

1 Expressions

La fonction **abs** : $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}$ qui renvoie la valeur absolue d'un entier relatif est une fonction prédéfinie de notre langage d'algorithme. On suppose définis les algorithmes suivants :

Algorithme : proche ?

Données : a : Nombre, b : Nombre

Résultat : Booléen, qui vaut **true** si la distance entre a et b est inférieure à 2 et **false** sinon.

Le résultat est : $\text{abs}(b-a) < 2$

fin algorithme

Algorithme : reste

Données : x : Nombre ; x est entier.

Résultat : Nombre, égal au reste de la division entière de x par 2.

Le résultat est : $x \bmod 2$

fin algorithme

1. Quels sont les types et valeurs des expressions suivantes :

$(2 + (3 * (7 - 5)))$	$2 + (3 * \text{true})$
(true ou false)	true et false
$\text{non}(\text{true et false})$	$(2 < 3)$ et false
$\text{proche?}(2,7)$	$\text{proche?}(1,2,3)$
$\text{proche?}(1,1)$ et $(\text{proche?}(2,3)$ et $\text{proche?}(1,3))$	$\text{proche?}(1,2)$ ou $\text{proche?}((5*48) \text{ quo } 7,33)$
$(\text{reste}(3)$ et $\text{reste}(5)) < 3$	$\text{proche?}(\text{reste}(5),2)$
$(5 + (\text{reste}(5) + 1)) \text{ quo } 2$	$\text{proche?}(\text{reste}(12),3-\text{reste}(7))$
$\text{cond}(\text{reste}(5)=1, \text{reste}(2)+1, \text{reste}(2))$	$\text{cond}(\text{proche?}(4,2), 2/0, 1)$
$\text{cond}(\text{proche?}(1,4), \text{false}, \text{proche?}(2,3))$	$\text{cond}(1 < 3, \text{reste}(3), \text{true})$

	$(2 + (3 * (7 - 5)))$	Nombre	8
	(true ou false)	Booléen	true
	$\text{non}(\text{true et false})$	Booléen	true
	$\text{proche?}(2,7)$	Booléen	false
colonne gauche	$\text{proche?}(1,1)$ et $(\text{proche?}(2,3)$ et $\text{proche?}(1,3))$	Booléen	false
	$(\text{reste}(3)$ et $\text{reste}(5)) < 3$	Erreur	
	$(5 + (\text{reste}(5) + 1)) \text{ quo } 2$	Nombre	3
	$\text{cond}(\text{reste}(5)=1, \text{reste}(2)+1, \text{reste}(2))$	Nombre	1
	$\text{cond}(\text{proche?}(1,4), \text{false}, \text{proche?}(2,3))$	Booléen	true
	$2 + (3 * \text{true})$	Erreur	
	true et false	Booléen	false
	$(2 < 3)$ et false	Booléen	false
	$\text{proche?}(1,2,3)$	Erreur	
colonne droite	$\text{proche?}(1,2)$ ou $\text{proche?}((5*48) \text{ quo } 7,33)$	Booléen	true
	$\text{proche?}(\text{reste}(5),2)$	Booléen	true
	$\text{proche?}(\text{reste}(12),3-\text{reste}(7))$	Booléen	false
	$\text{cond}(\text{proche?}(4,2), 2/0, 1)$	Nombre	1
	$\text{cond}(1 < 3, \text{reste}(3), \text{true})$	Erreur	

2. On suppose à présent que x et y sont des paramètres de type Nombre et que z est un paramètre de type Booléen. Quel est le type des expressions suivantes ?

$x + y$	$x < y$
z et $(x=y)$	$z + x$
$\text{reste}(x) + y$	$\text{proche?}(x,y)$ et $(x < y)$
$\text{reste}(x) = \text{reste}(y)$	$\text{abs}(x+y)$ quo $\text{reste}(x)$
$\text{cond}(\text{non}(z), \text{reste}(y), (x \bmod y))$	$\text{cond}(z, \text{reste}(x)<1, \text{proche?}(y,3))$
$\text{cond}(\text{proche?}(x,y), z, x)$	$\text{proche?}(\text{reste}(x),\text{abs}(y))$ ou z

