



LIF**APR** : **A**LGORITHMIQUE ET **P**ROGRAMMATION **R**ÉCURSIVE

Algorithme itératif / récursif

Programmation impérative / fonctionnelle

QU'EST-CE QU'UN ALGORITHME ?

- On souhaite résoudre le problème :

*Trouver le minimum d'une liste de nombres :
par exemple (3 6,5 12 -2 0 7)*

- Expliquer à une machine comment trouver le minimum de n'importe quelle liste de nombres
- Langage commun entre la machine et nous :

Scheme

DÉFINITION D'UN ALGORITHME

- Un algorithme est une méthode
 - Suffisamment générale pour pouvoir traiter toute une classe de problèmes
 - Combinant des opérations suffisamment simples pour être effectuées par une machine

COMPLEXITÉ D'UN ALGORITHME

- Il faut :
 - que la machine trouve le plus vite possible
 - Complexité en temps
 - qu'elle trouve en utilisant aussi peu de place mémoire que possible
 - Complexité en espace

RAPPEL : LA MACHINE N'EST PAS INTELLIGENTE

- L'exécution d'un algorithme ne doit pas impliquer des décisions subjectives, ni faire appel à l'utilisation de l'intuition ou de la créativité
- Exemple : une recette de cuisine n'est pas un algorithme si elle contient des notions vagues comme « ajouter du sel »

MON PREMIER ALGORITHME

- Déterminer le minimum d'une liste de nombres
 - par exemple (3 6,5 12 -2 0 7)

MÉTHODE ITÉRATIVE

- Je parcours la liste de gauche à droite, en retenant à chaque pas le minimum provisoire

(3 6,5 12 -2 0 7)

- Entre 3 et 6,5, c'est 3
- Entre 3 et 12, c'est 3
- Entre 3 et -2, c'est -2
- Entre -2 et 0, c'est -2
- etc.

DE QUOI AI-JE BESOIN POUR ÉCRIRE L'ALGORITHME ? (1)

- La séquence

Début

Instruction(s)

Fin

- L'affectation

Variable \leftarrow Expression

- $A \leftarrow 2$

- $BX4 \leftarrow A + 2 * \text{racine}(15)$

DE QUOI AI-JE BESOIN POUR ÉCRIRE L'ALGORITHME ? (2)

- o La conditionnelle (1)

Si Condition Alors

Instruction(s)

FinSi

- o Exemple :

Si $(A > 27)$ Alors

$B \leftarrow A * 3$

FinSi

DE QUOI AI-JE BESOIN POUR ÉCRIRE L'ALGORITHME ? (3)

○ La conditionnelle (2)

Si Condition Alors

Instruction(s)

Sinon

Instruction(s)

FinSi

○ Exemple :

Si ((A<10) et
(B > racine(A*5))) Alors

B ← A*3

A ← A+B

Sinon

A ← A+2

B ← A*B

FinSi

DE QUOI AI-JE BESOIN POUR ÉCRIRE L'ALGORITHME ? (4)

La **condition** est :

- soit une condition élémentaire
- soit une condition complexe,
c'est à dire une conjonction, disjonction, ou négation
de conditions élémentaires et/ou complexes

DE QUOI AI-JE BESOIN POUR ÉCRIRE L'ALGORITHME ? (5)

- L'itérative, ou boucle

TantQue Condition Faire

Instruction(s)

FinTantQue

- Exemple :

TantQue $i < 10$ Faire

$a \leftarrow a * i$

$i \leftarrow i + 1$

FinTantQue

OPÉRATEURS BOOLÉENS

- Pour écrire une conjonction, disjonction, ou négation de conditions, on a besoin des opérateurs booléens **ET, OU, NON**
- Une variable **booléenne** est une variable dont les valeurs peuvent être **vrai** ou **faux**
- Un opérateur booléen est un opérateur dont les arguments sont des variables booléennes et dont le résultat est booléen

