

MÉMORISATION

let



MÉMORISER : POUR QUOI FAIRE ?

Reprenons notre programme minimum :

```
(define minimum ; → nombre
  (lambda (l) ; l liste de nombres non vide
    (if (null? (cdr l))
        (car l)
        (if (< (car l) (minimum (cdr l)))
            (car l)
            (minimum (cdr l)))))))
```

ILLUSTRATION DE L'ALGORITHME VUE AU COURS 1

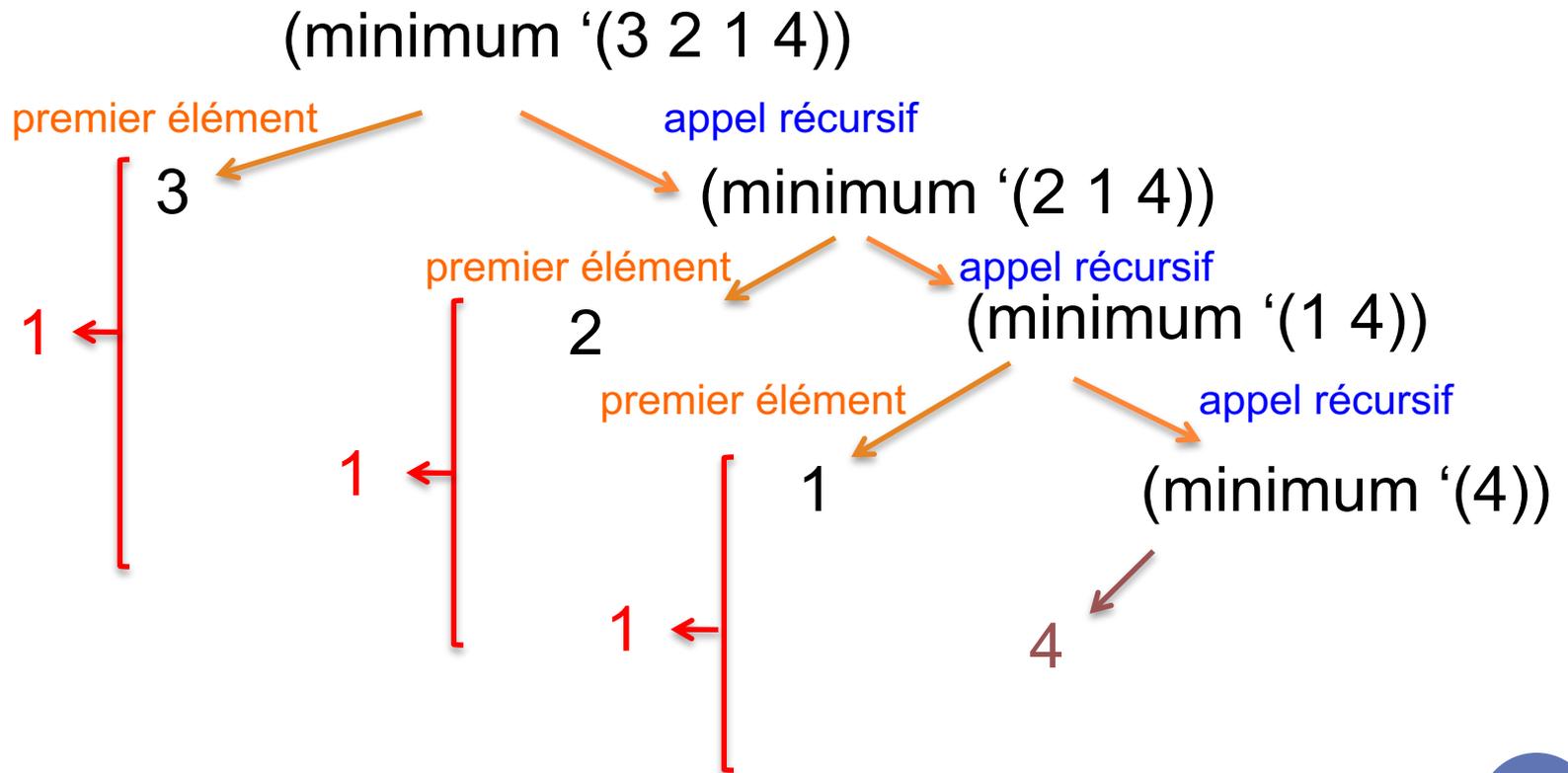


ILLUSTRATION DE L'ALGORITHME VUE AU COURS 1

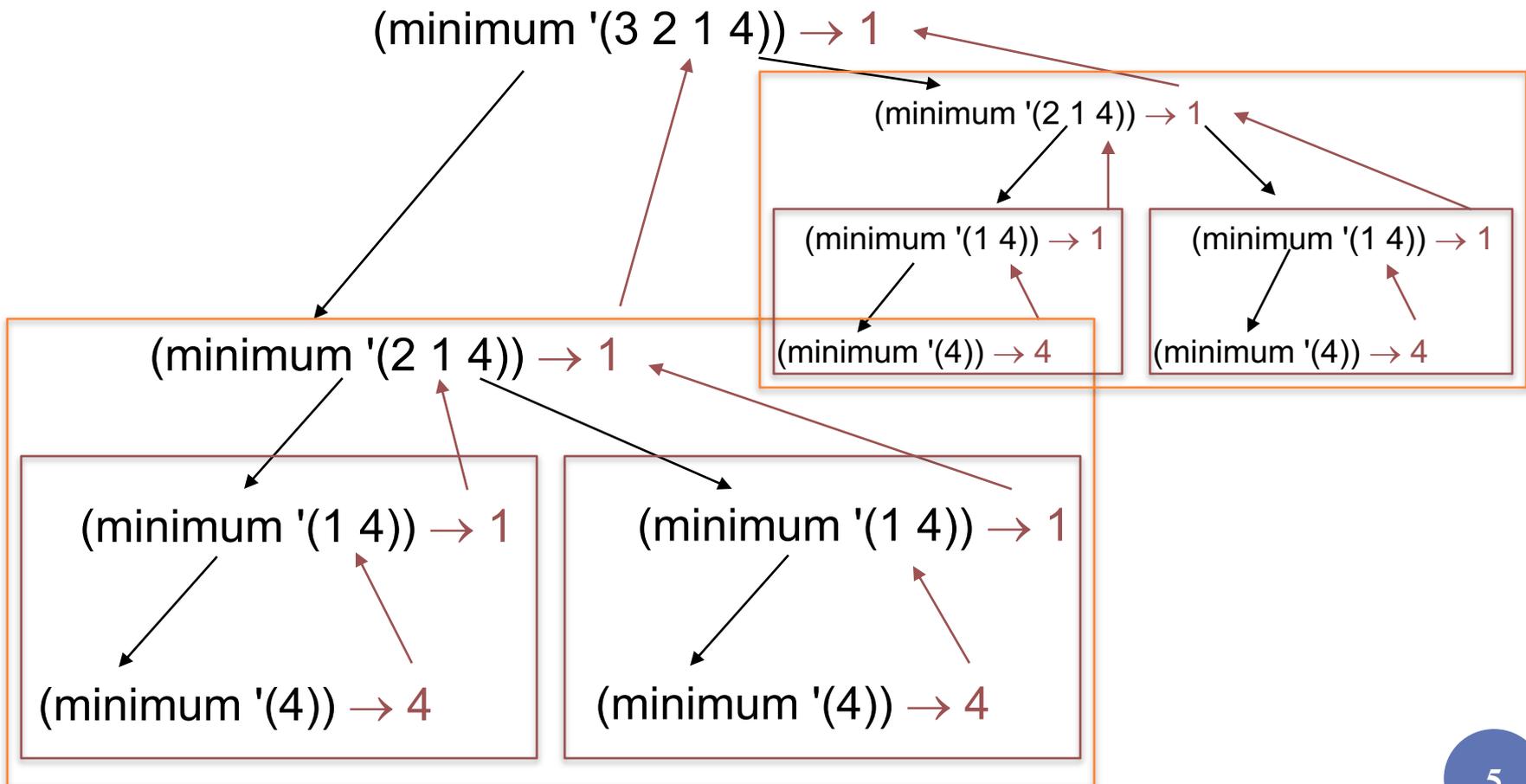
L'illustration correspond à cet algorithme :

```
(define minimum
  (lambda (l)
    (if (null? (cdr l))
        (car l)
        (Calcul de (minimum (cdr l))
         stocké dans min
         (if (< (car l) min )
             (car l)
             min )))))
```

Notre programme est celui-ci :

```
(define minimum
  (lambda (l)
    (if (null? (cdr l))