$x + y$	Nombre	$x < y$	Booléen
$z \text{ et } (x=y)$	Booléen	$z + x$	Erreur
$\text{reste}(x) + y$	Nombre	$\text{proche?}(x,y) \text{ et } (x < y)$	Booléen
$\text{reste}(x) = \text{reste}(y)$	Booléen	$\text{abs}(x+y) \text{ quo } \text{reste}(x)$	Nombre
$\text{cond}(\text{non}(z), \text{reste}(y), (x \bmod y))$	Nombre	$\text{cond}(z, \text{reste}(x)<1, \text{proche?}(y,3))$	Booléen
$\text{cond}(\text{proche?}(x,y), z, x)$	Erreur	$\text{proche?}(\text{reste}(x), \text{abs}(y)) \text{ ou } z$	Booléen

2 Algorithmes non rékursifs

1. Écrivez l'algorithme **distance** qui étant donné deux nombres calcule leur distance, c'est à dire la valeur absolue de leur différence.

```

Algorithme : distance
Données : a : Nombre, b : Nombre
Résultat : Nombre, la distance de a à b

    Le résultat est : abs(a-b)
fin algorithme

```

2. La fonction **max** calculant le maximum de deux nombres et la fonction **abs** calculant la valeur absolue d'un nombre sont deux fonctions prédéfinies de notre langage d'algorithme. On peut cependant définir leur algorithme en utilisant l'opérateur conditionnel. Écrivez ces deux algorithmes.

```

Algorithme : max
Données : a : Nombre, b : Nombre
Résultat : Nombre, le maximum entre a et b

    Le résultat est : cond( a<b, b, a)
fin algorithme

Algorithme : abs
Données : a : Nombre
Résultat : Nombre, la valeur absolue de a

    Le résultat est : cond( a<0, -1*a, a)
fin algorithme

```

FIN TD1

3. La règle du max de la Faculté des Sciences, ou comment calculer la note finale à une UE :
 « Soit **noteExam** et **noteCC** vos deux notes (sur 20) au contrôle terminal et au contrôle continu. Soit **coeffExam** et **coeffCC** les poids respectifs de ces notes. On calcule la note sur 20 qui est la moyenne pondérée de **NoteExam** et **noteCC**. Votre note finale sur 20 est le max entre la note précédente et la note à l'examen. » Écrire un algorithme qui prend en paramètre les deux notes et les deux coefficients et donne comme résultat la note finale.

```

Algorithme : noteUE
Données : noteExam : Nombre, noteCC : Nombre, coeffExam : Nombre, coeffCC : Nombre ;
          noteExam et noteCC appartiennent à [0,20]; coeffExam et coeffCC sont strictement
          positifs
Résultat : Nombre, la note de l'UE calculée selon la règle du Max

    Le résultat est :
    cond( (noteExam*coeffExam + noteCC*coeffCC) / (coeffExam+coeffCC) > noteExam,
          (noteExam*coeffExam + noteCC*coeffCC) / (coeffExam+coeffCC),
          noteExam)
    ou bien :
    Le résultat est :
    max( noteExam , (noteExam*coeffExam + noteCC*coeffCC) / (coeffExam+coeffCC) )
fin algorithme

```

4. Définissez l'algorithme **max3** qui calcule le maximum de 3 nombres. Vous donnerez deux versions d'algorithme, l'une n'utilisant que l'opérateur conditionnelle, l'autre n'utilisant que la fonction **max**.

```

Algorithme : max3
Données : a : Nombre, b : Nombre, c : Nombre
Résultat : Nombre, le plus grand de a, b ou c

```

```

    Le résultat est :
    cond( a ≥ b et a ≥ c, a,
    cond( b ≥ c, b,
    c))
fin algorithme

```

```

Algorithme : max3
Données : a : Nombre, b : Nombre, c : Nombre
Résultat : Nombre, le plus grand de a, b ou c

```

```

    Le résultat est : max(a, max(b, c))
fin algorithme

```

5. Écrivez l'algorithme **plusProche** qui, étant donné trois nombres a , b et x , renvoie le nombre choisi parmi a et b qui est le plus proche de x . Par exemple, si $a=5$, $b=9$ quand $x=6$ le plus proche est 5, quand $x=10$ le plus proche est 9, quand $x=7$ le résultat est soit 5 soit 9.

```

Algorithme : plusProche
Données : a : Nombre, b : Nombre, x : Nombre
Résultat : Nombre, a ou b le plus proche de x

    Le résultat est : cond( abs(a-x) ≤ abs(b-x), a, b)
    ou bien
    Le résultat est : cond( distance(a,x) ≤ distance(b,x), a, b)
fin algorithme