L'OPÉRATEUR ET

X	Y	X ET Y
Vrai	Vrai	Vrai
Vrai	Faux	Faux
Faux	Vrai	Faux
Faux	Faux	Faux

L'OPÉRATEUR OU

X	Y	X OU Y
Vrai	Vrai	Vrai
Vrai	Faux	Vrai
Faux	Vrai	Vrai
Faux	Faux	Faux

L'OPÉRATEUR NON

X	NON X
Vrai	Faux
Faux	Vrai

ALGORITHME ITÉRATIF

○ Soient

- L : la liste
- *premier, longueur, ième* et *écrire* : des primitives (i.e. algorithmes déjà définis)

Définition de minimum(L)

Début

min \leftarrow premier(L)

i \leftarrow 2

TantQue i \leq longueur(L) Faire

Si ième(L,i) < min Alors

min \leftarrow ième(L,i)

FinSi

i \leftarrow i+1

FinTantQue

Écrire(« Le minimum est »)

Écrire(min)

Fin

VOCABULAIRE

- *minimum* et *écrire* sont des **procédures**,
i.e. modifient l'environnement
- *premier*, *longueur* et *ième* sont des **fonctions**,
i.e. retournent une valeur,
mais ne modifient pas l'environnement
- L est le **paramètre** de la procédure minimum
- i est **l'indice** ou le **compteur** de la boucle

COMPLEXITÉ EN TEMPS DE L'ALGORITHME ITÉRATIF DU MINIMUM

Définition de minimum(L)

Début

min \leftarrow premier(L)

i \leftarrow 2

TantQue i \leq longueur(L) Faire

 Si ième(L,i) < min Alors

 min \leftarrow ième(L,i)

 FinSi

 i \leftarrow i+1

FinTantQue

Écrire(« Le minimum est »)

Écrire(min)

Fin

Soit n la longueur de la liste L

1 affectation (initialisation)

1 affectation (initialisation)

n comparaisons

n-1 comparaisons

m affectations

n-1 affectation (incrémentation)

1 écriture

1 écriture

LE NOMBRE m DÉPEND DE LA LISTE

- **Meilleur cas** : $m=0$
si le premier nombre de la liste est le minimum
- **Pire cas** : $m=n-1$
si les nombres de la liste sont rangés en ordre décroissant
- **Cas moyen** : $m=1+1/2+\dots+1/n$ (de l'ordre de $\ln n$)
s'ils respectent une distribution parfaitement aléatoire

COMPLEXITÉ EN ESPACE DE L'ALGORITHME

- Une variable *min* pour stocker le minimum provisoire
- Une variable *i* pour savoir où on en est dans la liste

MÉTHODE RÉCURSIVE (1)

- Pour trouver le minimum de la liste (3 6,5 12 -2 0 7)
- On suppose le problème résolu pour la liste privée de son premier élément i.e. (6,5 12 -2 0 7)
- Soit *min* le minimum de cette sous-liste, ici -2
- Le minimum de la liste complète s'obtient par comparaison entre le premier élément de la liste (ici 3) et *min* (ici -2)