        (car l)
        (if (< (car l)
              (minimum (cdr l)))
            (car l)
            (minimum (cdr l))))))
```

ILLUSTRATION RÉELLE DE NOTRE FONCTION MINIMUM



COMMENT MÉMORISER ?

- On souhaite conserver le résultat du premier appel à *minimum* pour s'en resservir au lieu de provoquer le deuxième appel
- On définit donc un identificateur local (variable locale) grâce à un **let**

SYNTAXE DU LET

```
(let (  
    (ident1 val1)  
    (ident2 val2)  
    ...  
    (identN valN)  
    )  
    corps  
)
```

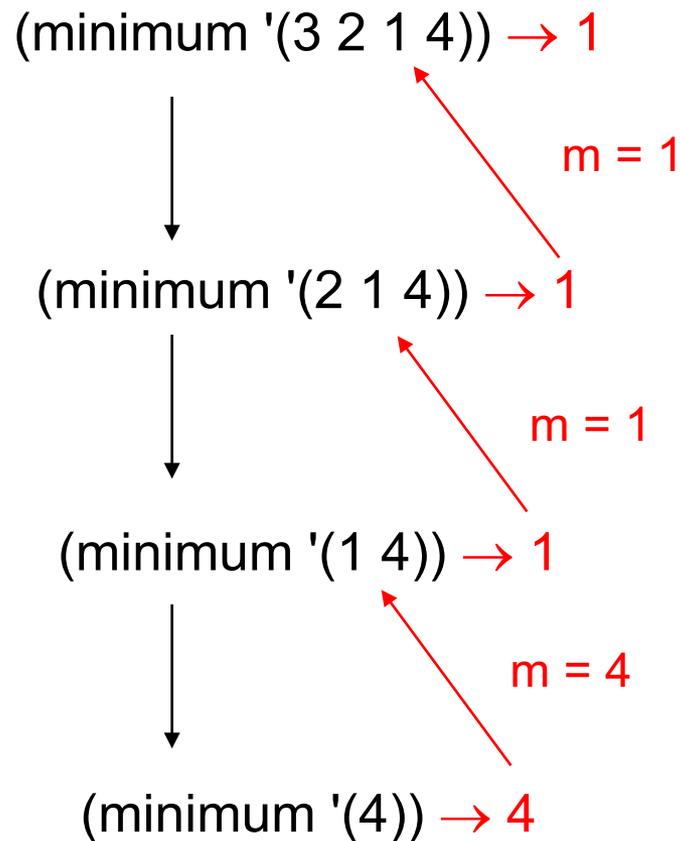
FONCTIONNEMENT DU LET

- Les val_i sont évalués (dans un ordre quelconque) et ces valeurs sont affectées aux $ident_i$;
- Dans le $corps$, on peut utiliser les $ident_i$;
- Attention : les $ident_i$ ne sont pas définis à l'extérieur du corps