```

6. Écrivez un algorithme pour la fonction **médian** qui étant donné trois nombres fournit l'élément médian de ces nombres. Par exemple l'élément médian de 12, 3 et 8 est 8.

```

Algorithme : median
Données : a : Nombre, b : Nombre, c : Nombre
Résultat : Nombre, le nombre médian entre a, b et c

    Le résultat est :
    cond( a ≤ b, cond( b ≤ c, b, max(a, c)),
    cond( a ≤ c, a,
    max(b, c)))
    ou bien
    Le résultat est : (max(a, b) + max(a, c) + max(b, c)) - 2 * max3(a, b, c) (solution d'un étudiant)
fin algorithme

```

7. Le « ou exclusif » est la fonction booléenne dont la signature est

ouExcl : $Bool \times Bool \longrightarrow Bool$ et dont la sémantique est donnée par la table :

a	b	ouExcl(a,b)
true	true	false
true	false	true
false	true	true
false	false	false

Écrivez deux versions d'algorithme calculant cette fonction, la première utilisant l'opérateur conditionnel, la seconde ne l'utilisant pas.

```

Algorithme : ouExcl
Données : a : Booléen, b : Booléen
Résultat : Booléen, a ou exclusif b

    Le résultat est :
    cond( a et non(b), true,
          cond( non(a) et b, true,
                false))
fin algorithme

Algorithme : ouExcl
Données : a : Booléen, b : Booléen
Résultat : Booléen, a ou exclusif b

    Le résultat est : (a et non(b)) ou (non(a) et b)
fin algorithme

```

3 Algorithmes récursifs

1. Que calcule l'algorithme suivant ? Exprimez le résultat en fonction du paramètre n .

```

Algorithme : mystere
Données : n : Nombre ; n est un entier naturel.
Résultat : Nombre, ??

    Le résultat est : cond( n=0, 0, n*n + mystere(n-1))
fin algorithme

```

vu en cours
 $0^2 + 1^2 + \dots + n^2$
 FIN TD2

2. En utilisant la **récursivité** vous écrirez un algorithme qui calcule la somme $1 + 2 + \dots + n$ en fonction de son paramètre n .

```

Algorithme : somme
Données : n : Nombre ; n est un entier naturel
Résultat : Nombre,  $0 + 1 + 2 + \dots + n$ 

    Pour calculer somme(n) on utilise le schéma récursif :
    | Cas de base : quand n=0, somme(n) vaut 0
    | Équation de récurrence : quand n>0, somme(n) vaut n + somme(n-1)

    Le résultat est : cond( n=0, 0, n + somme(n-1))
fin algorithme

```

3. Écrivez le corps de l'algorithme dont la spécification est :

```

Algorithme : sommeInterv
Données : a : Nombre, b : Nombre ; a et b sont 2 entiers tels que  $a \leq b$ .
Résultat : Nombre, somme des entiers  $a + (a + 1) + \dots + b$ 

```

```

Algorithme : sommeInterv
Données : a : Nombre, b : Nombre ; a et b sont 2 entiers tels que  $a \leq b$ .
Résultat : Nombre, somme des entiers  $a + (a + 1) + \dots + b$ 

    Pour calculer sommeInterv(a,b) on utilise le schéma récursif :
    | Cas de base : quand a=b, sommeInterv(a,b) vaut a (ou b)
    | Équation de récurrence : quand a<b, sommeInterv(a,b) vaut a + sommeInterv(a+1,b) (ou b +
      sommeInterv(a,b-1))

    D'où :      Le résultat est : cond( a=b, a, a + sommeInterv(a+1,b))
fin algorithme

```

4. Écrivez un algorithme `suiteU` qui étant donné un entier naturel n , calcule le $n^{\text{ème}}$ terme de la suite $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par : $U_0 = 1$ et $\forall n > 0 \ U_n = 2 \times U_{n-1} + 3$

```

■
Pour calculer suiteU(n) on utilise le schéma récursif :
  | Cas de base : quand n=0, suiteU(n) vaut 1
  | Équation de récurrence : quand n>0, suiteU(n) vaut 2*suiteU(n-1) +3)
D'où :
  Algorithme : suiteU
  Données : n : Nombre ; n est un entier naturel
  Résultat : Nombre,  $U_n$ 

  Le résultat est : cond( n=0 , 1, 2*suiteU(n-1) + 3)
fin algorithme

```

5. On cherche un algorithme calculant le carré d'un entier naturel n , sans utiliser de multiplication. Appelons **carré** cet algorithme et n son paramètre.

