

Cette méthode utilise une astuce qui facilite les opérations.

Il s'agit dans un premier temps de remplacer la valeur à supprimer par la plus grande des valeurs du sous-arbre **gauche**.

Puis dans un second temps, de supprimer le nœud vidé

Suppression d'un élément dans un ABR



Suppression d'une valeur dans l'arbre ABR :

Cette méthode utilise une astuce qui facilite les opérations.

Il s'agit dans un premier temps de **remplacer la valeur** à supprimer par la plus grande des valeurs du **sous-arbre gauche**.

Puis dans un second temps, de **supprimer** le nœud vidé.

C <- ObtenirUnCurseurSurLaRacine(monArbre)

// Recherche le nœud qui contient la valeur à supprimer de l'arbre

Tant Que (NON (estEnfin(C)) ET (valeur <> obtenirValeurNoeud(C))
Faire

Si (valeur < obtenirValeurNoeud(C))

Alors

descendre(C , gauche)

Sinon

descendre(C, droite)

FinSi

Fait

// Si on a trouvé la valeur

Si NON estEnfin(C)

Alors

// Dans le cas d'un nœud qui possède deux fils

Si possedeFils(C, gauche) && possedeFils(C, droite)

Alors

// recherche de la plus grande valeur du sous-arbre gauche

D <- C // mémorise le nœud à l'embranchement à l'aide d'un nouveau curseur D

Tant Que possedeFils(C, droite)

Faire

descendre(C, droite)

Fait

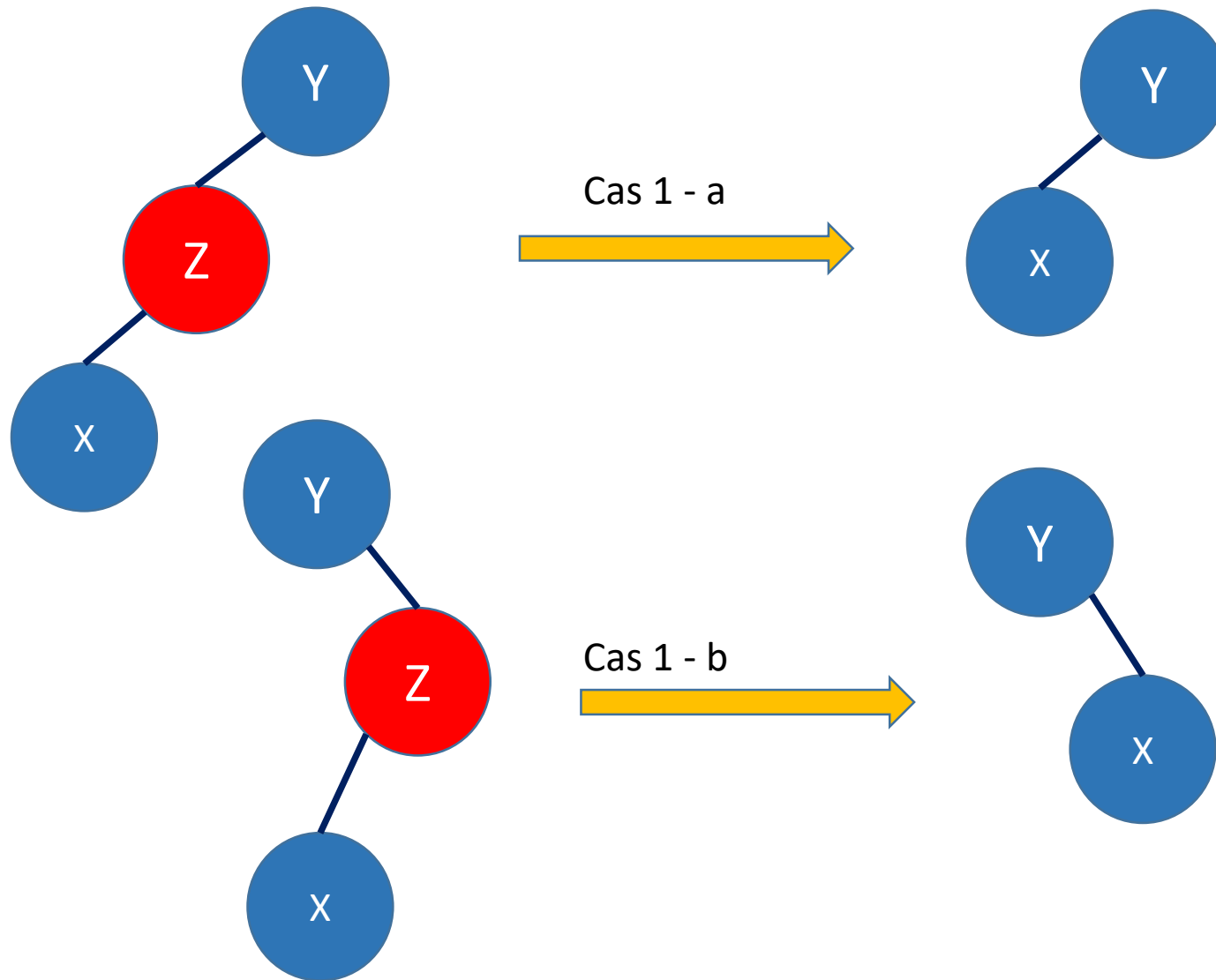
modifierValeur(D, C) // on la place dans nœud (D)

