Algorithmique et structures de données en C

Piles et Files

Enseignant: P. Bertin-Johannet

Une pile

- Une pile est une collection d'éléments ainsi que deux fonctions
- Une fonction empiler pour ajouter un élément.
- Une fonction dépiler pour retirer un élément.
- Les éléments sont retirés dans l'ordre inverse de celui dans lequel ils ont été enpilés

```
Pile* p = creer_creer_pile();
empiler(p, 5);
empiler(p, 6);
printf("%d\n", depiler(p)); // affiche 6
```

LIFO et pile

• On parle aussi de LIFO (Last In First Out) car l'élément inséré en dernier sera retiré en premier.

```
Pile* p = creer_creer_pile();
empiler(p, 1);
empiler(p, 2);
empiler(p, 3);
empiler(p, 4);
printf("%d\n", depiler(p)); // affiche 4
printf("%d\n", depiler(p)); // affiche 3
```

Pile - Implémentation par tableau

- On peut implémenter une pile en utilisant un tableau (ou un vecteur si on souhaite une taille modifiable)
- · Pour empiler, on ajoute un élément à la fin du tableau
- Pour dépiler on retire l'élément à la fin du tableau
- Pour cela, il faut enregistrer la position du dernier element et la mettre à jour à chaque opération.

```
struct Pile {
  int* elements;
  int fin_tableau;
};
```

Pile - Implémentation par Liste chainée

- On peut aussi implémenter une pile en utilisant une liste chainée
- Pour empiler, on ajoute un élément au début de la liste
- Pour dépiler on retire l'élément au début de la liste
- Toutes ces opérations s'executent alors en temps constant.

Une File

- Une file est une collection d'éléments ainsi que deux fonctions
- Une fonction enfiler pour ajouter un élément.
- Une fonction défiler pour retirer un élément.
- Les éléments sont retirés dans l'ordre dans lequel ils ont été enpilés

```
File* p = creer_file();
enfiler(p, 5);
enfiler(p, 6);
printf("%d\n", defiler(p)); // affiche 5
```

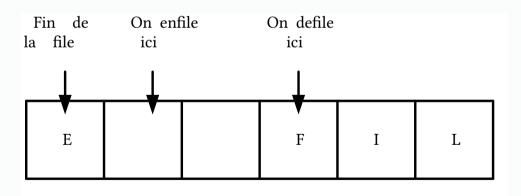
FIFO et file

• On parle aussi de FIFO (First In First Out) car l'élément inséré en premier sera retiré en premier.

```
File* p = creer_creer_pile();
enfiler(p, 1);
enfiler(p, 2);
enfiler(p, 3);
enfiler(p, 4);
printf("%d\n", defiler(p)); // affiche 1
printf("%d\n", defiler(p)); // affiche 2
```

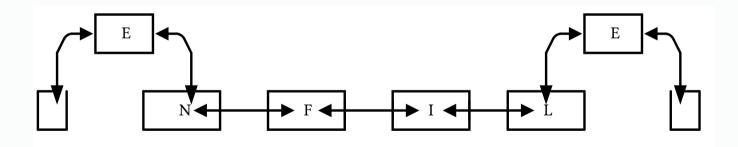
File - Implémentation par tableau circulaire

- On peut implémenter une file en utilisant un tableau circulaire
- Il faudra enregistrer le début du tableau pour défiler
- Il faudra retenir la fin du tableau pour enfiler
- La file aura alors une taille limitée



File - Implémentation par Liste doublement chainée

- On peut aussi implémenter une file en utilisant une liste doublement chainée
- Pour enfiler, on ajoute un élément au début de la liste
- Pour défiler on retire l'élément à la fin de la liste
- Toutes ces opérations s'executent en temps constant grace aux noeuds sentinelles.

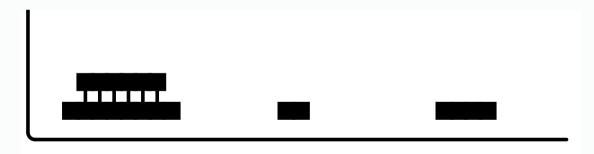


Utilisations de file et pile

- Au delà des usages évidents (pile de fonction, file de requêtes à traiter) les piles et files apparraissent dans de nombreux algorithmes
- Ce cours décrit quelques exemples d'usages de piles et de files.