Pour calculer **carré**(n) on utilise un schéma récursif :

- **Cas de base** : quand $n=0$ que vaut **carré**(n) ?
- **Équation de récurrence** : quand $n \neq 0$ essayez de définir **carré**(n) en fonction de **carré**($n-1$) (pour cela développez l'expression $(n-1)^2$).

Écrivez l'algorithme **carré**.

```

■
Pour calculer carré(n) on utilise le schéma récursif :
  | Cas de base : quand n=0, carré(n) vaut 0
  | Équation de récurrence : quand n>0, carré(n) vaut carré(n-1)+n+n-1
D'où :
  Algorithme : carré
  Données : n : Nombre ; n est un entier naturel
  Résultat : Nombre,  $n^2$ 

  Le résultat est : cond( n=0, 0, carré(n-1) + n + n - 1)
fin algorithme

```

6. Écrire un algorithme récursif **estPair** qui, étant donné un entier n positif ou nul renvoie **true** si n est un entier pair, **false** sinon. Les seules opérations autorisées sont la soustraction, les comparaisons et la conditionnelle.

```

■
Pour calculer estPair(n) on utilise le schéma récursif :
  | Cas de base : quand n=0, estPair(n) vaut true
  | Équation de récurrence : quand n>0, estPair(n) vaut non(estPair(n-1))
ou
  | Cas de base :
    | quand n=0, estPair(n) vaut true
    | quand n=1, estPair(n) vaut false
  | Équation de récurrence : quand n>1, estPair(n) vaut estPair(n-2)
D'où :
  Algorithme : estPair
  Données : n : Nombre ; n est un entier naturel
  Résultat : Nombre, true si n est pair, false sinon

  Le résultat est : cond( n=0, true, non(estPair(n-1)))
fin algorithme

```

FIN TD3

7. Écrivez un algorithme qui renvoie la somme des entiers impairs inférieurs ou égaux à n : $1+3+5+\dots n$ (si n est impair) ou $1+3+5+\dots n-1$ (si n est pair).

Pour calculer `somImp(n)` on utilise le schéma récursif :

- | Cas de base : quand $n=0$, `somImp(n)` vaut 0
- | Équation de récurrence :
 - | quand $n>0$ et n pair, `somImp(n)` vaut `somImp(n-1)`
 - | quand $n>0$ et n impair, `somImp(n)` vaut $n + \text{somImp}(n-1)$

D'où :

Algorithme : `somImp`
Données : n : Nombre; n est un entier naturel
Résultat : Nombre, somme des entiers impairs $\leq n$)

Le résultat est :
`cond(n=0, 0,`
`cond(estPair(n), somImp(n-1),`
`n + somImp(n-1))`
fin algorithme

8. Complétez l'algorithme dont les spécifications sont :

Algorithme : `plusPetitDiv`
Données : a : Nombre, b : Nombre; a et b sont 2 entiers naturels tels que $a \leq b$.
Résultat : Nombre, le plus petit entier d tel que $a \leq d \leq b$ et d divise b .

Exemple : `plusPetitDiv(2,35)` vaut 5, `plusPetitDiv(3,9)` vaut 3 et `plusPetitDiv(8,35) = 35`.

Pour calculer `plusPetitDiv(a,b)` on utilise le schéma récursif :

- | Cas de base : quand a divise b , `plusPetitDiv(a,b)` vaut a
- | Équation de récurrence : quand a ne divise pas b , `plusPetitDiv(a,b)` vaut `plusPetitDiv(a+1,b)` (comme $a \leq b$ et b divise b le cas de base sera atteint)

D'où :

Le résultat est :
`cond(b mod a = 0, a, plusPetitDiv(a+1,b))`
fin algorithme

Utilisez l'algorithme `plusPetitDiv` pour définir un algorithme qui teste si un nombre est un nombre premier. Les spécifications de cet algorithme sont :

Algorithme : `estPremier`
Données : n : Nombre; n est un entier naturel
Résultat : Booléen, qui vaut `true` si n est un nombre premier, `false` sinon.