FinSi

// Dans tous les cas on supprime le nœud désigné par C

suppressionNoeud(C)

FinSi

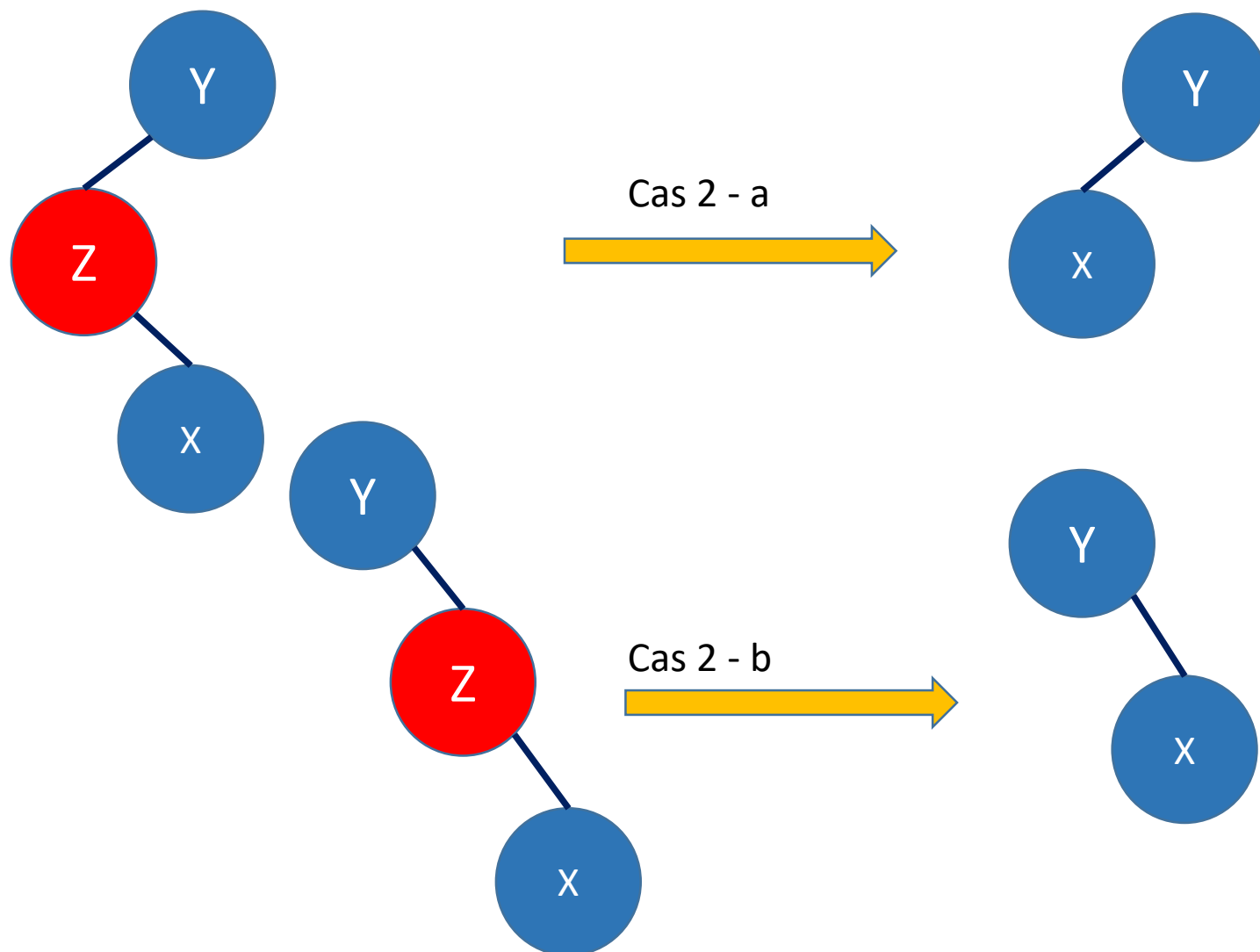


Suppression d'un nœud dans
un arbre :

On distingue quatre cas simples
pour lesquels le nœud à
supprimer n'a qu'un fils.

Cas 1 – a et b

Le nœud à supprimer à un fils
gauche



Suppression d'un nœud dans un arbre :

Cas 2 – a et b

Le nœud à supprimer à un fils **droit**

// Etape II : Suppression du noeud:

// si le noeud à supprimer a un fils gauche : cas 1
// alors on attache ce fils gauche sur le noeud parent
// pour faire monter la branche gauche

Si Node->filsGauche <> AUCUNE_VALEUR

Alors

Si Curs.side = gauche

Alors