Les tours de hanoi

- On commence avec quatres disques de tailles différentes empilés les uns sur les autres
- On dispose de trois tours
- L'objectif est de déplacer tous les disques d'une tour vers une autre
- Pour cela on peut déplacer un seul disque à la fois en le déposant sur un disque plus grand que lui.
- Par exemple dans le cas ci-dessous, on ne peut pas déplacer les disques de gauche car ils sont plus grands que les disques du milieu et de droite



La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

• Si cherche à déplacer une tour de taille 1 vers la fin.



La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

• Je déplace le disque directement.



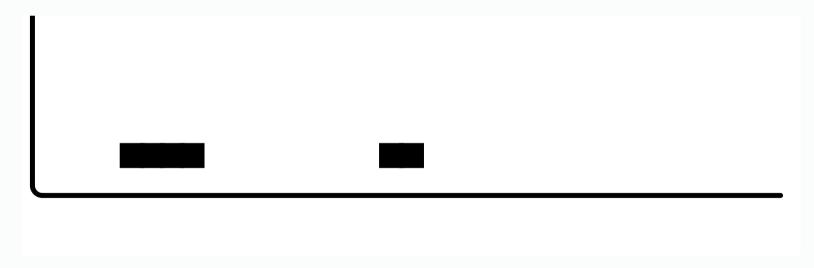
La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

• Si cherche à déplacer une tour de taille 2 vers la fin.



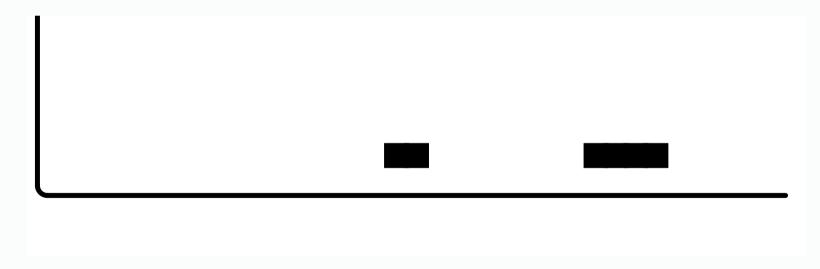
La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

• Je déplace le disque du haut au milieu.



La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

• Puis je déplace le disque du bas à la fin.



La résolution des tours de hanoi consiste à déplacer les plus petites pièces sur une tour intermédiaires avant de les redéplacer

- Si cherche à déplacer une tour de taille 2 vers la fin.
- Enfin, je déplace le petit disque à la fin.



Les tours de hanoi - Solution générale

- On peut généraliser cette technique :
- Si on sait déplacer n-1 disques d'une tour vers une autre, on peut en déplacer n d'une tour A à une tour B ainsi :
 - ▶ On déplace n-1 disques de la tour A vers une tour C en utilisant cet algorithme
 - On déplace le disque qui reste de la tour A vers la tour B
 - ▶ On déplace les n-1 disques de la tour C vers la tour B
- Cette solution s'applique donc à toute taille de tour

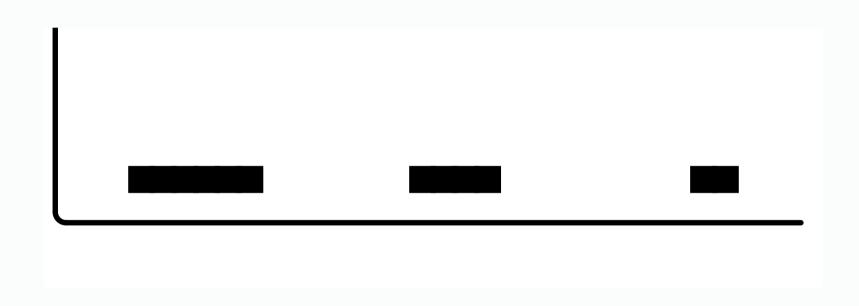
Les tours de hanoi - Solution récursive

```
// fonction qui déplace n disques de depart vers fin en utilisant milieu
void tours de hanoi(int n, char depart, char fin, char milieu) {
 if (n == 1) { // si il n'y a qu'un disque on le déplace directement
     move from to(depart, fin);
 } else { // sinon on effectue la stratégie décrite plus haut
    // on déplace n-1 disques du départ vers le milieu
    tours de hanoi(n - 1, depart, milieu, fin);
    // on déplace un disque du départ vers la fin
    tours de hanoi(1, depart, fin, milieu);
    // on déplace n-1 disques du milieu vers la fin
    tours_de_hanoi(n - 1, milieu, fin, depart);
```