On rappelle qu'un nombre $n \neq 1$ est premier si ses seuls diviseurs sont 1 et n . On rappelle également que 0 et 1 ne sont pas des nombres premiers.

Le résultat est :
`cond(n = 0 ou n = 1, false, plusPetitDiv(2,n) = n)`
fin algorithme

9. (**) La multiplication dite « du paysan russe ». On souhaite multiplier deux entiers positifs a et b en n'utilisant que des additions, la multiplication par 2 et la division par 2. Soit `mul` le nom de cet algorithme. Pour définir `mul` on utilise un schéma récursif exprimant `mul(a,b)` en fonction de `mul(a quo 2,b)`. Complétez ce schéma :

- **Cas de base** : quand $a=0$ `mul(a,b)` vaut ...
- **Équation de récurrence** : quand $a \neq 0$ il existe 2 cas :
 - quand a est pair `mul(a,b)` vaut ... `mul(a quo 2, b)` ...
 - quand a est impair `mul(a,b)` vaut ... `mul(a quo 2, b)` ...

Écrivez l'algorithme `mul`.

Pour calculer $\text{mul}(a,b)$ on utilise le schéma récursif :

```
| Cas de base : quand  $a=0$ ,  $\text{mul}(a,b)$  vaut 0
| Équation de récurrence : quand  $a \neq 0$  il existe 2 cas :
|   quand  $a$  est pair,  $\text{mul}(a,b)$  vaut  $2 * \text{mul}(a \text{ div } 2, b)$ 
|   quand  $a$  est impair,  $\text{mul}(a,b)$  vaut  $2 * \text{mul}(a \text{ div } 2, b) + b$ 
```

D'où :

Algorithme : mul

Données : a : Nombre, b : Nombre ; a et b sont des entiers naturels

Résultat : Nombre, $a*b$

Le résultat est :

```
cond(  $a=0$ , 0,
      cond(  $a \bmod 2 = 0$ ,  $2 * \text{mul}(a \text{ div } 2, b)$ ,
             $2 * \text{mul}(a \text{ div } 2, b) + b$ ))
```

fin algorithme

FIN TD4

10. (***) De façon analogue, l'exponentiation rapide, se définit comme suit. On souhaite calculer a^b où a, b sont deux entiers positifs. Mais on ne peut utiliser que des multiplications.

Le schéma récursif d'une telle exponentiation est le suivant :

$$\begin{cases} \text{si } b \text{ pair} & a^b = a^{2*b'} = a^{b'} * a^{b'} \\ \text{si } b \text{ impair} & a^b = a^{2*b'+1} = (a^{2*b'}) * a \end{cases}$$

Écrivez l'algorithme récursif de cette exponentiation.

Algorithme : expo

Données : a : Nombre, b : Nombre ; a et b sont des entiers naturels

Résultat : Nombre, a^b

Le résultat est :

```
cond(  $b=0$ , 1,
      cond(  $b \bmod 2 = 0$ ,  $\text{expo}(a, b \text{ div } 2) * \text{expo}(a, b \text{ div } 2)$ ,
             $\text{expo}(a, b \text{ div } 2) * \text{expo}(a, b \text{ div } 2) * a$ ))
```

fin algorithme

ou

Algorithme : expo

Données : a : Nombre, b : Nombre ; a et b sont des entiers naturels

Résultat : Nombre, a^b

Le résultat est :

```
cond(  $b=0$ , 1,
      cond(  $b \bmod 2 = 0$ ,  $\text{expo}(a, b \text{ div } 2) * \text{expo}(a, b \text{ div } 2)$ ,
             $\text{expo}(a, b-1) * a$ ))
```

fin algorithme

11. (****) On cherche à calculer le nombre de façons de répartir n objets dans b boîtes différenciées. On compte les répartitions avec boîte vide. Par exemple les répartitions de 3 objets dans 2 boîtes sont
- | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 3 | 1 | 2 | 2 | 1 | 3 | 0 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
- et donc le nombre de répartitions est 4. Complétez l'algorithme :

Algorithme : nbRepart

Données : n : Nombre, b : Nombre ; n et b sont 2 entiers naturels, $b \neq 0$.