APPLICATION AU PROGRAMME MINIMUM

```
(define minimum ; → nombre
  (lambda (l) ; l liste de nombres non vide
    (if      (null? (cdr l))
              (car l)
              (let ((m (minimum (cdr l))))
                (if (< (car l) m)
                    (car l)
                    m))))))
```

FONCTIONNEMENT DU NOUVEAU PROGRAMME



AUTRE EXEMPLE

- Écrire une fonction qui calcule

$$\frac{3\sqrt{\frac{x^2}{2}} + 1}{\sqrt{\frac{x^2}{2}}}$$

```
(define calcule ; → nombre
  (lambda (x) ; x nombre non nul
    (/ (+ (* 3 (sqrt (/ (sqr x) 2))) 1)
       (sqrt (/ (sqr x) 2)))))
```

AMÉLIORATION

```
(define calcule ; → nombre
  (lambda (x) ; x nombre non nul
    (let ((c (sqrt (/ (sqr x) 2))))
      (/ (+ (* 3 c) 1) c))))
```

$$\frac{3\sqrt{\frac{x^2}{2}} + 1}{\sqrt{\frac{x^2}{2}}}$$

- L'utilisation du let permet ici une simplification d'écriture, mais n'améliore pas significativement la complexité de l'algorithme
- Dans le cas d'un appel récursif comme dans le programme *minimum*, l'utilisation du let est primordiale pour la complexité

QUAND LES IDENTIFICATEURS SONT LIÉS

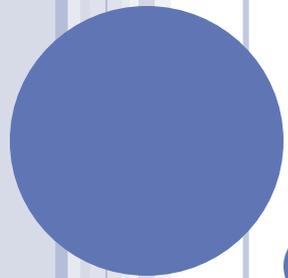
```
(define toto ; → nombre
  (lambda (x) ; x nombre
    (let ( (a (sqr x))
           (b (+ (* 2 a) 1))))
      (if (< a 80)
          (* 3 (+ a 1))
          (sqrt b))))))
```

→ erreur car les affectations de a et b ont lieu dans un ordre quelconque

LET*

```
(define toto ; → nombre
  (lambda (x) ; x nombre
    (let* ((a (sqr x))
           (b (+ (* 2 a) 1)))
      (if (< a 80)
          (* 3 (+ a 1))
          (sqrt b))))))
```

Les évaluations des identificateurs se font **séquentiellement** dans un **let***



TRIS



Tri par fusion

QUEL EST LE PROBLÈME À RÉSOUDRE ?

- Soit une liste de nombres : '(5 2 14 1 6)
- On souhaite la trier : '(1 2 5 6 14)

ALGORITHMES DE TRI

- Tris par sélection du minimum (TD)
- Tri par insertion (TP)
- Tri par fusion (CM)

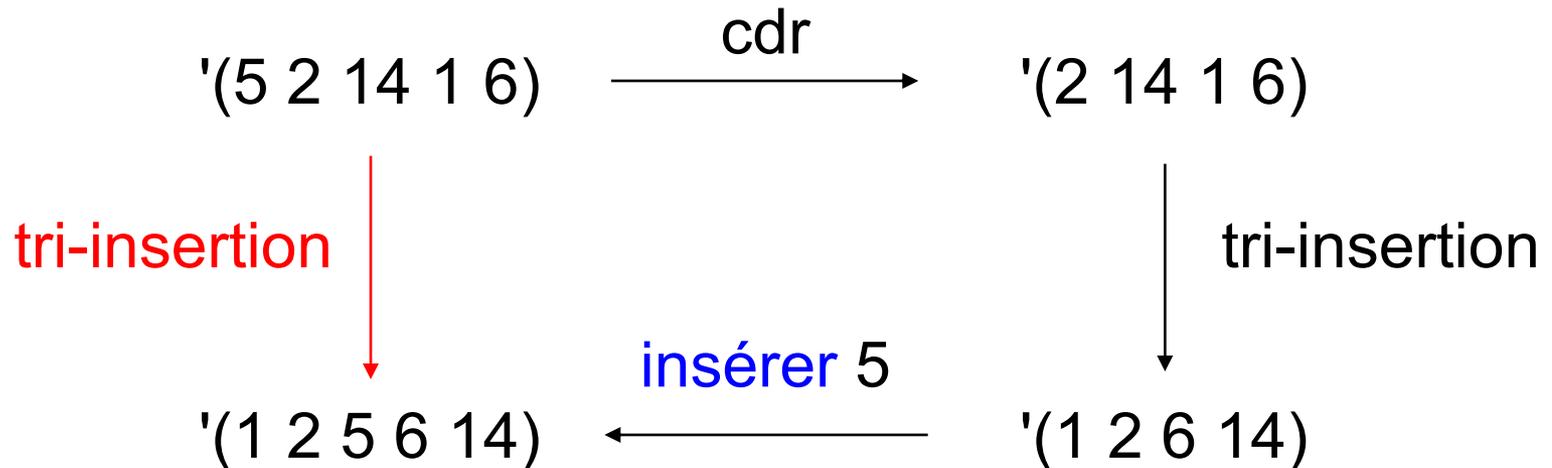
- Tri rapide
- Tri par tas
- ...