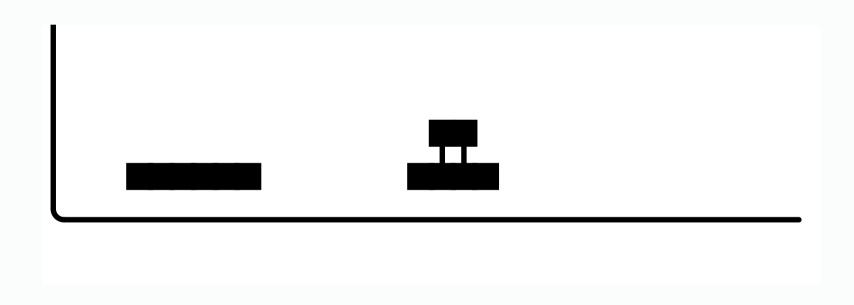
le disque 1 va de 0 a 2



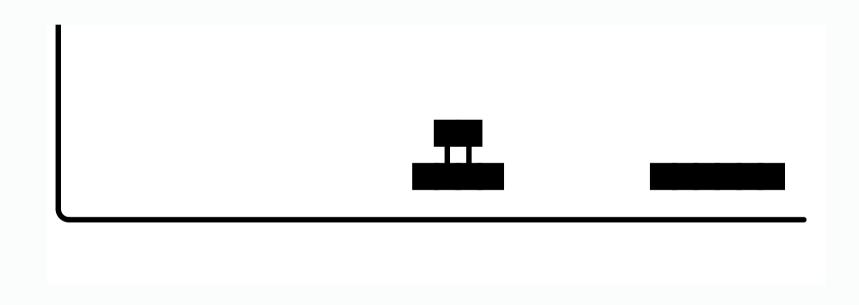
le disque 2 va de 0 a 1



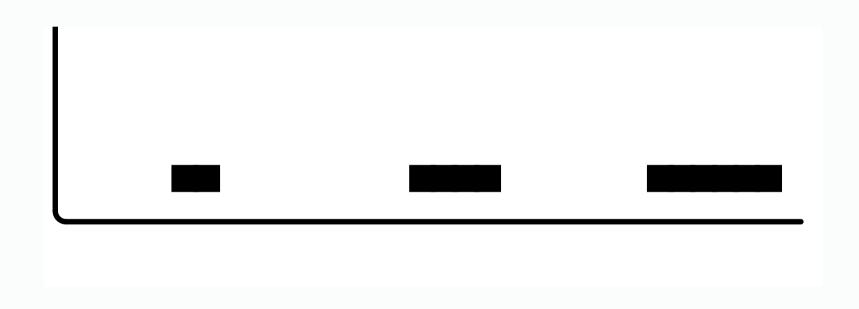
le disque 1 va de 2 a 1



le disque 3 va de 0 a 2



le disque 1 va de 1 a 0



le disque 2 va de 1 a 2



le disque 1 va de 0 a 2



Problèmes de la récursion

- Chaque appel de fonction alloue de l'espace dans la stack pour enregistrer l'état de la mémoire et de l'execution.
- A chaque changement de fonction, l'execution du code est interrompue et les valeurs copiées
- La mémoire des fonctions est dans la stack, qui est de taille limitée et très inferieure au tas
- La récursion pose donc des problèmes de rapidité d'execution, de consommation mémoire mais aussi des risques d'erreur (stackoverflow si la pile est trop remplie)

Retrait de la récursion

- Il est possible d'utiliser une pile pour supprimer l'usage de la récursion
- Au lieu d'appeller la fonction récursivement, on enregistre les paramètres dans la pile.
- On execute alors le code dans un boucle tant que la pile n'est pas vide

Retrait de la récursion dans les tours de hanoi

```
typedef struct Objectif{int n, char depart, char fin, char milieu} Objectif;
Objectif* cree objectif(int n, char depart, char fin, char milieu);
void tours de hanoi(Objectif depart) {
 pile p;
 empiler(p, base);
 while (taille(p) > 0){
      Objectif courant = depiler(p);
     if (courant.n == 1) {
          move from to(courant.depart, courant.fin);
      } else {
          empiler(p, cree objectif(courant.n - 1, courant.milieu, courant.fin,
courant.depart));
          empiler(p, cree objectif(1, courant.depart, courant.fin, 0));
          empiler(p, cree objectif(courant.n - 1, courant.depart, courant.milieu,
courant.fin)):
```

Notation polonaise inversée

- Il est possible d'écrire des expressions sous une forme appelée notation polonaise inversée
- Pour cela les symboles d'opérations seront écrit après leurs opérandes.
- Exmple :
 - ► Notation standard : 1 + 2 * 4
 - Notation polonaise inversée : 1 2 + 4 *

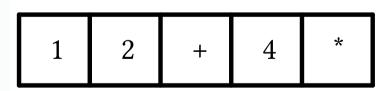
Notation polonaise inversée - Pourquoi?