Résultat : Nombre, le nombre de façons de répartir n objets dans b boîtes différenciées.

Le schéma de récurrence permettant de définir **nbRepart** utilise une récurrence sur les deux paramètres n et b .

Pour calculer nbRepart(n,b) on utilise le schéma récursif :

- | Cas de base :
 - | quand n=0, nbRepart(n,b) vaut 1
 - | quand b=1, nbRepart(n,b) vaut 1
- | Équation de récurrence : quand n>0 et b>1, nbRepart(n,b) vaut nbRepart(n,b-1) + nbRepart(n-1,b) (on n'en met pas dans la première boîte ou on en met au moins 1)

D'où :

Le résultat est : cond(n=0 ou b=1, 1, nbRepart(n,b-1)+nbRepart(n-1,b))

fin algorithme

4 C/C++

Traduisez en C/C++ l'algorithme plusProche de l'exercice 2.5 et l'algorithme carré de l'exercice 3.5.

```
int plusProche(int a, int b, int x)
{
  return abs(a-x) < abs(b-x) ? a : b;
}
int carre(int n)
{
  return n==0 ? 0 : carre(n-1) + 2*n - 1;
}
```

5 Listes.

- Supposons que li soit un paramètre de type Liste de Nombres. Comment obtenir la valeur du premier élément de li ? du deuxième ? Comment savoir si li a plus d'un élément ? Comment insérer la valeur 5 en tête de la liste li ?

```
tête(li); tête(queue(li)); non( estVide(li) ) et non( estVide(queue(li)) ); cons(5,li)
```

- Dans les expressions suivantes, substituez à li la liste (2 3 2 4), puis calculez la valeur de l'expression obtenue :

queue(queue(li))	tête(queue(queue(li)))
tête(queue(queue(queue(queue(li)))))	estVide(queue(queue(queue(queue(li)))))
estVide(tete(li))	cons(7,li)
cons(7,queue(li))	cons(tête(li),queue(li))
cons(tête(queue(li)),queue(li))	

(2 4)	2
ERREUR	true
ERREUR	(7 2 3 2 4)
(7 3 2 4)	(2 3 2 4) (on retrouve li; cons(tete(l),queue(l) = identite(l))
(3 3 2 4)	

- Écrire un algorithme qui inverse les deux premiers éléments d'une liste de nombres composée d'au moins deux éléments.

Algorithme : inverse2PremiersElements
Données : li : Liste de Nombres; li contient au moins 2 éléments.
Résultat : Liste de Nombres, la liste li dont les 2 premiers éléments sont inversés

Le résultat est : cons(tête(queue(li)),cons(tête(li),queue(queue(li))))

fin algorithme

FIN TD5

4. Soit l'algorithme `listeEntiers`, qui étant donné un entier naturel n , calcule la liste $(n \ n-1 \ \dots \ 1 \ 0)$. Complétez la récurrence :
- **Cas de base** : quand $n=0$ que vaut `listeEntiers(0)` ?
 - **Équation de récurrence** : quand $n>0$, définissez `listeEntiers(n)` en fonction de `listeEntiers(n-1)`.
- Écrivez l'algorithme `listeEntiers`.

```

Algorithme : listeEntiers
Données : n:Nombre; n est un entier naturel
Résultat : Liste de Nombres, la liste (n n-1 ... 1 0)

    Le résultat est :
    cond( n=0, cons(0,liVide), cons(n,listeEntiers(n-1)))
fin algorithme

```

5. On cherche à écrire un algorithme `maxListe` qui étant donné `li`, une liste non vide de nombres, calcule le plus grand de ses éléments. Pour cela complétez la récurrence :
- **Cas de base** : quand `li` ne contient qu'un élément que vaut `maxListe(li)` ?
 - **Équation de récurrence** : quand `li` contient plus d'un élément, définissez `maxListe(li)` en fonction de `maxListe(queue(li))` en utilisant la fonction `max` (maximum de 2 nombres).