// par la gauche (1 - a)

Curs.pointeur->filsGauche <- Node->filsGauche

Sinon

Si Curs.side = droite

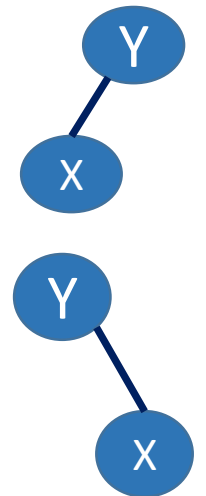
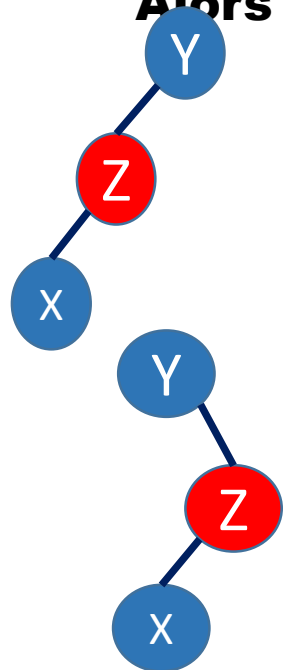
Alors

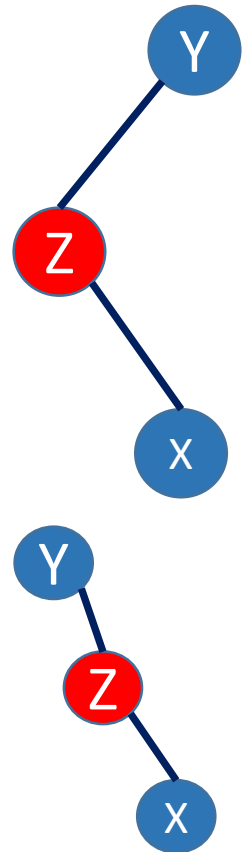
// par la droite (1 - b)

Curs.pointeur->filsDroit <- Node->filsGauche

FinSi

FinSi





// Etape II : Suppression du noeud:

// sinon, le nœud à supprimer a un fils droit : cas 2

// on attache ce fils droit sur le nœud parent

// pour faire monter la branche droite

Sinon

Si Curs.side = gauche

Alors

// par la gauche (2 – a)

Curs.pointeur->filsGauche <- Node->filsDroit

Sinon

Si Curs.side = droite

Alors

// par la droite (2 – b)