- Pas besoin de parenthèses, pas d'ambiguités.
 - ► Notation standard : 3 * (2 + 4) + 1
 - ► Notation polonaise inversée : 3 2 4 + * 1 +
- Il est facile d'utiliser des opérations acceptant plus de 2 arguments (c'est pourquoi on utilise par exemple la Notation Polonaise non Inversée pour les appels de fonctions)
- Une expression en NPI est souvent plus rapide à executer

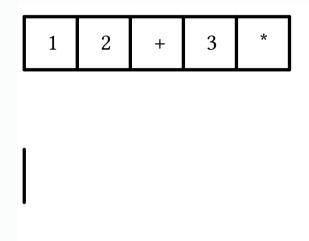
Une représentation similaire est utilisée pour executer les programmes en Java, en Python ou en C#.

Notation polonaise inversée - calcul

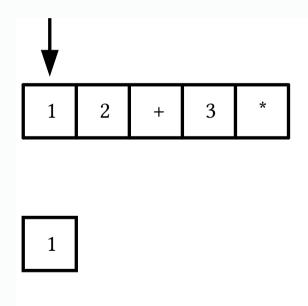
- On peut executer une expression en NPI avec l'aide d'une pile.
- Pour cela on parcours l'expression :
 - lorsqu'on trouve un nombre, on l'enpile
 - Lorsqu'on trouve une opération, on dépile assez de nombres pour le calcul et on empile le résultat



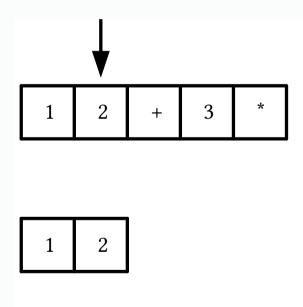
on démarre avec une pile vide



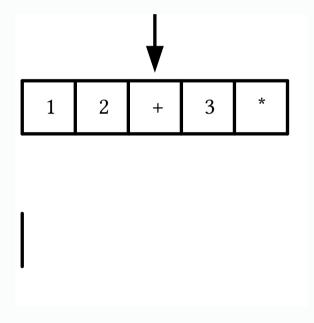
1 est un nombre donc on l'empile



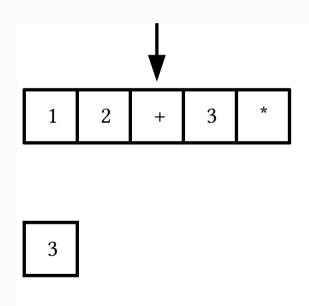
2 est un nombre donc on l'empile



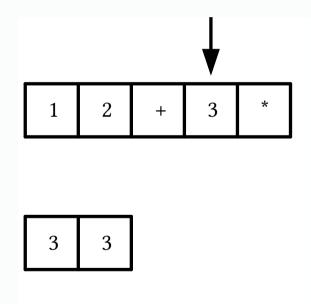
+ est une opération donc on dépile 2 et 1



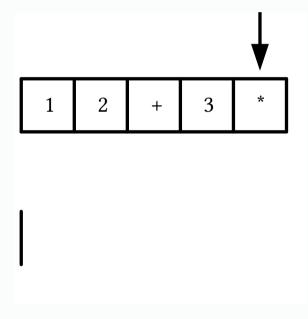
on enpile le resultat de 2 + 1 (3)



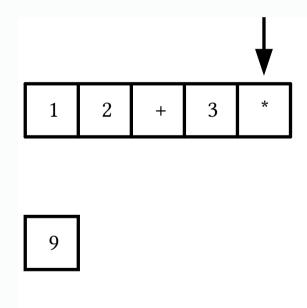
3 est un nombre donc on l'empile



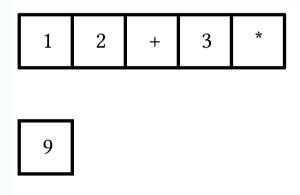
* est une opération donc on dépile 3 et 3



on enpile le resultat de 3 * 3 (9)



