

- Fonction d'Ackermann - Trace de $\text{Ack}(2, 1)$

$$\text{Ack}(m, n) = \begin{cases} n+1, & \text{si } m=0 \\ \text{Ack}(m-1, 1), & \text{si } m \neq 0 \text{ et } n=0 \\ \text{Ack}(m-1, \text{Ack}(m, n-1)), & \text{sinon} \end{cases}$$

(Handwritten note: A circle is drawn around the recursive case, with an arrow pointing to the Ack(m, n-1) term and a tilde symbol ~ below it.)

$$\text{Ack}(2, 1) = \text{Ack}(\textcolor{red}{1}, \text{Ack}(2, 0))$$

$$\text{Ack}(1, 1)$$

$$\text{Ack}(\textcolor{red}{0}, \text{Ack}(1, 0))$$

$$\text{Ack}(0, 1) = \textcolor{red}{2}$$

$$\text{Ack}(0, 2) = \textcolor{red}{3}$$

$$\text{Ack}(1, 3) = \text{Ack}(\textcolor{red}{0}, \text{Ack}(1, 2))$$

$$\text{Ack}(0, \text{Ack}(1, 1))$$

$$\text{Ack}(\textcolor{red}{0}, \text{Ack}(1, 0))$$

$$\text{Ack}(0, 1) = \textcolor{red}{2}$$

$$\text{Ack}(0, 2) = \textcolor{red}{3}$$

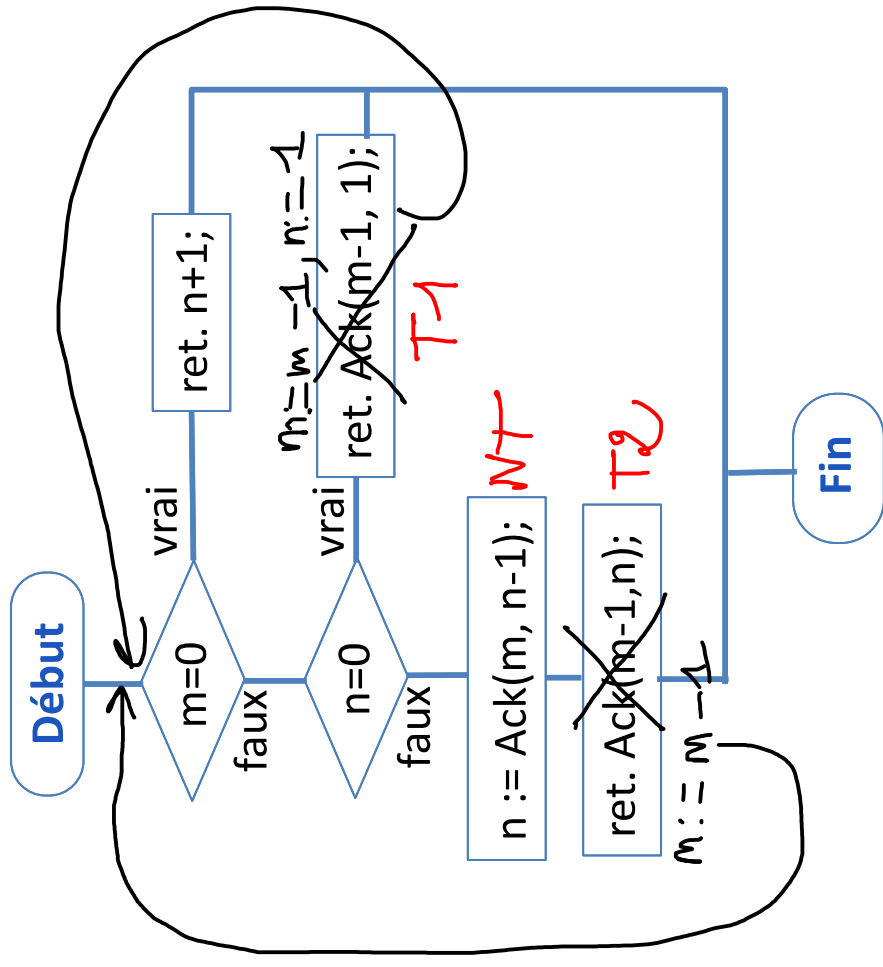
$$\text{Ack}(0, 3) = \textcolor{red}{4}$$