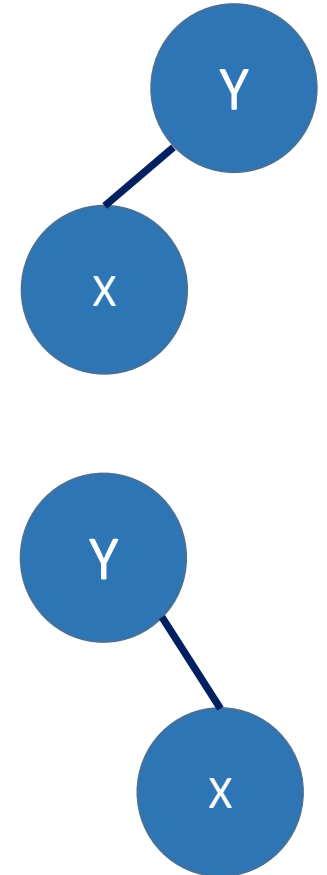
Curs.pointeur->filsDroit <- Node->filsDroit

FinSi

FinSi

FinSi

libérerMémoire(Node)



Sommaire

Les Arbres

- Ajout d'éléments dans un ABR
- Suppression d'un élément dans un ABR
- **Parcours en Largeur**
- Parcours en Profondeur

Parcours en largeur

Fonction **itérative** qui va calculer le nombre de nœuds de l'arbre :

- On réalise un parcours en largeur en s'aidant d'une file
- On compte les nœuds rencontrés.
- On peut faire autre chose que compter les nœuds comme par exemple afficher les nœuds. Ce qui nous amène à utiliser **un pointeur de fonction** qui va fournir en paramètre l'outil qu'on souhaite utiliser

```
// parcours itératif en largeur de l'arbre en utilisant une file
// passage d'un pointeur de fonction en paramètre pour le traitement de la valeur des
// noeuds visités
int breadthFirstTraversal(BinaryTree tree, int (*doSomething)(BinaryTreeElement *oneNode))
{
#define QUEUESIZE 1000
if (doSomething == NULL) return(EXIT_FAILURE);

Queue *file = NULL;
// création d'une file pour le parcours en largeur
NewQueue(&file, QUEUESIZE);

Cursor curs;
// placement d'un curseur à la racine de l'arbre
curs = getCursorOnRoot(tree);

BinaryTreeElement * node;
// obtention du noeud à la racine
node = getNode(curs);
// mise en attente du noeud dans la file
queue(file, (void *)node);

while (!isEmpty(file)) { // tant qu'il y a des noeud à traiter

deQueue(file, (void *)&node); // récupération du noeud en attente
doSomething(node); // réaliser le traitement choisi
// pousser le fils gauche puis le fils droit dans la file d'attente
if (node->leftChild != NULL) queue(file, (void*)(node->leftChild));
if (node->rightChild != NULL) queue(file, (void*)(node->rightChild));
}
return(EXIT_SUCCESS);
}
```

Détermination du nombres de nœuds dans un arbre binaire :

```
// Calcule le nombre de noeuds dans un arbre
int getBinaryTreeNodesCount(BinaryTree tree) {
// attention nodeCount est une variable globale.
nodeCount = 0;
breadthFirstTraversal(tree, countOneNode);
return(tree.nodeCount = nodeCount);
}
```

Fonction de comptage :

```
// ajoute la valeur 1 au nombre de noeuds
int countOneNode(BinaryTreeElement *oneNode) {
return(nodeCount++);
}
```

Affichage des valeurs contenues dans l'arbre binaire :

```
printf("Parcours itératif de l'arbre binaire en largeur, à l'aide d'une file  
: \n");  
  
breadthFirstTraversal(*Arbre, displayBinaryTreeNodeValue);
```

Fonction d'affichage de la valeur contenue dans un nœud :

```
// Affiche la valeur contenue dans le champs data d'un noeud  
int displayBinaryTreeNodeValue(BinaryTreeNode *oneNode) {  
    if (oneNode == NULL) {  
        return(-1);  
    }  
    printf("%d ", oneNode->data);  
  
    return(0);  
}
```

Sommaire

Les Arbres

- Ajout d'éléments dans un ABR
- Suppression d'un élément dans un ABR
- Parcours en Largeur
- **Parcours en Profondeur**

Parcours en profondeur

Exercice :

Ecrire une fonction **récursive** qui va mesurer la profondeur de l'arbre.