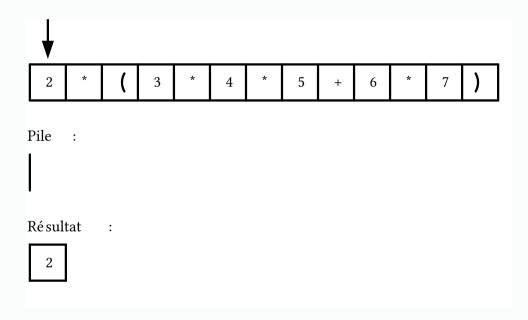
il reste le résultat final dans la pile



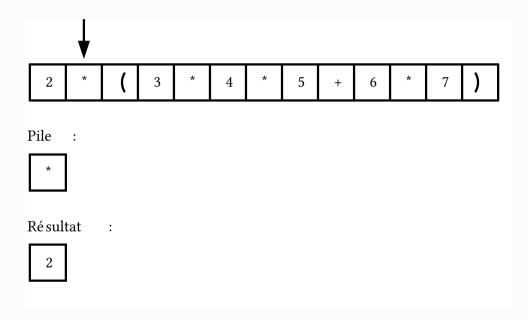
- Pour traduire une expression standard en NPI on peut utiliser une pile ainsi qu'un tableau pour enregistrer le résultat. On parcours le tableau d'entrée
 - ▶ Lorsqu'on trouve un nombre, on l'ajoute au résultat
 - Lorsqu'on trouve une parenthèse ouvrante, on l'empile
 - Lorsqu'on trouve un opérateur O et que le sommet de la pile n'est pas un opérateur, on empile
 O
 - ▶ Lorsqu'on trouve un opérateur O et que le sommet de la pile est un opérateur :
 - Tant que le sommet de la pile est un opérateur de plus grande priorité que O : On dépile pour ajouter au résultat
 - Ensuite, on enpile O.
 - Lorsqu'on trouve une parenthèse fermante, on dépile pour ajouter au résultat jusqu'à trouver une parenthèse ouvrante

•	Lorsqu'on l'ajouter da	courir l'expre	ession stand	ard, on dépi	le tout ce qu	ıi reste dans	s la pile pour

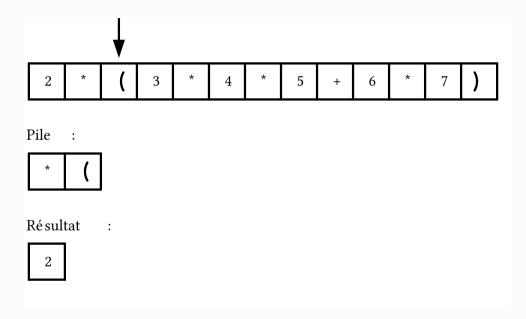
• On ajoute au résultat car 2 est un nombre



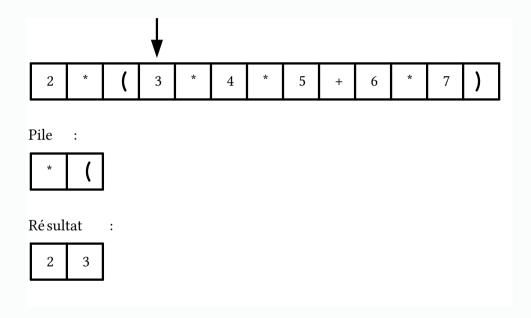
• * est un opérateur mais le sommet de la pile n'est pas un opérateur donc on l'empile



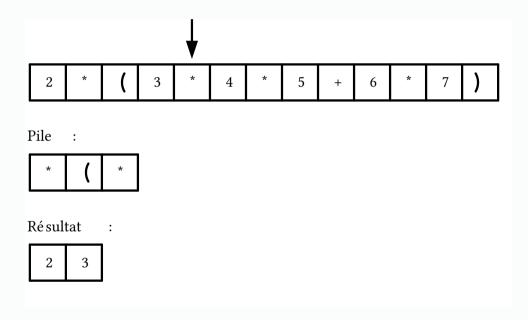
• On enpile directement une parenthèse ouvrante