$$\text{Ack}(0, 4) = \textcolor{red}{5}$$

- Fonction d'Ackermann - récursive

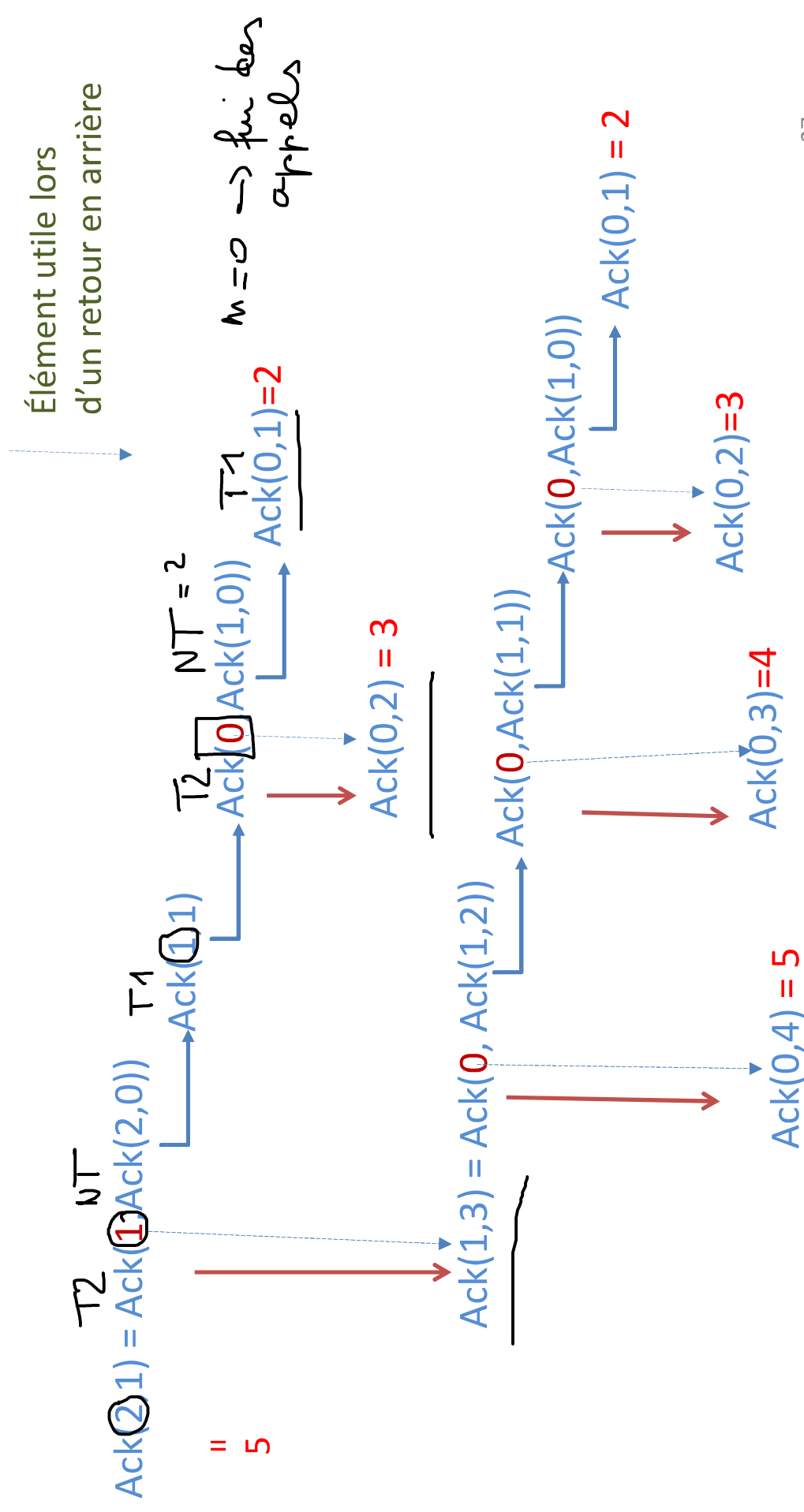
```

Fonction Ack(m,n):
  Si m=0 alors
    retourner n+1;
  Sinon
    Si n=0 alors
      retourner Ack(m-1,1);
    Sinon
      n := Ack(m,n-1);
      retourner Ack(m-1, n);
    fsi;
  fsi;
Fin;
  