PRINCIPES DES TRIS PAR SÉLECTION (EN TD)

- On cherche le minimum de la liste, puis on recommence avec le reste de la liste
- Tri du minimum
 - fonction **minimum**
 - fonction **enlève**
- Tri bulles
 - fonction **bulle**, qui sélectionne le minimum et l'enlève de la liste en un seul passage

PRINCIPE DU TRI PAR INSERTION (EN TP)

- Principe : on trie récursivement le cdr de la liste, puis on y insère le car
- Exemple :



TRI PAR FUSION :

L'APPROCHE « DIVISER POUR RÉGNER »

- Structure récursive :
pour résoudre un problème donné,
l'algorithme s'appelle lui-même récursivement
une ou plusieurs fois sur des sous-problèmes
très similaires
- Le paradigme « diviser pour régner » donne lieu
à trois étapes à chaque niveau de récursivité :
diviser, régner, combiner

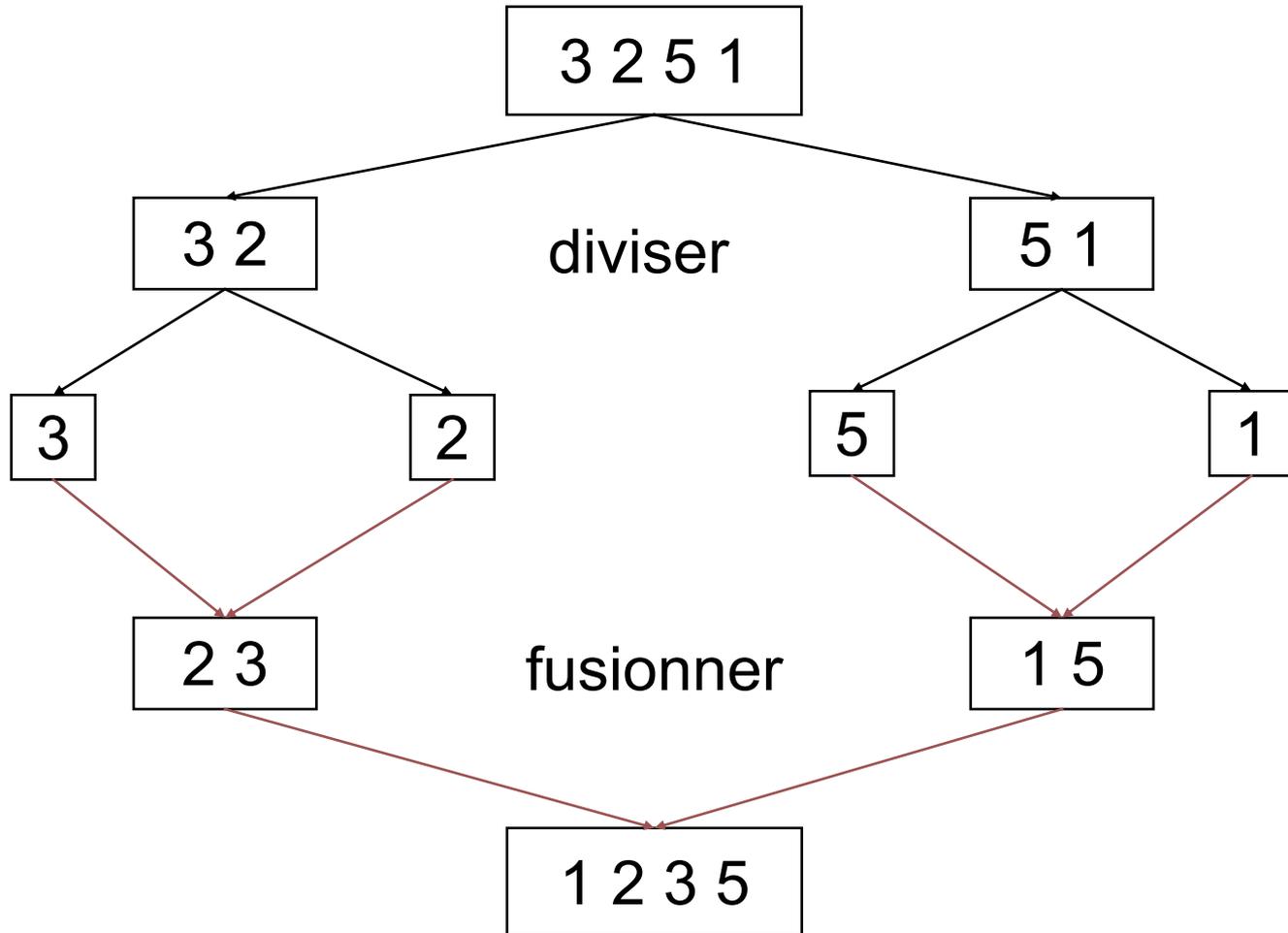
DIVISER POUR RÉGNER : 3 ÉTAPES

- **Diviser** le problème en un certain nombre de sous-problèmes
- **Régner** sur les sous-problèmes en les résolvant récursivement
Si la taille d'un sous-problème est assez réduite, on peut le résoudre directement
- **Combiner** les solutions des sous-problèmes en une solution complète pour le problème initial