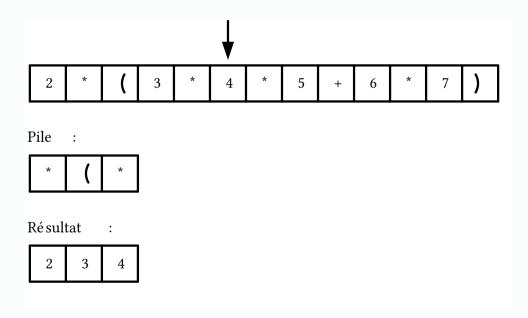
• On ajoute au résultat car 3 est un nombre



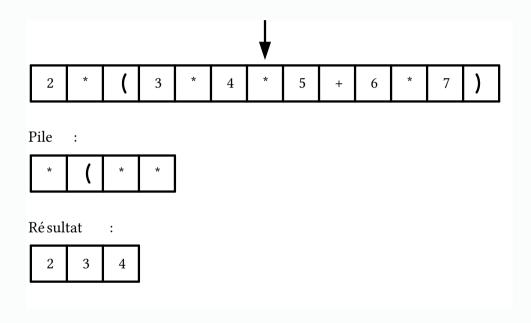
• * est un opérateur mais le sommet de la pile n'est pas un opérateur donc on l'empile



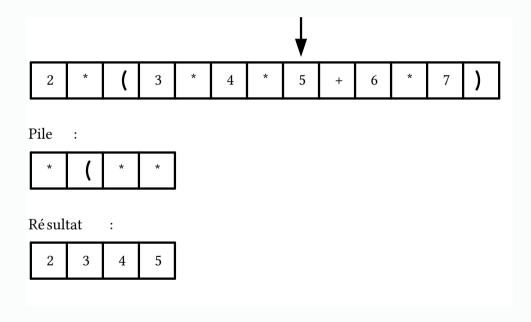
• On ajoute au résultat car 4 est un nombre



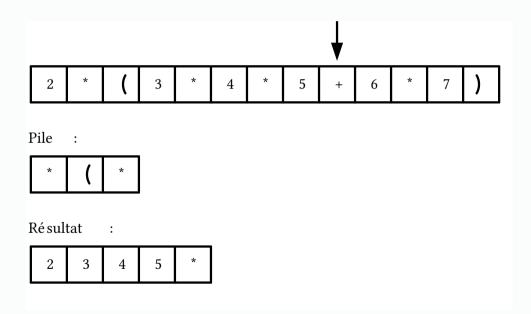
• Si la pile est vide ou que son sommet est de priorité inferieure ou égale à *, on enpile



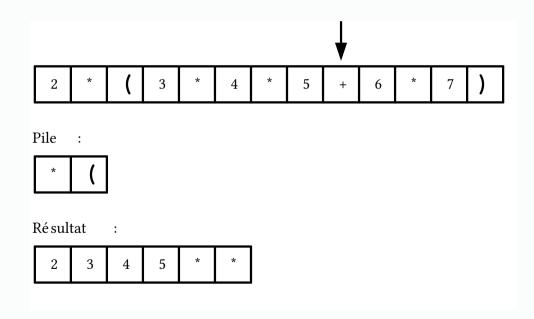
• On ajoute au résultat car 5 est un nombre



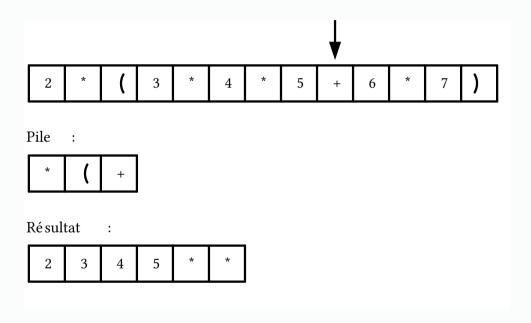
• Tant que le sommet de la pile est un opérateur de plus grande priorité que +, on le dépile pour l'ajouter au résultat



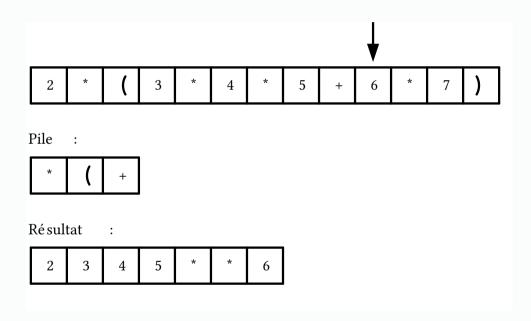
• Tant que le sommet de la pile est un opérateur de plus grande priorité que +, on le dépile pour l'ajouter au résultat