```

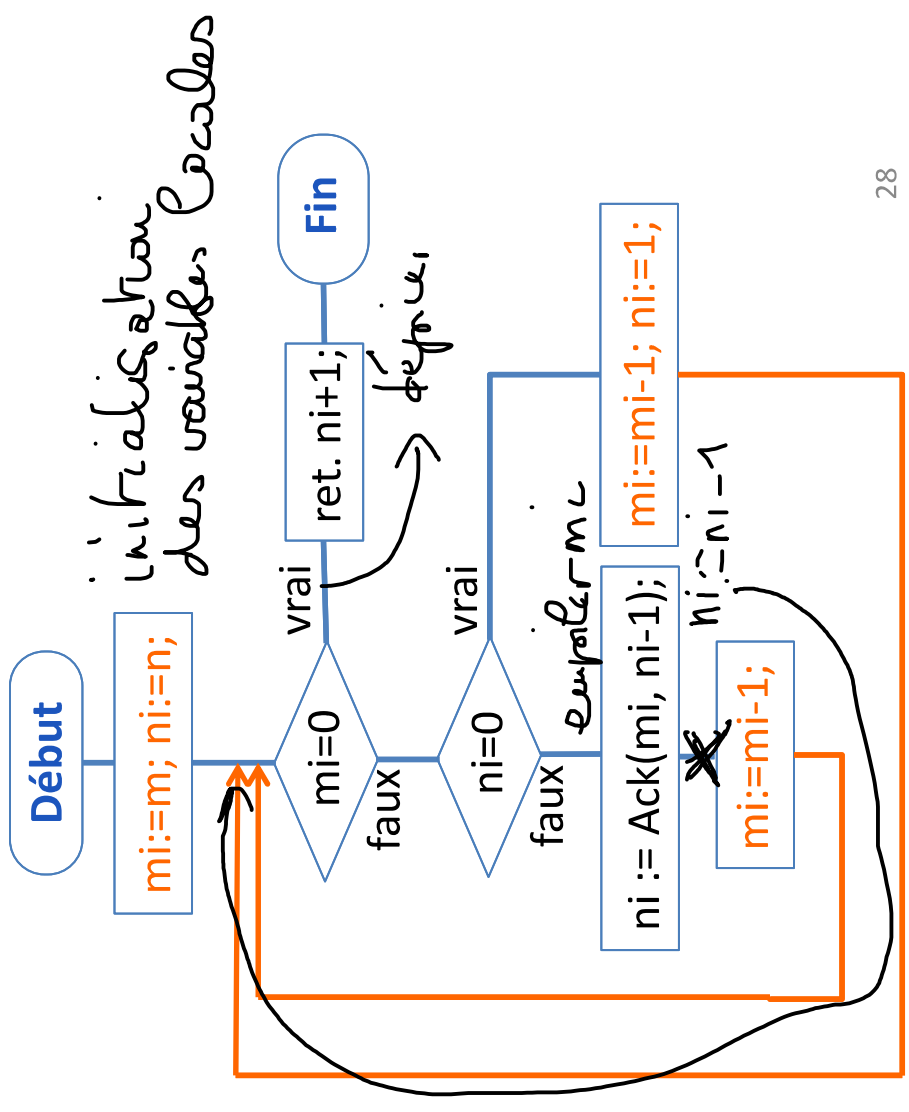
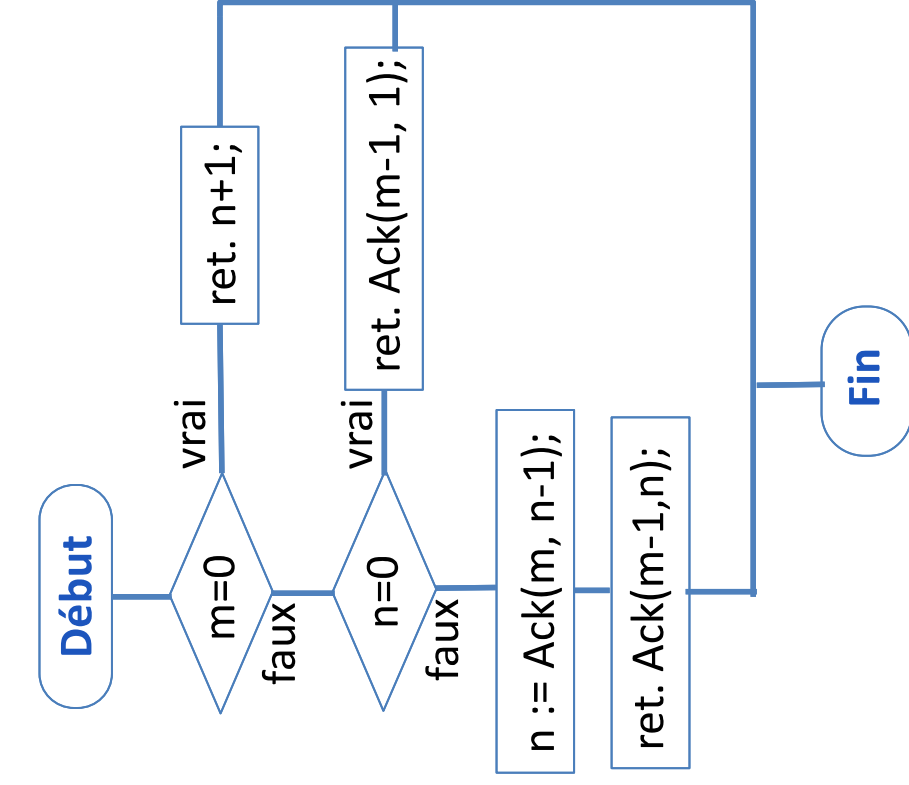