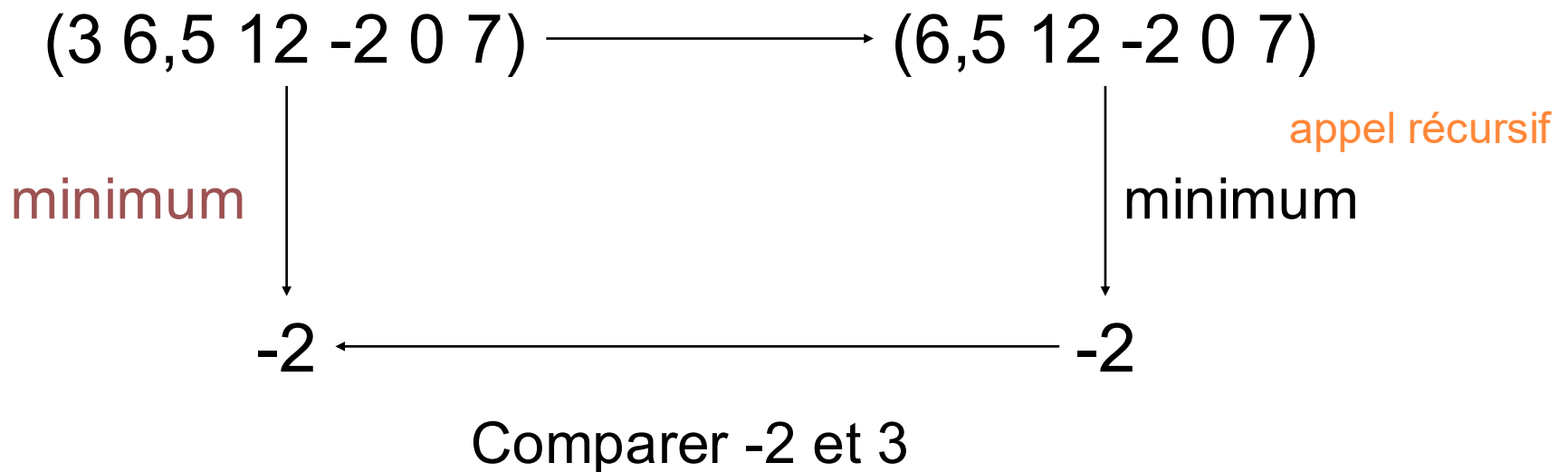
MÉTHODE RÉCURSIVE (2)

- Comment résout-on le problème pour la sous-liste ?
 - En faisant le même raisonnement
- C'est la **récurtivité**
- Quand s'arrête-t-on ?
 - Quand on ne peut plus parler de sous-liste, i.e. quand la liste a un seul élément
C'est alors le minimum

ILLUSTRATION DE LA MÉTHODE

Sur quoi faire l'appel récursif ?

Enlever le premier élément



Comment passer du résultat de l'appel récursif
au résultat qu'on cherche ?

ALGORITHME RÉCURSIF

- Soient *vide?*, *reste* et *premier* des fonctions primitives

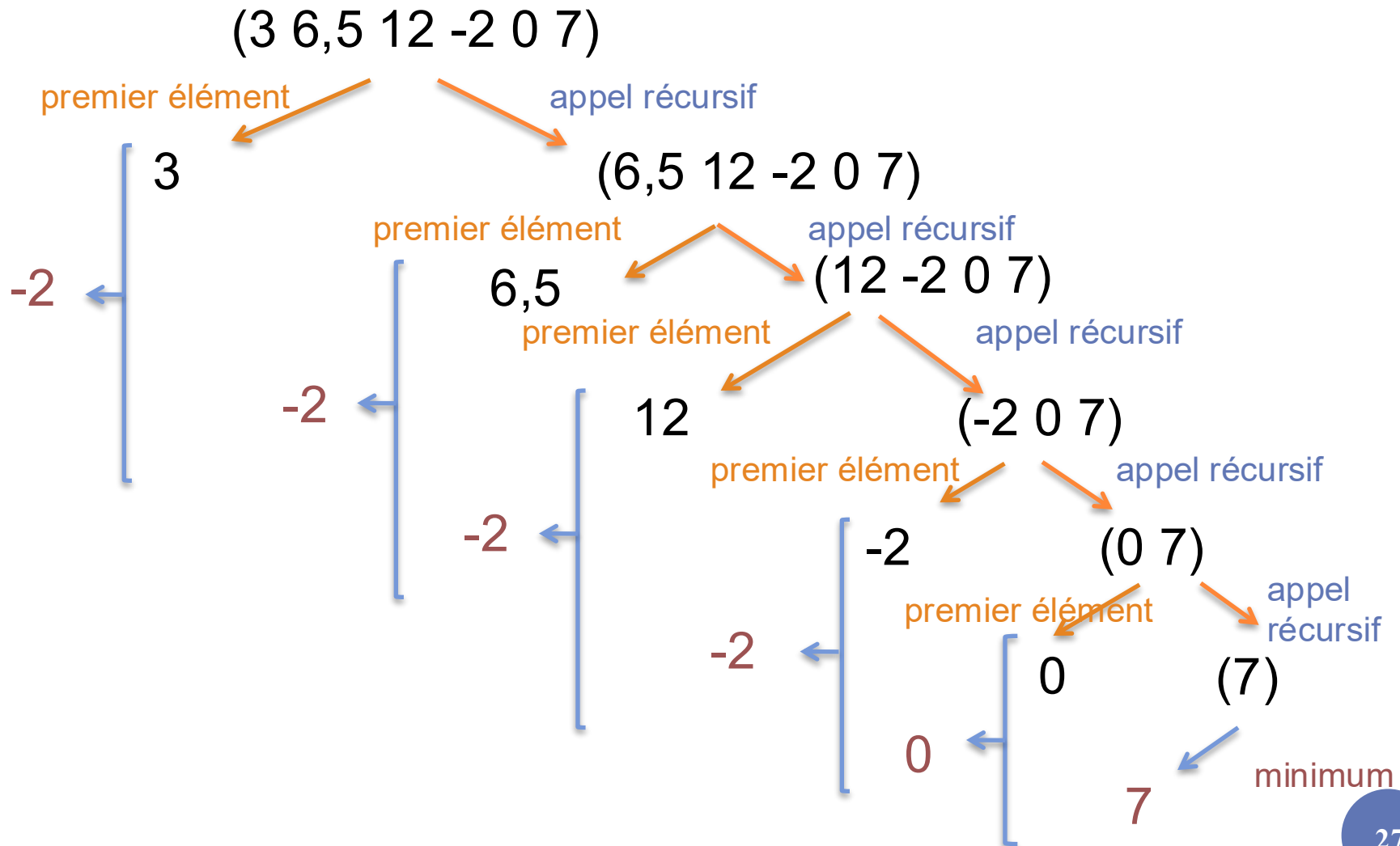
Définition de la fonction *minimum* (L)

```
Si vide?(reste(L)) Alors
    retourne premier(L)
Sinon
    Si premier(L) < minimum(reste(L)) Alors
        retourne premier(L)
    Sinon
        retourne minimum(reste(L))
    FinSi
FinSi
```