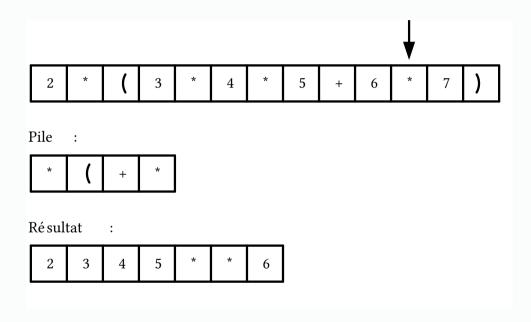
• Si la pile est vide ou que son sommet est de priorité inferieure ou égale à +, on enpile



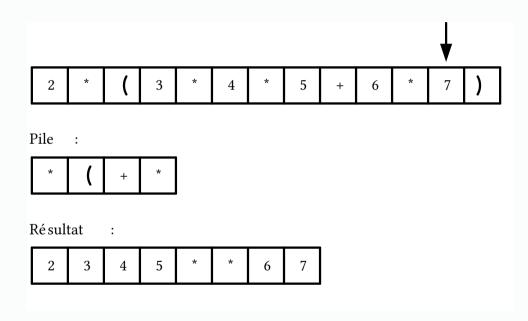
• On ajoute au résultat car 6 est un nombre



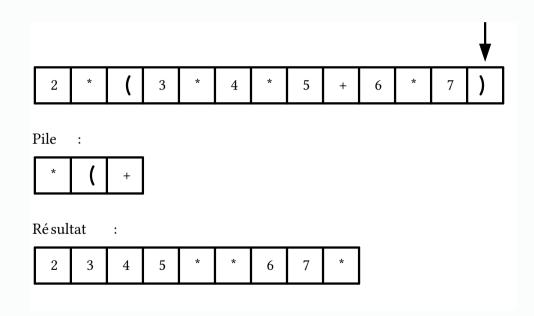
• Si la pile est vide ou que son sommet est de priorité inferieure ou égale à *, on enpile



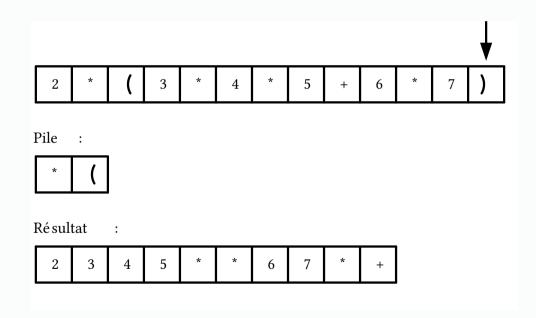
• On ajoute au résultat car 7 est un nombre



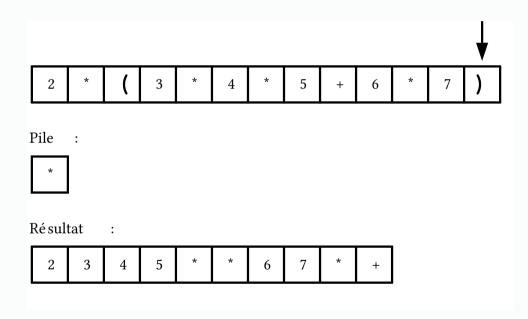
• Lorsqu'on trouve une parenthèse fermante, on dépile en ajoutant dans le résultat jusqu'a trouver la parenthèse ouvrante



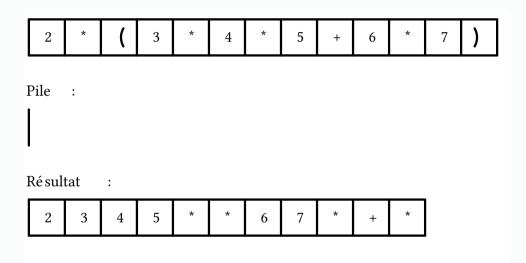
• Lorsqu'on trouve une parenthèse fermante, on dépile en ajoutant dans le résultat jusqu'a trouver la parenthèse ouvrante



• Ensuite on enlève la parenthèse



On dépile dans le résultat tant qu'il reste des éléments dans la pile



Mise en pratique

```
printf("
     < TP Algo >
             (00)\
```