Parcours en profondeur

Fonction récursive qui va mesurer la profondeur de l'arbre :

- On parcourt les différents chemins depuis la racine jusqu'à une feuille de l'arbre en comptant les nœuds traversés.
- La hauteur de l'arbre correspond au plus grand nombre de nœuds calculé

```

Fonction obtenirProfondeurSousArbre( C, n, max) ne renvoie rien

Déclaration paramètres
DEBUT
    C en Cursor, // curseur sur la racine du sous-arbre
    n en entier, // accumulateur -> nombre de nœuds parcourus
    max en pointeur d'entier // la plus grande profondeur atteinte

FIN
Déclaration variables
DEBUT
    X en Cursor // X permet de se déplacer dans les sous-arbres
FIN
DEBUT

    Cursor X;

    // parcours du sous-arbre gauche
    SI ( C possèdeUnFils à gauche )
    ALORS
        // le curseur X prend la valeur de la racine du sous arbre
        X = C; // backtracking
        descendreCurseur X à gauche;
        obtenirProfondeurSousArbre(X, n + 1, max);
    FINSI

    // parcours du sous-arbre droit
    SI (C possèdeUnFils à droite )
    ALORS
        X = C; // backtracking
        descendreCurseur X à droite;
        obtenirProfondeurSousArbre(X, n + 1, max);
    FINSI

    // on garde le max de n comme étant le plus grand nombre de nœuds parcourus
    SI (n > *max) ALORS *max = n FSI

FIN Fonction obtenirProfondeurSousArbre

```



```
// Calcul de la profondeur d'un arbre : WRAPPER

int obtenirProfondeur(Arbre) renvoie un entier
Déclaration paramètres
DEBUT
    Arbre en arbre binaire, // curseur sur la racine du sous-arbre
FIN
Déclaration variables
DEBUT
    C en Curseur // Curseur pour se déplacer dans l'arbre
    n en entier, // accumulateur -> nombre de nœuds parcourus
    profondeur en entier // profondeur atteinte

FIN
DEBUT
    int n = 0;
    int depth = 0;
    Placer curseur C à la racine de Arbre;

    SI (curseur C n'est pas en fin) // on peut descendre
    ALORS obtenirProfondeurSousArbre (C, n, &profondeur);
        renvoyer profondeur;
    FINSI
    renvoyer 0; // pas de sous-niveau
FIN fonction obtenirProfondeur
```

```
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
7 8 5 10 4 1 6 2 9 3
```

la profondeur de l arbre est égale à = 5

Parcours itératif de l'arbre binaire en largeur, à l'aide d'une file :

```
7 5 8 4 6 10 1 9 2 3
```

L'arbre contient 10 noeuds.

Parcours itératif de l'arbre binaire en profondeur, à l'aide d'une pile :

```
7 5 4 1 2 3 6 8 10 9
```

Parcours récursif de l'arbre binaire en profondeur avec affichage du chemin :

```
---1
---+2
---++3
--4
-5
-+6
7
+8
++-9
++10
```

Parcours récursif de l'arbre binaire en profondeur avec génération de balise html:

```
<html><body><table border=1> <tr> <td align=center>7 f= 0</td> </tr> <tr valign=top> <td align=center><table border=1> <tr>
> <td align=center>5 f= 0</td> </tr> <tr valign=top> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>4 f= 0</td> <
/tr> <tr valign=top> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>1 f= 0</td> </tr> <tr valign=top><td width=10
mm></td> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>2 f= 0</td> </tr> <tr valign=top><td width=10mm></td> <td
align=center><table border=1> <tr> <td align=center>3 f= 0</td> </tr></table> </td></tr></table> </td></tr></table> </td>
<td width=10mm></td></tr></table> </td> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>6 f= 0</td> </tr></table>
</td></tr></table> </td> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>8 f= 0</td> </tr> <tr valign=top><td widt
h=10mm></td> <td align=center><table border=1> <tr> <td align=center>10 f= 0</td> </tr> <tr valign=top> <td align=center><
table border=1> <tr> <td align=center>9 f= 0</td> </tr></table> </td><td width=10mm></td></tr></table> </td></tr></table>
</td></tr></table></body></html>
```