REMARQUES

- *minimum* est ici une fonction,
le mot *retourne* permet de dire quel est son
résultat
- *minimum* est l'appel récursif
- En programmation fonctionnelle,
on n'a plus besoin de la séquence
- En programmation récursive,
on n'a plus besoin de la boucle

ILLUSTRATION DE L'ALGORITHME



COMPLEXITÉ EN TEMPS DE L'ALGORITHME RÉCURSIF DU MINIMUM

Définition de la fonction minimum(L)

Si vide?(reste(L)) Alors

retourne premier(L)

Sinon

Si premier(L) < minimum(reste(L))

Alors

retourne premier(L)

Sinon

retourne minimum(reste(L))

FinSi

FinSi

1 test

1 comparaison
+ le nombre de
comparaisons de
l'appel récursif

COMPLEXITÉ EN TEMPS DE L'ALGORITHME (2)

- Si n est la longueur de la liste
- Si $C(i)$ est le nombre de comparaisons de l'algorithme pour une liste de longueur i
- Alors $C(n) = 1 + C(n-1)$
 $= 1 + 1 + C(n-2)$
 $= \dots$
 $= 1 + 1 + \dots + C(1)$
 $= 1 + 1 + \dots + 0$
 $= n-1$

RÉSUMÉ SUR LA COMPLEXITÉ

- Choisir ce que l'on va compter
 - unité de comparaison des algorithmes
 - par exemple le nombre de comparaisons
- Ce qui importe est l'ordre de grandeur de la complexité
 - constant, $\log n$, linéaire, $n \cdot \log n$, n^2 , 2^n
- En LIFAPR on s'intéressera essentiellement au nombre de fois où l'on parcourt une structure de donnée (liste, arbre)

POUR ÉCRIRE UN ALGORITHME RÉCURSIF

- Il faut choisir

1. Sur quoi on fait l'appel récursif
2. Comment on passe du résultat de l'appel récursif au résultat que l'on cherche
3. Le cas d'arrêt

➤ DANS CET ORDRE LÀ !!!