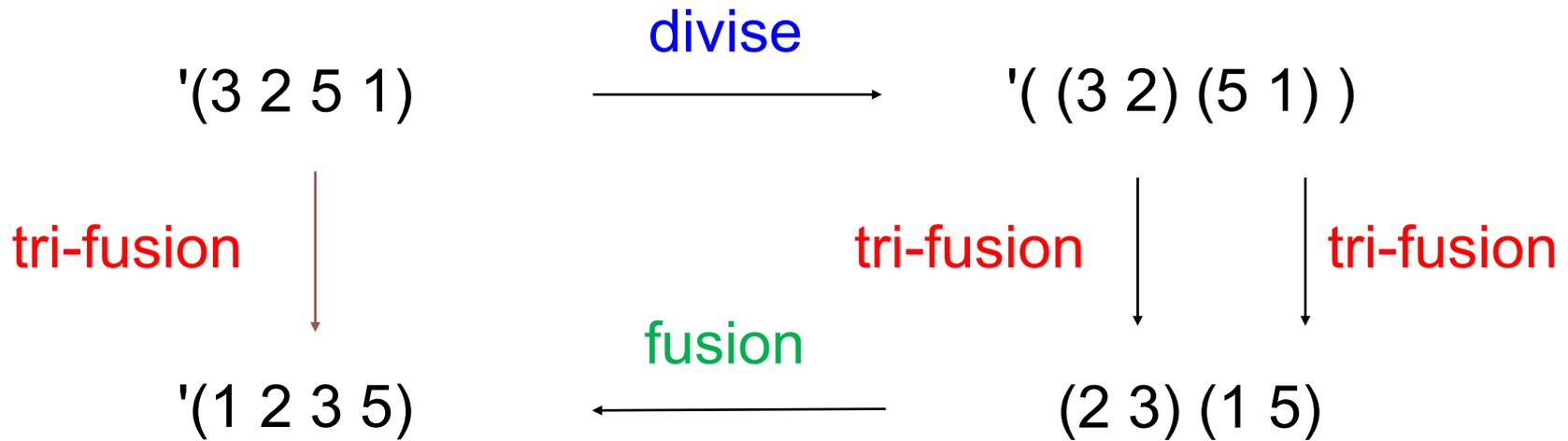
TRI PAR FUSION : LE PRINCIPE

- **Diviser** : diviser la liste de n éléments à trier en deux sous-listes de $n/2$ éléments
- **Régner** : trier les deux sous-listes récursivement à l'aide du tri par fusion
- **Combiner** : fusionner les deux sous-listes triées pour produire la réponse triée

UN EXEMPLE

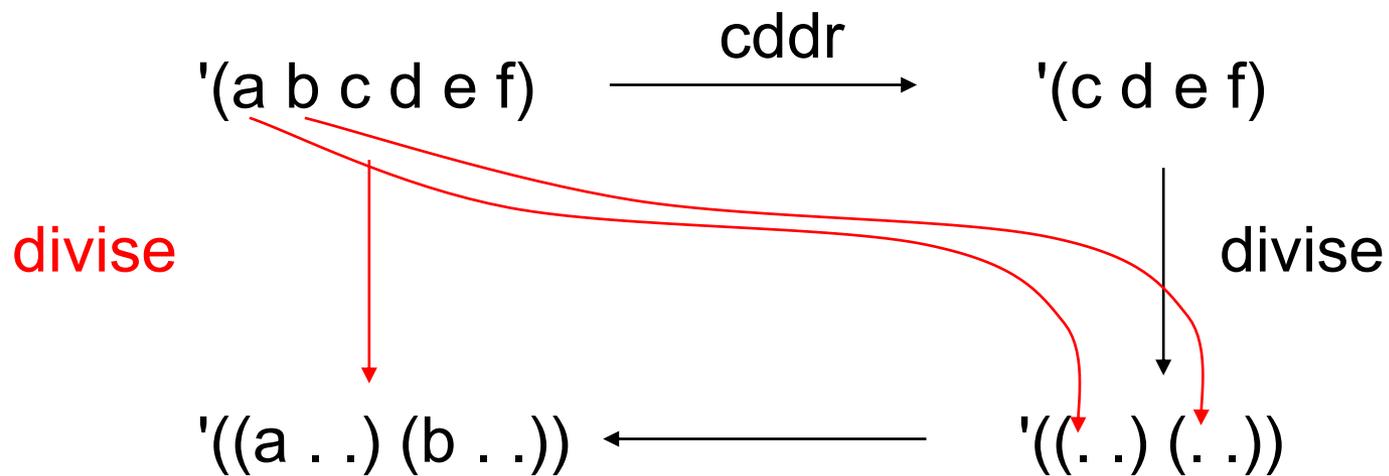


TRI PAR FUSION : LA MÉTHODE



→ trois fonctions à définir : **divise**, **tri-fusion**, **fusion**

DIVISER LA LISTE EN DEUX SOUS-LISTES : LA MÉTHODE



DIVISER LA LISTE EN DEUX SOUS-LISTES : LA FONCTION

```
(define divide ; → liste de deux listes
  (lambda (l) ; l liste
    (cond ((null? l) '(() ()))
          ((null? (cdr l)) (list l '()))
          (else (let ((r (divide (cddr l))))
                  (list (cons (car l) (car r))
                        (cons (cadr l) (cadr r))))))))))
```

DIVISER LA LISTE EN DEUX SOUS-LISTES : ILLUSTRATION DE LA FONCTION

(divise '(3 2 5 1))

$r1 \rightarrow$ (divise '(5 1)) car \rightarrow 3 cadr \rightarrow 2
(list (cons 3 (car $r1$)) (cons 2 (cadr $r1$))))