- Fonction d'Ackermann - Trace de $\text{Ack}(2, 1)$

$$\text{Ack}(m, n) = \begin{cases} n+1, & \text{si } m=0 \\ \text{Ack}(m-1, 1), & \text{si } m>0 \text{ et } n=0 \\ \text{Ack}(m-1, \text{Ack}(m, n-1)), & \text{sinon} \end{cases}$$

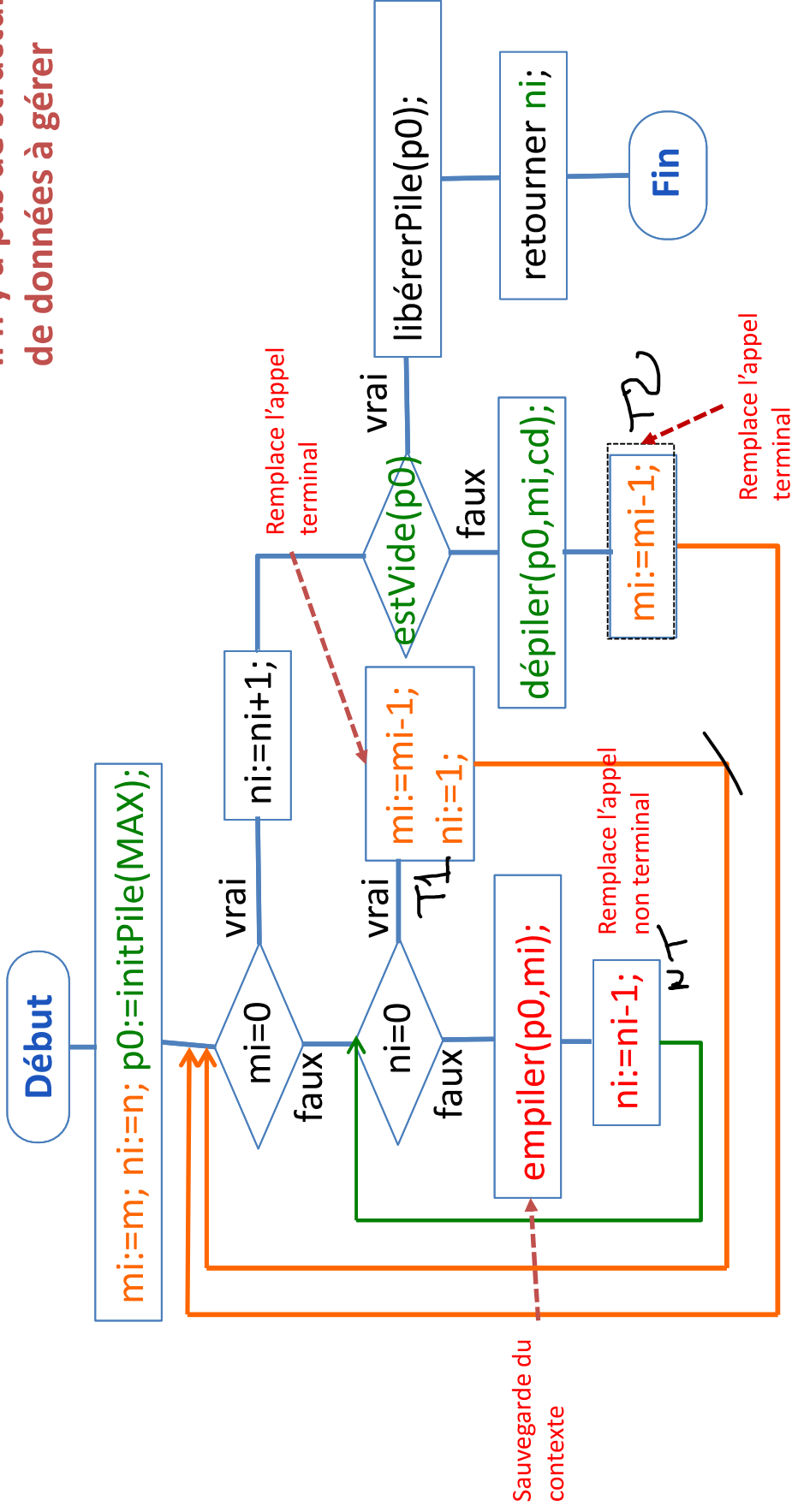


- Fonction d'Ackermann – suppression des appels terminaux



- Fonction d'Ackermann – suppression de l'appel non terminal

Notation : sans m et cm,
il n'y a pas de structure
de données à gérer



```
fonction ackinter0(m,n)
```

```
  mi:=m;ni:=n;
```

```
  p0:=initPile(MAX);
```

```
  fin:=faux;
```

```
  tant que non fin faire
```

```
    si mi=0 alors ni:=ni+1;
```

```
      si non estVide(p0) alors
```

```
        dépiler(p0,mi,cd);
```

```
        mi:=mi-1;
```

```
      sinon fin:=vrai;
```

```
    fsi;