Complétez alors l'algorithme :

```

Algorithme : maxListe
Données : li : Liste de Nombres; li n'est pas vide.
Résultat : Nombre, le plus grand élément de li

```

```

Algorithme : maxListe
Données : li : Liste de Nombres; li n'est pas vide.
Résultat : Nombre, le plus grand élément de li

    Le résultat est :
    cond( estVide(queue(li)), tête(li), max(tête(li),maxListe(queue(li))))
fin algorithme

```

6. Écrire l'algorithme `derListe` qui, étant donnée une liste non vide `li`, calcule la valeur du dernier élément de `li`. Traduisez l'algorithme `derListe` en une fonction C/C++.

```

Algorithme : derListe
Données : li : Liste de Nombres; li est non vide
Résultat : Nombre, dernier élément de li

    Le résultat est :
    cond( estVide(queue(li)), tête(li), derListe(queue(li)))
fin algorithme

int derListe(list<int> li)
{
    return
    estVide(queue(li)) ? tete(li) :
    derListe(tl(li));
}

```

7. Écrire l'algorithme `appartientLi` qui étant donnés un nombre n , et une liste de nombres `li` vaut `true` si n est la valeur d'un élément de `li`, `false` sinon.

Fait en cours

Algorithme : appartientLi

Données : n : Nombre; li : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, true si n est un élément de la liste li, false sinon.

Le résultat est :

```
cond( estVide(li), false,
cond( tête(li)=n, true,
appartientLi(n,queue(li))))
```

fin algorithme

Écrire l'algorithme **nbOccListe** qui étant donnés un entier n, et une liste d'entiers li calcule le nombre d'occurrences de n dans li, c'est à dire le nombre d'éléments de la liste li égaux à n.

Algorithme : nbOccListe

Données : n : Nombre, li : Liste de Nombres

Résultat : Nombre, le nombre d'occurrences de n dans la liste li

Le résultat est :

```
cond( estVide(li), 0,
cond( tête(li)=n, 1+nbOccListe(n,queue(li)),
nbOccListe(n,queue(li))))
```

fin algorithme

8. Écrire l'algorithme **tousPairs** qui étant donné une liste de nombres li vaut true si chaque élément de li est un nombre pair, false sinon.

Exemple, tousPairs((2 8 2)) et tousPairs(()) valent true. tousPairs((2 5 2)) vaut false.

Algorithme : tousPairs

Données : li : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, true si tous les éléments de li sont pairs, false sinon

Le résultat est :

```
cond( estVide(li), true,
cond( (tête(li) mod 2) = 1, false,
tousPairs(queue(li))))
```

fin algorithme

FIN TD6

9. Écrire l'algorithme **listesEgales** qui, étant données deux listes li1 et li2 quelconques, vaut true si ces deux listes sont « égales », false sinon.

Algorithme : listesEgales

Données : li1 : Liste de Nombres, li2 : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, ...

Le résultat est :

```
cond( estVide(li1) et estVide(li2), true,
cond( estVide(li1) ou estVide(li2), false,
(tête(li1)=tête(li2)) et listesEgales(queue(li1),queue(li2))) )
```

fin algorithme

10. Soient les définitions suivantes; l1 et l2 étant 2 listes :

- l1 est **préfixe** de l2 si la séquence des éléments de l2 est composée des éléments de l1 dans le même ordre, puis d'éléments en nombre et valeur quelconques.
- l1 est **suffixe** de l2 si la séquence des éléments de l2 est composée d'éléments quelconques, suivis des éléments de l1 dans le même ordre.
- l1 est **facteur** de l2 si la séquence des éléments de l2 est composée d'éléments quelconques, suivis des éléments de l1 dans le même ordre, suivis d'éléments quelconques.

Exemples :

- (3 2 3) est préfixe et facteur de la liste (3 2 3 4 2).
- (3 2 3) est préfixe, suffixe et facteur de la liste (3 2 3).

- () est préfixe, suffixe et facteur de toutes les listes.
- (3 2 3) est suffixe et facteur de la liste (4 3 2 3).
- (3 2 3) est facteur de la liste (4 2 3 2 3 8).

Écrivez les algorithmes **prefixe**, **suffixe** et **facteur**.