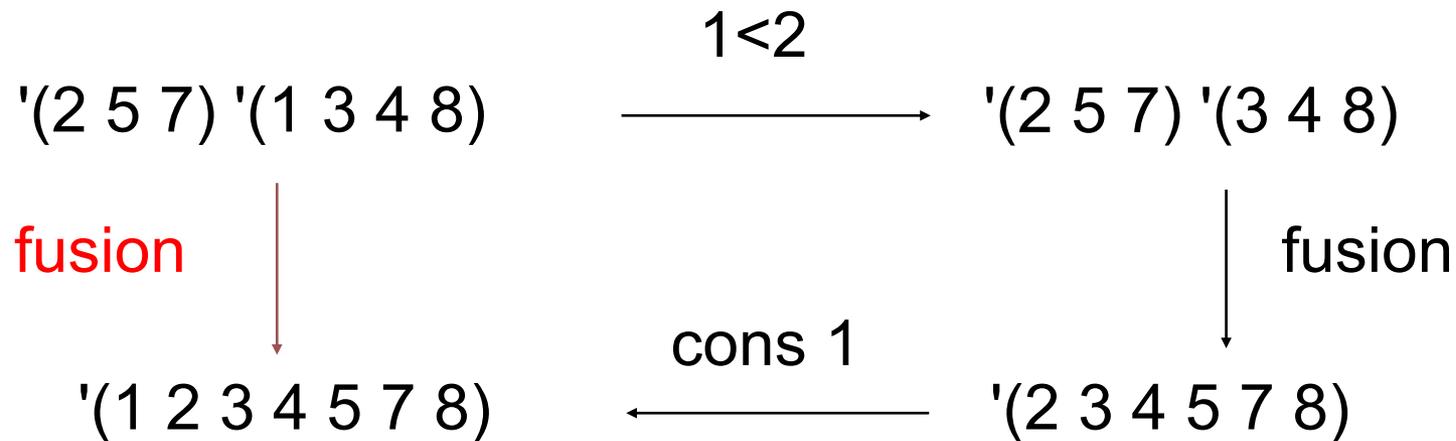
'((3 5) (2 1))

$r2 \rightarrow$ (divise '()) car \rightarrow 5 cadr \rightarrow 1
(list (cons 5 (car $r2$)) (cons 1 (cadr $r2$))))

$r1 \rightarrow$ '((5) (1))

$r2 \rightarrow$ '(() ())