```

```
  sinon  si ni=0 alors mi:=mi-1; ni:=1;
```

```
    sinon
```

```
      empiler(p0,mi, cd);
```

```
      ni:=ni-1;
```

```
    fsi;
```

```
  fsi;
```

```
fait;
```

```
libérerPile(p0);
```

```
retourner ni;
```

- Fonction d'Ackermann - itérative

Fonction AckIter1(m, n):

mi := m; ni := n;
p0 := initPile(MAX);
fin := Faux;

Tant que NON fin faire

Si mi ≠ 0 alors

Tant que ni ≠ 0 faire

empiler(p0, mi);

ni := ni - 1;

fait

mi := mi - 1;

ni := 1;

Sinon

[mi = 0]

ni := ni + 1;

Si NON estVide(p0) alors

dépiler(p0, mi, cd);

mi := mi - 1;

Sinon

fin := Vrai;

fsi;

fsi;

fait;

libérerPile(p0)

retourner ni;

Fin;

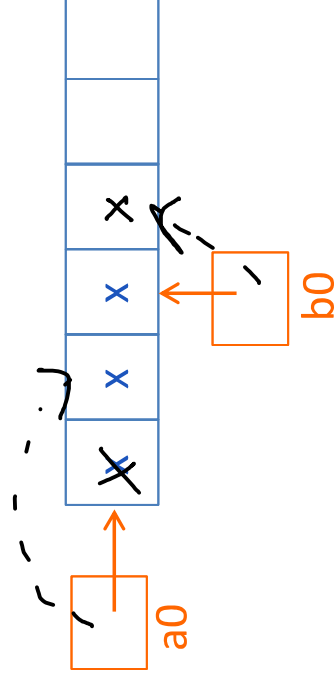


Trace	ack(2,1)
mi	ni
2	1
1	0
0	1
1	2
0	3

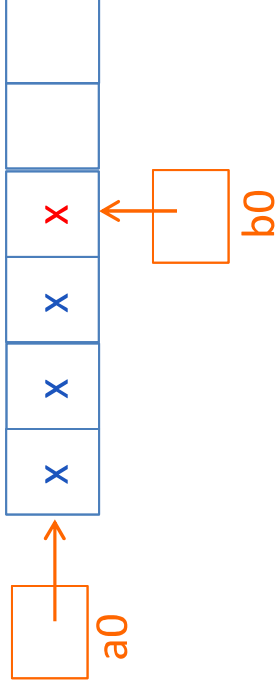
Les files

II.5.5 Les files (FIFO)