STRUCTURE TYPE D'UNE FONCTION RÉCURSIVE

Si	je suis dans le cas d'arrêt
Alors	voilà le résultat
Sinon	le résultat est le résultat de l'application d'une fonction sur le résultat de l'appel récursif

LES BUGS

- Mon algorithme est faux car son résultat n'est pas défini si la liste est vide ou si elle contient autre chose que des nombres
- Pour éviter les bugs il faut :
 - Définir le problème aussi bien que possible
C'est la **spécification**
 - Tenter de prouver que son programme répond à la spécification
 - Passer des **jeux d'essai**, aussi divers et tordus que possible

POUR RÉSUMER

LIFAPI :

Programmation

Langage C

Impérative

Séquence
(faire les choses
l'une après l'autre)

Itérative

Boucle
(répéter)

LIFAPR :

Programmation

Langage Scheme

Fonctionnelle

Appliquer une fonction
à des arguments
pour obtenir un résultat

Composer les fonctions
pour enchaîner les
traitements

Réursive

La répétition est assurée
par l'enchaînement
des appels récursifs

Le test de la boucle
est remplacé par
le cas d'arrêt



DÉBUTS EN SCHEME

Évaluer une expression

Définir une fonction

POURQUOI LE LANGAGE SCHEME ?

- Pour découvrir un langage fonctionnel
 - Autres langages fonctionnels en L2 : OCaml, Javascript
- Pour utiliser un langage avec une syntaxe très simple, et rester proche de l'algorithme
- Scheme est un langage LISP
 - Premier langage de l'IA avec Prolog
 - Utilisé actuellement : éditeur Emacs avec de nombreuses extensions dont [SLIME](#), distribution Debian de Linux, Lilypond (musique)

LES FONCTIONS EN SCHEME

- Une fonction a des **paramètres** et retourne un **résultat**
- Paramètres et résultat peuvent être de n'importe quel **type** :
 - Nombre
 - Booléen
 - Caractère
 - Chaîne de caractères
 - Liste
 - Fonction

ÉCRITURE DE L'APPEL À UNE FONCTION (1)

○ Syntaxe :

- Parenthèse ouvrante
- Nom de la fonction
- Espace
- Premier argument
- Espace
- Deuxième argument
- Etc.
- Parenthèse fermante

(NomFct Arg1 Arg2 ... Argn)

ÉCRITURE DE L'APPEL À UNE FONCTION (2)

- Sémantique : il faut donner à la fonction le bon nombre d'arguments, et du bon type
- Exemples :
 - $(+ \ 5 \ 13)$ retourne 18
 - $(- \ 10 \ b)$ retourne la différence
si b a une valeur numérique, une erreur sinon
 - $(+ \ (* \ 2 \ 5) \ (- \ 3 \ 1))$ retourne 12
 - $(* \ 5)$ n'est pas correct
 - $(/ \ 5 \ "a")$ non plus

ÉVALUATION DE L'APPEL À UNE FONCTION

- Lorsqu'on lui fournit un appel de fonction, Scheme
 - Évalue chacun des arguments
 - Regarde s'il connaît la fonction, sinon affiche un message d'erreur
 - Applique la fonction aux résultats de l'évaluation des arguments
 - Affiche le résultat
- C'est un processus récursif

EXEMPLES D'ERREURS

- $(1 + 2) \rightarrow$ erreur : 1 n'est pas une fonction
- $(\text{toto } (1 \ 2 \ 3)) \rightarrow$ erreur : 1 n'est pas une fonction
- Dans certains cas particuliers, les arguments ne sont pas évalués avant l'application de la fonction.
On parle alors de **forme spéciale** plutôt que de fonction

LES VARIABLES

- Dans le langage Scheme, une variable se nomme **symbole**
- L'affectation revient à attribuer une **valeur** à un symbole.
On utilise pour cela la forme spéciale **define**

- Exemples :
 - (define a 5)
 - (define b 2)
 - (+ a b) \rightarrow 7

LA FORME SPÉCIALE QUOTE

- La forme spéciale **quote** permet d'empêcher l'évaluation
- Exemples :
 - (define a 5)
 - $a \rightarrow 5$
 - (quote a) $\rightarrow a$
 - (quote (+ 1 2)) $\rightarrow (+ 1 2)$
 - '(+ 1 2) $\rightarrow (+ 1 2)$