FUSIONNER DEUX LISTES TRIÉES : LA MÉTHODE

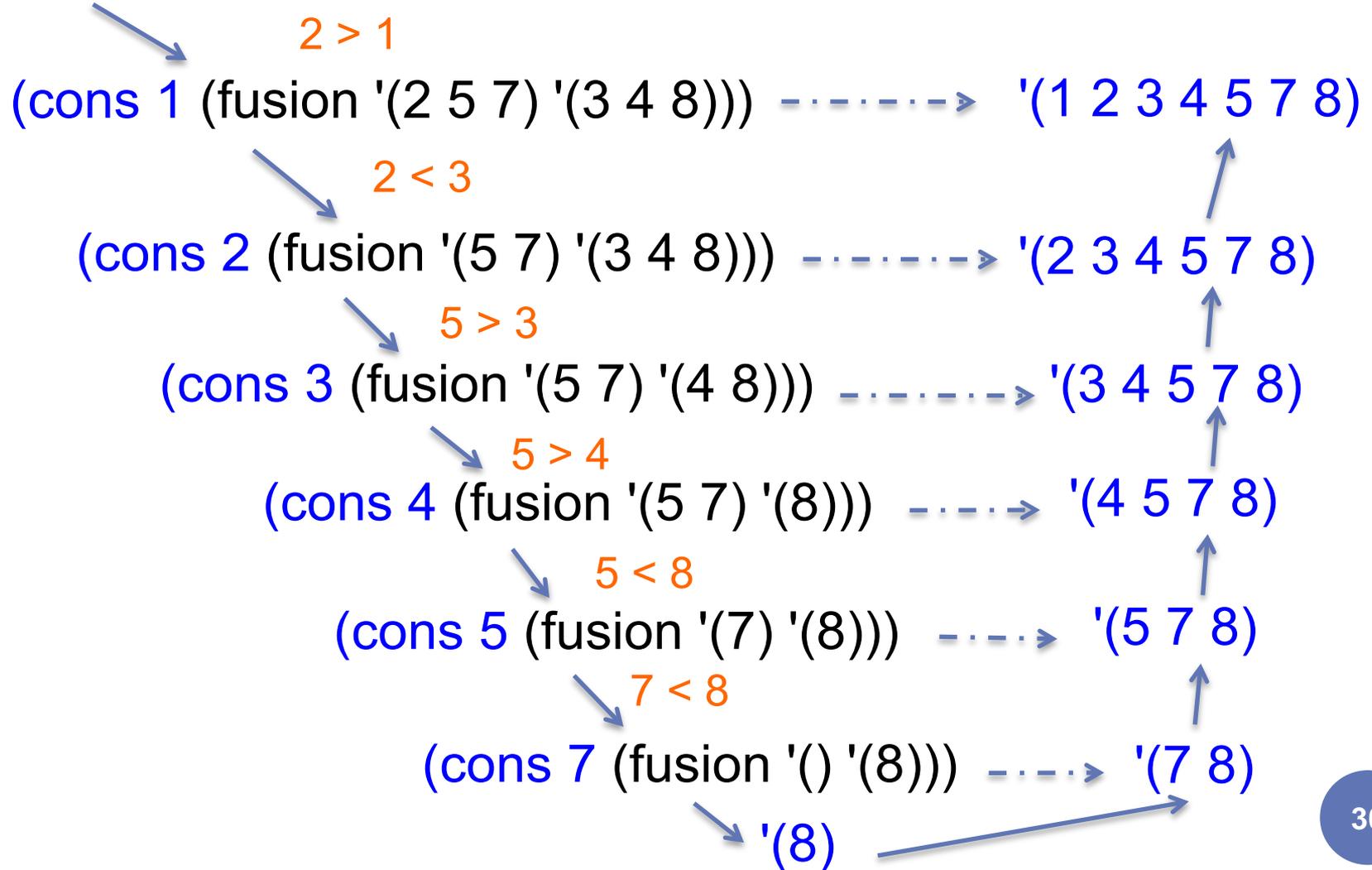


FUSIONNER DEUX LISTES TRIÉES : LA FONCTION

```
(define fusion ; → liste de nb triée
  (lambda (l1 l2) ; listes de nb triées
    (cond ((null? l1) l2)
          ((null? l2) l1)
          ((< (car l1) (car l2))
           (cons (car l1) (fusion (cdr l1) l2)))
          (else
           (cons (car l2) (fusion l1 (cdr l2)))))))
```

FUSIONNER DEUX LISTES TRIÉES : ILLUSTRATION DE LA FONCTION

(fusion '(2 5 7) '(1 3 4 8))



TRI PAR FUSION : LA FONCTION

```
(define tri-fusion ; → liste de nb triée
  (lambda (l) ; liste de nb non vide
    (if (null? (cdr l))
        l
        (let ((r (divise l))) ; r = ( (...) (...) )
          (fusion (tri-fusion (car r))
                  (tri-fusion (cadr r)))))))
```

TRI PAR FUSION : ILLUSTRATION

(tri-fusion '(7 4 9 1))

r1 → (divise '(7 4 9 1)) → ((7 9) (4 1))

(fusion

(tri-fusion '(7 9))

r2 → (divise '(7 9)) → '((7) (9))

(fusion (tri-fusion '(7))

(tri-fusion '(9)))

→ '(7)

→ '(9)

'(7 9)

(tri-fusion '(4 1)))

r3 → (divise '(4 1)) → '((4) (1))

(fusion (tri-fusion '(4))

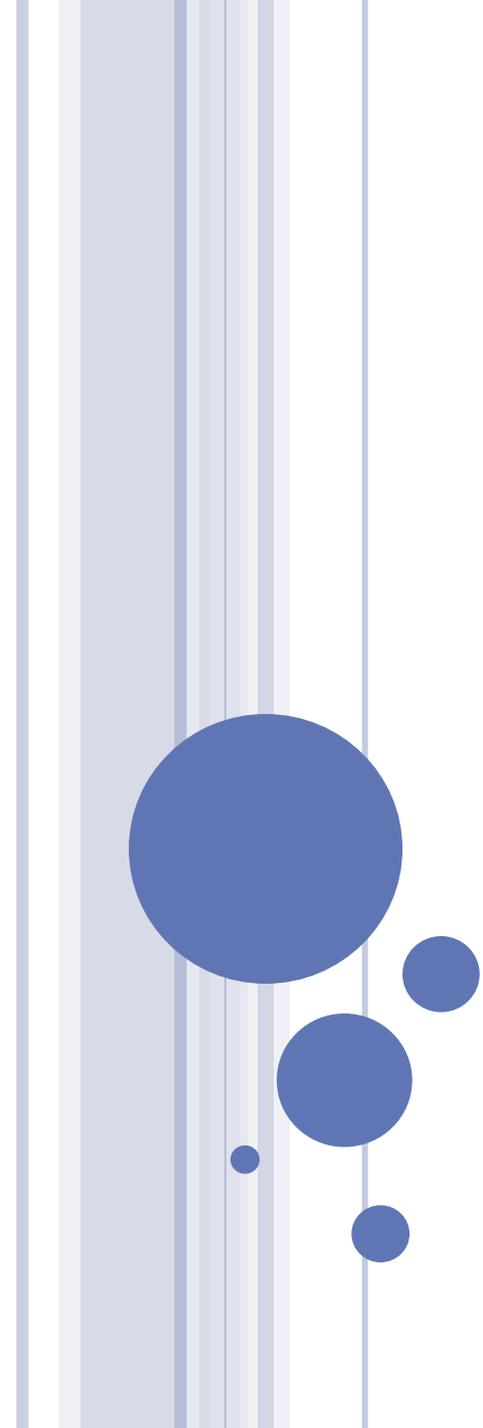
(tri-fusion '(1)))

→ '(4)

→ '(1)

'(1 4)

'(1 4 7 9)