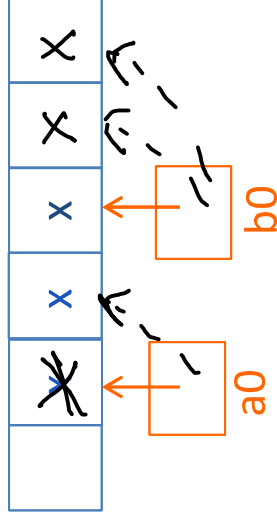
- Adjonction (entrée) en fin de liste; suppression (sortie) en début de liste (**politique premier arrivée, premier servi ou FIFO**)
- Représentation chaînée possible (*plus tard*)
- Représentation contiguë avec accès au premier et au dernier



- Ajout d'un élément : $m(b0) := cm(b0) + 1; [ou +K]$
 $m(cm(b0)) := v;$



- Suppression d'un élément : $m(a0) := cm(a0) + 1; [ou +k]$
 $m(v) := cm(cm(a0))$

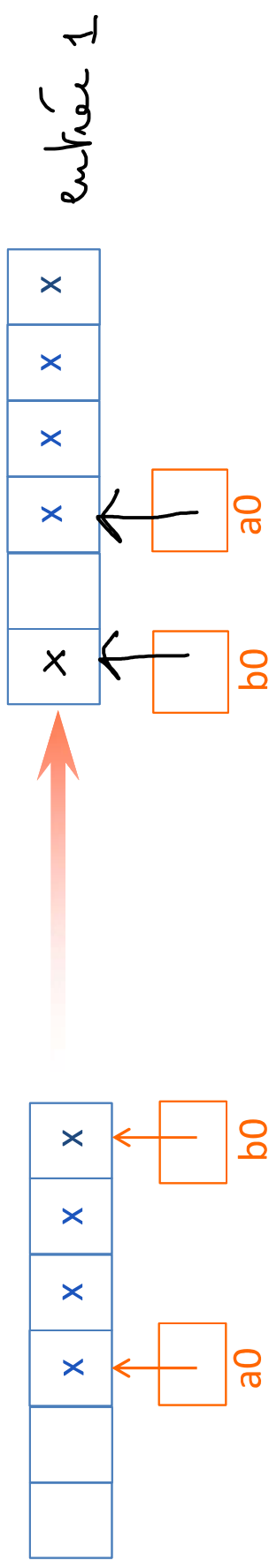


- Places libres en début et en fin de file

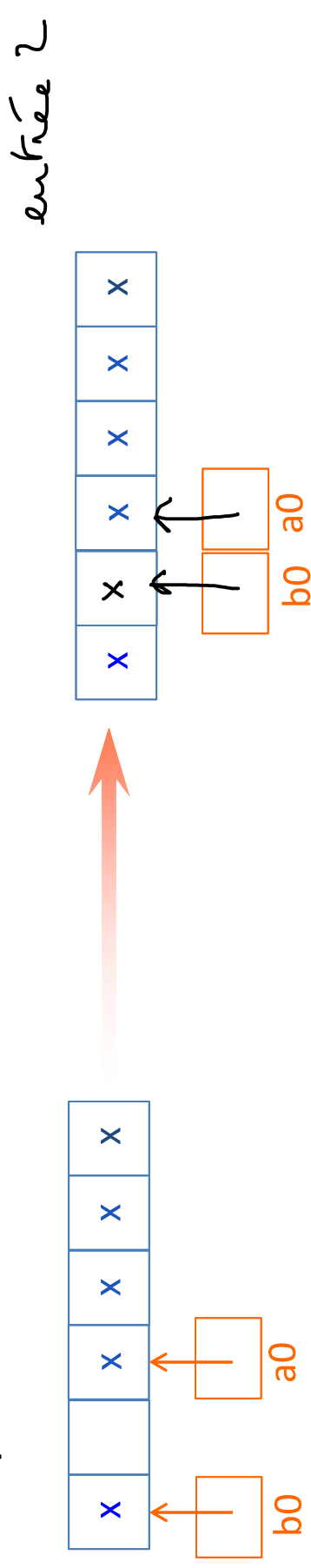
Détection de la file pleine

- Ajout d'un élément : $m(b0) := (cm(b0) + 1) \bmod n$;