LA FORME SPÉCIALE EVAL

- À l'inverse de quote, **eval** force l'évaluation

- Exemples :

`(eval '(+ 3 2)) → 5`

`(define toto 5)`

`(define tata toto)`

`tata → 5`

5

toto

5

tata

`(define titi 'toto)`

`titi → toto`

`(eval titi) → 5`

5

toto

toto

titi

DÉFINITION D'UNE FONCTION

- Syntaxe :

```
(define fonction  
  (lambda liste-des-paramètres  
    instructions))
```

- Exemple :

```
(define plus-1  
  (lambda (x)  
    (+ x 1)))
```

- Test : $(\text{plus-1 } 3) \rightarrow 4$

SPÉCIFICATION D'UNE FONCTION

; description de ce que fait la fonction

(define fonction ; → type du résultat

(lambda liste-des-paramètres ; type des paramètres
instructions))

Exemple :

; ajoute 1 à un nombre

(define plus-1 ; → un nombre

(lambda (x) ; x un nombre
(+ x 1)))

LA FORME SPÉCIALE IF

- L'alternative est définie en Scheme par la forme spéciale **if**
- Syntaxe :
(**if** condition valeur-si-vrai valeur-si-faux)
- Exemples :
 - (if (> 3 2) 'yes 'no) → yes
 - (if (> 2 3) 'yes 'no) → no
 - (if (> 3 2) (- 3 2) (+ 3 2)) → 1

QUELQUES FONCTIONS PRÉDÉFINIES (1)

- Opérateurs arithmétiques :

$+$, $-$, $*$, $/$, `sqrt`, `min`, `max`, `abs`, ...

`(sqrt 9)` \rightarrow 3

`(min 5 2 1 3)` \rightarrow 1

- Opérateurs booléens :

`not`, `or`, `and`

`(not #t)` \rightarrow `#f`

`(and (> 3 2) (> 2 5))` \rightarrow `#f`

`(or (> 3 2) (> 2 5))` \rightarrow `#t`

} Formes spéciales
(voir TDTP1)

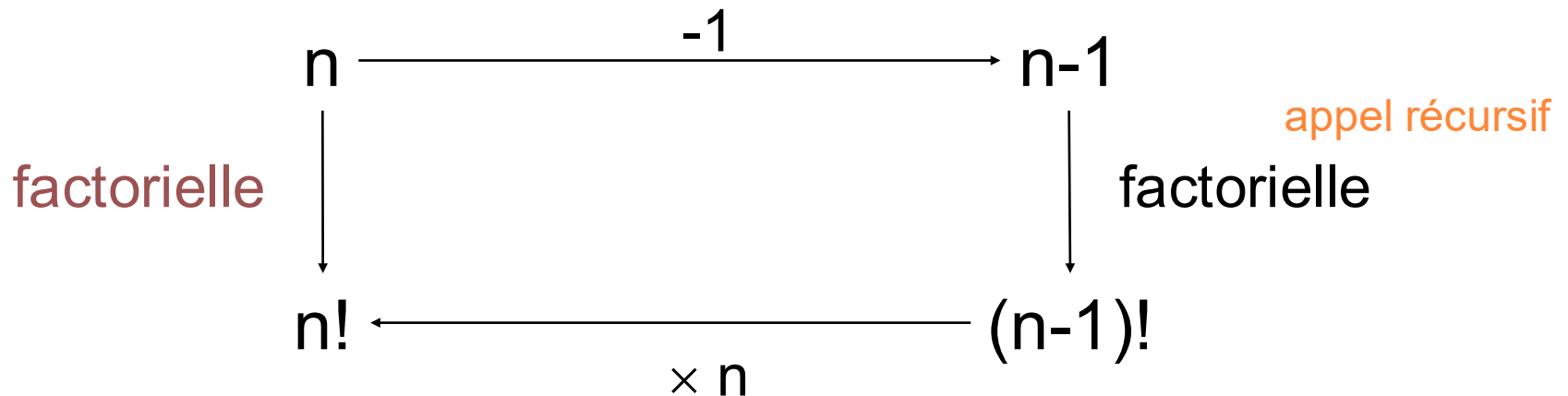
QUELQUES FONCTIONS PRÉDÉFINIES (2)