CALCULS EN REMONTANT OU EN DESCENDANT

CALCULS EN REMONTANT OU EN DESCENDANT

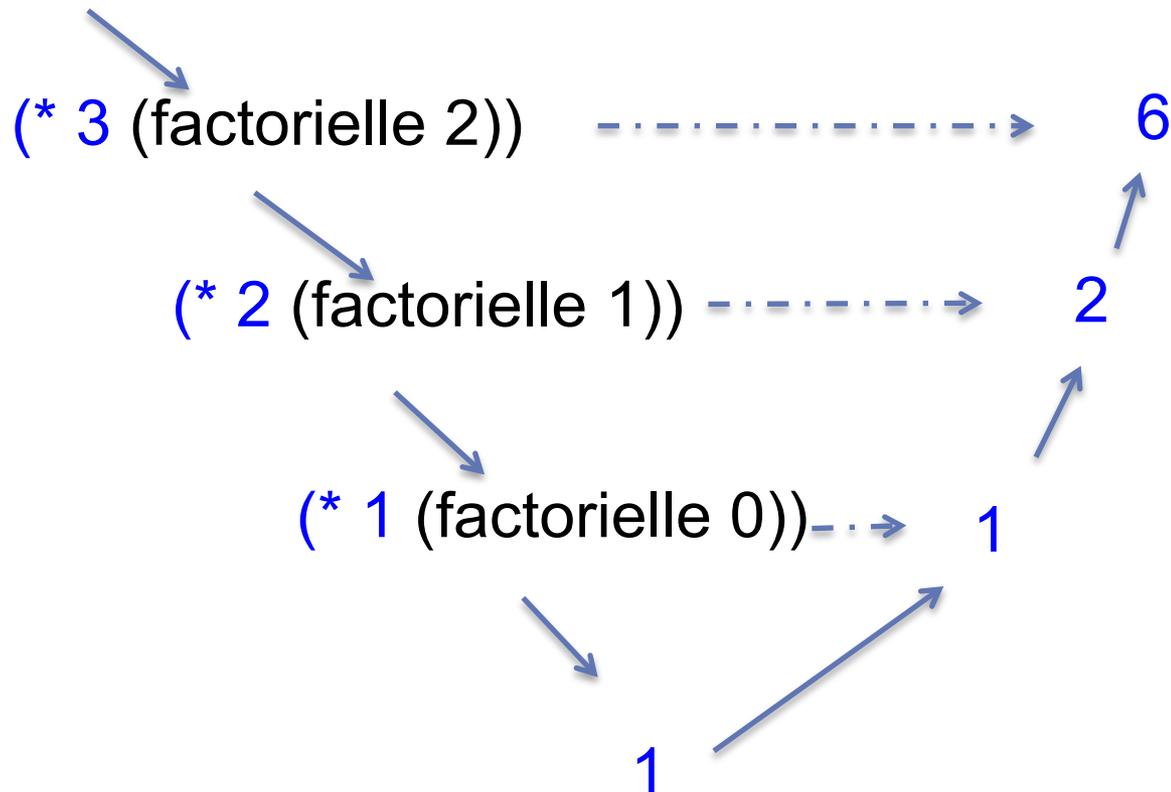
- Jusqu'à présent, nous avons toujours effectué les calculs en remontant des appels récursifs
- Exemple : retour sur la fonction factorielle

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

FONCTION FACTORIELLE : ILLUSTRATION

(factorielle 3)

On remonte pour faire les calculs



EFFECTUER LES CALCULS EN DESCENDANT

(fact 3 **1**) ; n = 3, res = 1 au départ



(fact 2 (* **1** 3)) ; n = 2, res = 3



(fact 1 (* **3** 2)) ; n = 1, res = 6



(fact 0 (* **6** 1)) ; n = 0, res = 6



6

Les calculs effectués
en descendant
sont stockés dans **res**

On renvoie directement
le résultat contenu dans **res**

INTRODUIRE UN PARAMÈTRE SUPPLÉMENTAIRE POUR EFFECTUER LES CALCULS EN DESCENDANT

```
(define factorielle-compteur ; → entier positif  
  (lambda (n) ; n entier positif  
    (fact n 1)))
```

; effectue le calcul de factorielle(n) en utilisant un paramètre
supplémentaire res dans lequel on effectue le calcul

```
(define fact ; → entier positif  
  (lambda (n res) ; entiers positifs  
    (if (= n 0)  
        res  
        (fact (- n 1) (* res n))))))
```

REMARQUES

- La fonction **factorielle-compteur** est celle qui répond à la spécification.
 - Il est indispensable d'écrire une fonction qui répond à la spécification, même si elle ne fait rien d'autre que d'appeler la fonction **fact**.
 - L'utilisateur n'a pas à savoir que nous utilisons un deuxième paramètre.
- La fonction **fact** est celle qui fait effectivement tout le travail.
- On se rapproche d'une solution itérative :

```
res ← 1
TantQue n>0 Faire
  res ← res*n
  n ← n-1
FinTantQue
Afficher res
```

QUEL INTÉRÊT ?

- Simplifier l'écriture des fonctions qui renvoient une liste de 2 résultats ou plus, en introduisant autant de paramètres que de résultats.
- Exemple de la fonction `divise` :

```
(define divise ; -> liste de 2 sous-listes de taille similaires  
  (lambda (l) ; liste d'éléments  
    (div l '() '()))) ; ici on initialise 2 listes vides
```

```
(define div ; -> liste de 2 sous-listes  
  (lambda (l l1 l2) ; 3 listes : l est la donnée,  
                    ; l1 et l2 les résultats qui se construisent  
    (cond  
      ((null? l) (list l1 l2)) ; cas d'arrêt : on renvoie la liste de 2 résultats  
      ((null? (cdr l)) (list (cons (car l) l1) l2))  
      (else (div (cddr l) ; sinon on fait un appel récursif en construisant l1 et l2  
                  (cons (car l) l1)  
                  (cons (cadr l) l2))))))
```

- Remarque : les listes se construisent à l'envers. Ici ce n'est pas gênant. Sinon on peut utiliser la fonction `reverse`.