2 entrées



- File pleine

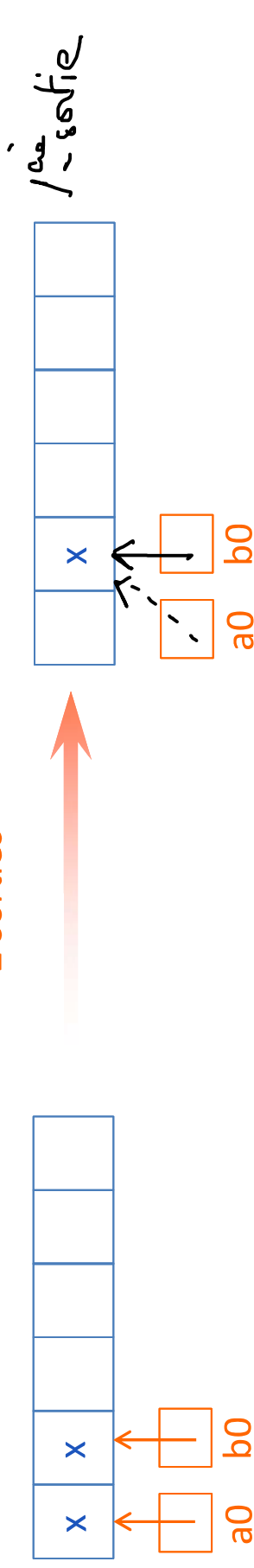


$$cm(a0) = (cm(b0) + 1) \bmod n$$

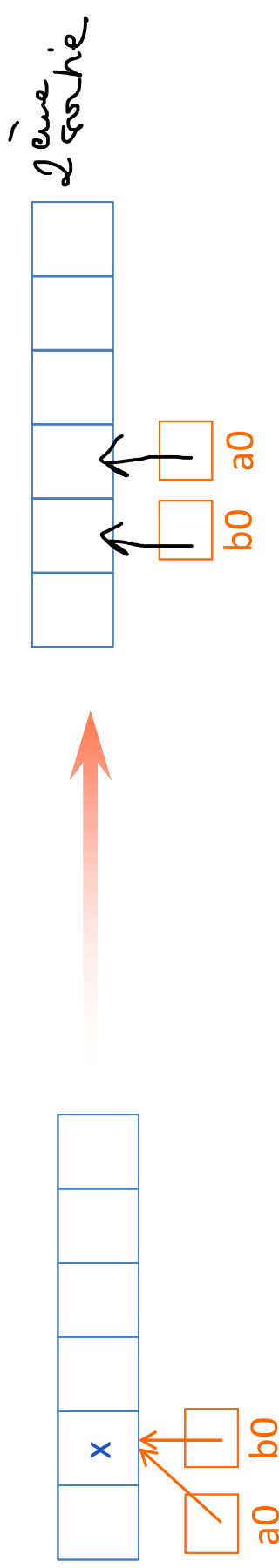
Détection de la file vide

- Suppression d'un élément : $m(a0) := (cm(a0) + 1) \bmod n$;