- Opérateurs de comparaison :
 - `=`, `<`, `>`, `<=`, `>=` pour les nombres
 - `equal?` pour tout y compris les listes
- Pour tester le type d'un objet :
`boolean?`, `number?`, `symbol?`, `string?`
- `modulo` : reste de la division entière
 - `(modulo 12 5) → 2`
 - `(modulo 5 12) → 5`

MA PREMIÈRE FONCTION RÉCURSIVE : CHOIX DE LA MÉTHODE

- On veut écrire une fonction qui étant donné un entier n calcule $n!$

Sur quoi faire l'appel récursif ?



Comment passer du résultat de l'appel
récursif au résultat qu'on cherche ?

MA PREMIÈRE FONCTION RÉCURSIVE : ÉCRITURE

Cas d'arrêt : $0! = 1$

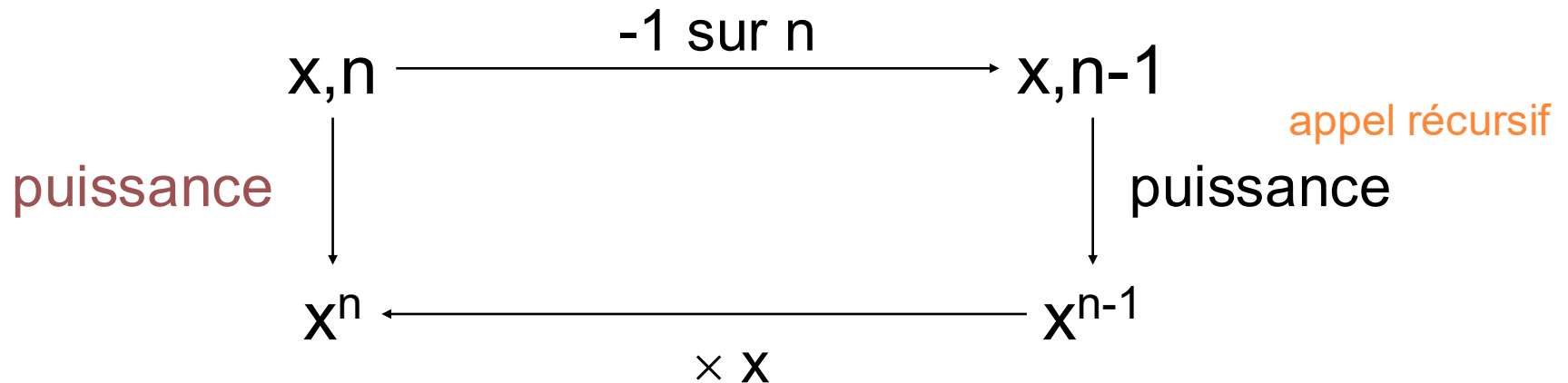
Récurtivité : $n! = 1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n = n \times (n-1)!$ pour $n > 0$

```
(define factorielle ; → entier positif
  (lambda (n) ; n entier positif
    (if (= n 0)
        1
        (* n (factorielle (- n 1))))))
```

UNE AUTRE FONCTION RÉCURSIVE : CHOIX DE LA MÉTHODE

- On veut écrire une fonction qui étant donné un nombre x et un entier positif n calcule x^n

Sur quoi faire l'appel récursif ?



Comment passer du résultat de l'appel
récursif au résultat qu'on cherche ?

UNE AUTRE FONCTION RÉCURSIVE : ÉCRITURE

Cas d'arrêt : $X^0 = 1$

Récurtivité : $X^n = X \times X \times \dots \times X = X \times X^{(n-1)}$

```
(define puissance ; → nombre
  (lambda (x n) ; x nombre, n entier positif
    (if (= n 0)
        1
        (* x (puissance x (- n 1))))))
```