Algorithme : prefixe

Données : l1 : Liste de Nombres, l2 : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, “l1 est préfixe de l2”

Le résultat est :

```
cond( estVide(l1), true,
cond( estVide(l2), false,
cond( tête(l1)≠tête(l2), false,
prefixe(queue(l1),queue(l2))))
fin algorithme
```

Algorithme : suffixe

Données : l1 : Liste de Nombres, l2 : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, “l1 est suffixe de l2”

Le résultat est :

```
cond( listesEgales(l1,l2), true,
cond( estVide(l2), false,
suffixe(l1,queue(l2))))
fin algorithme
```

Algorithme : facteur

Données : l1 : Liste de Nombres, l2 : Liste de Nombres

Résultat : Booléen, “l1 est facteur de l2”

Le résultat est :

```
cond( prefixe(l1,l2), true,
cond( estVide(l2), false,
facteur(l1,queue(l2))))
fin algorithme
```

11. Expliquez pourquoi l'algorithme suivant n'est pas correct :

Algorithme : ajoutFin

Données : n : Nombre, li : Liste de Nombres

Résultat : Liste de Nombres, la liste li à laquelle on a ajouté n comme dernier élément.

Le résultat est : cons(li,n)

fin algorithme

Modifiez le corps de cet algorithme pour obtenir une version correcte de **ajoutFin**.

Algorithme : ajoutFin

Données : n : Nombre, li : Liste de Nombres

Résultat : Liste de Nombres, la liste li à laquelle on a ajouté n comme dernier élément.

Le résultat est :

```
cond( estVide(li), cons(n,liVide), cons(tête(li),ajoutFin(n,queue(li))))
fin algorithme
```

12. En utilisant **ajoutFin**, écrivez un algorithme **listeInversee** qui étant une liste li, calcule la liste composée des éléments de li, mais dans l'ordre inverse.

Algorithme : listeInversee

Données : li : Liste de Nombres

Résultat : Liste de Nombres, la liste composée des éléments de li, mais dans l'ordre inverse.

Le résultat est :

```
cond( estVide(li), li, ajoutFin(tête(li),listeInversee(queue(li))))
fin algorithme
```

13. (***) 11 et 12 étant 2 listes de nombres triées dans l'ordre croissant, la fusion de 11 et 12 est la liste triée composée des éléments de 11 et des éléments de 12. Par exemple la fusion des listes (2 2 4 7) et (1 2 3 4 4) est la liste (1 2 2 2 3 4 4 4 7).

Écrivez un algorithme réalisant cette opération.

Algorithme : fusionListes

Données : 11 : Liste de Nombres, 12 : Liste de Nombres; 11 et 12 sont triées croissantes

Résultat : Liste de Nombres, fusion des listes 11 et 12

Le résultat est :

```
cond( estVide(11), 12,
cond( estVide(12), 11,
cond( tête(11)<tête(12), cons(tête(11),fusionListes(queue(11),12)),
cons(tête(12),fusionListes(11,queue(12))))))
```

fin algorithme

14. (****) Écrire une fonction C/C++ `listeSuffixes` qui étant donnée une liste de nombres 11 calcule la liste des listes suffixes de 11. Le résultat est donc une liste dont les éléments sont des listes de nombres. L'ordre des préfixes dans la liste résultat est quelconque. Par exemple la valeur de `listeSuffixes((2 5 3))` est ((2 5 3) (5 3) (3) ()) ou toute autre liste contenant les 4 éléments () (3) (5 3) (2 5 3).

```
list<list<int>> liSuff(list<int> li)
{
return
estVide(li) ? cons(liVide<int>(),liVide<list<int>>()) :
cons(li,liSuff(queue(li)));
}
```

Écrire une fonction C/C++ `listePréfixes` qui étant donnée une liste de nombres 11 calcule la liste des listes préfixes de 11. Par exemple la valeur de `listePréfixes((2 5 3))` est ((2 5 3) (2 5) (2) ()) ou toute autre liste contenant les 4 éléments (2 5 3) (2 5) (2) ().

```
list<list<int>> ajoutTete(int e, list<list<int>> li)
{
return
estVide(li) ? li :
cons(cons(e,tete(li)),ajoutTete(e,queue(li)));
}

list< list<int> > liPref(list<int> li)
{
return
estVide(li) ? cons(liVide<int>(),liVide<list<int>>()) :
cons(liVide,ajoutTete(tete(li),liPref(queue(li))));
}
FIN TD7
```