2 sorties



- File vide

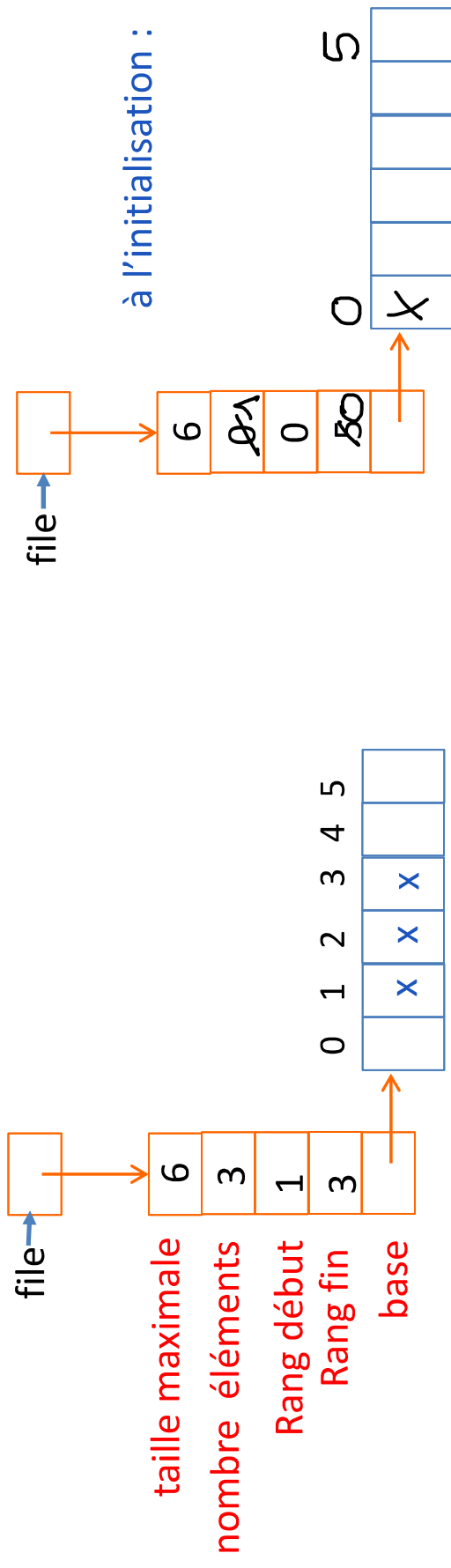


$$cm(a0) = (cm(b0) + 1) \bmod n$$

- Remarque : même condition pour une file pleine et une file vide

Solution: gérer un compteur du nombre d'éléments présents dans la file —

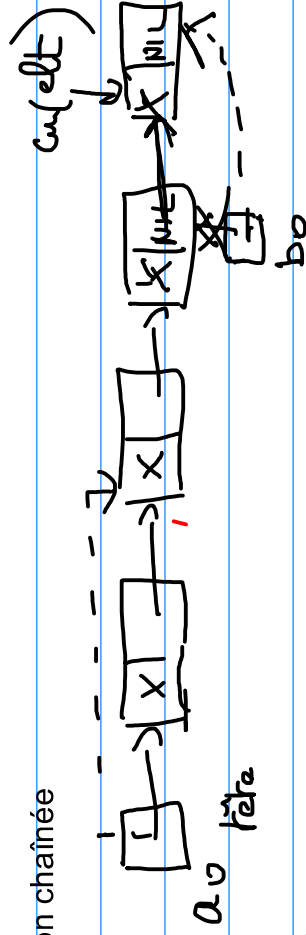
- Structure d'une file



- Opérations de gestion de la file

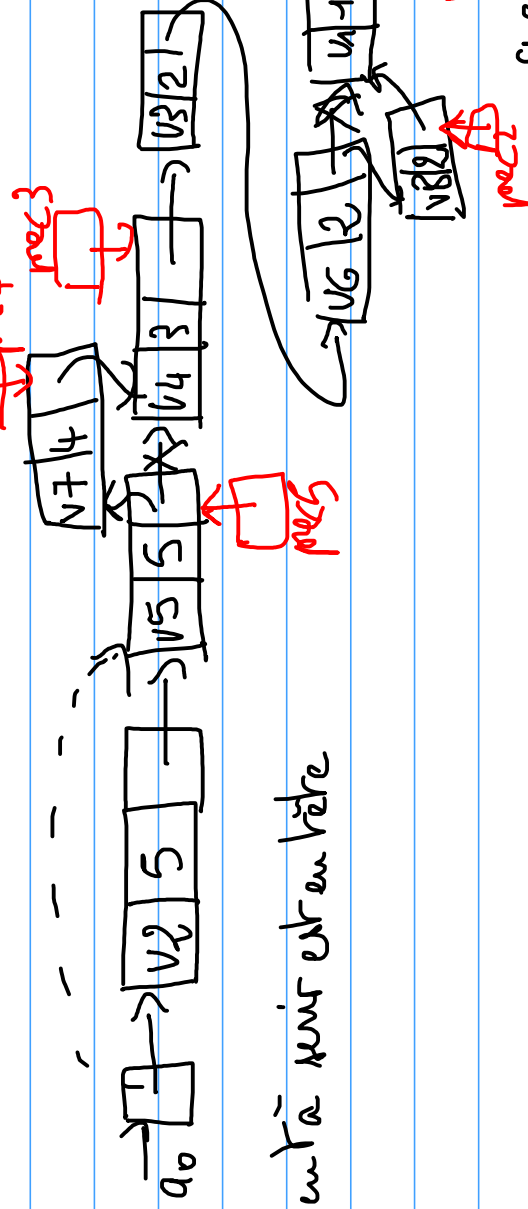
- fonction `initFile(taille)`, procédure `libérerFile(file)`
- fonction `entreeFile(file, v)`, —
- procédure `sortieFile(file, v, code)` —
- Fonction `estVide(file)` ~
- Fonction `estPleine(file)`; —

En représentation chaînée



we solve $m(v) = \text{cur}(a_0)$.
 $\text{sup_cfl}(a_0)$

ple FIFOPrior (avec priorité)



Je pense à tout en tête

v_1	1
v_2	5
v_3	2
v_4	3
v_5	5
v_6	2

gestion d'une entreprise:

174. 182

$$w(\text{rec}) = \text{rec} - \text{rec} \left(\frac{a_0}{5} \right)$$