

TD n°4

Réversivité et tris

1 Réversivité simple

Une fonction (ou une procédure) réversive est une fonction qui s'appelle elle-même. Ainsi, la fonction factorielle peut être définie de manière plus concise à l'aide d'une fonction réversive :

```
import fr.jussieu.script.Deug;

class Fact{

    static int fact_imperative(int n){
        int res = 1;
        for (int i = 1; i <= n ; i++)
            res = res * i;
        return res;
    }

    static int fact_recursive(int n){
        if (n == 0)
            return 1;
        else
            return n * fact_recursive(n-1);
    }

    static int fact_recursive_terminale(int n, int a){
        if (n <= 1)
            return a;
        else
            return fact_recursive_terminale(n-1, n*a);
    }

    public static void main (String[] args){
        int p;
        p = Deug.readInt();
        Deug.println(fact_imperative(p) + " " + fact_recursive(p) + " " +
                     fact_recursive_terminale(p, 1));
    }
}
```

Une fonction récursive f est dite terminale lorsque tout appel récursif est de la forme `return f(...);`; autrement dit, la valeur retournée est directement la valeur obtenue par un appel récursif, sans qu'il n'y ait aucune opération sur cette valeur, c'est le cas de la fonction `fact_recur_sive_terminale`. Ainsi, dans le cas d'une fonction récursive terminale, le dépilement des valeurs de retour est direct, ceci aboutit à une version plus optimisée de la fonction.

Il faut faire attention à ce que la fonction ne boucle pas sur la même valeur, auquel cas le programme ne s'arrêterait jamais, comme dans cet exemple :

```
import fr.jussieu.scrip.t.Deug;

class Stupide{
    static int boucle(int n){
        return boucle(n);
    }

    public static void main (String[] args){
        int p;
        p = boucle(0);
        Deug.println("ce message n'arrivera jamais");
    }
}
```

Pour éviter les appels infinis :

- l'appel récursif doit toujours être fait avec un paramètre de valeur différente que l'appel initial, dans la plupart des cas ce paramètre est plus petit
- il doit toujours y avoir un cas d'arrêt, i.e. sans appel récursif.

Un algorithme récursif est plus lent qu'un algorithme itératif car il y a la gestion des appels de fonctions (empilement et dépilement du contexte).

Exercice 1 *Que fait le programme suivant sur des entrees positives ? Sur des entrees negatives ? Corrigez-le pour qu'il ait un comportement coherent pour toutes les entrees. Dessiner l'arbre des appels pour ce programme si on rentre la valeur 4. Comment progresse la pile des appels recursifs ?*

```
import fr.jussieu.scrip.t.Deug;

class Compteur{

    static void f(int n){
        Deug.print(n + " ");
        if (n!=0)
            f(n-1);
        Deug.print(n + " ");
    }
}
```

```

    public static void main (String[] args) {
        int p = Deug.readInt();
        f(p);
    }
}

```

- Exercice 2**
1. *Ecrire une fonction recursive* `String repete(int n, String s)` *renvoyant la chaîne de caracteres* `s` *repetee* `n` *fois* : `repete(3, "bl a")` *donne* "bl abl abl a".
 2. *Ecrire une fonction* `void pyramide(int n, String s)` *qui écrit sur la premiere ligne, 1 fois la chaîne* `s`, *sur la deuxieme, 2 fois la chaîne* `s`, *et ainsi de suite jusque la derniere ligne, ou il y aura* `n` *fois la chaîne* `s`. *Ainsi* `pyramide(5, "bl a")`; *donnera*
 bl a
 bl abl a
 bl abl abl a
 bl abl abl abl a
 bl abl abl abl abl a
 3. *Quand on lance* `pyramide(n, s)`, *combien y a-t-il d'appels a* `pyramide`, *combien y a-t-il d'appels a* `repete` ? *Pour vous aider a repondre dessiner l'arbre des appels pour* `n = 3`.

Exercice 3 *Ecrire une fonction qui calcule la puissance* n^p , *n et* `p` *etant deux entiers.*

Exercice 4 *Ecrire une fonction qui calcule la valeur* F_n *de la suite de Fibonacci en* `n` :

$$F_0 = 0 \quad F_1 = 1$$

$$F_{n+2} = F_n + F_{n+1} \quad \text{pour } n \geq 0$$

Exercice 5 *La fonction d'Ackermann croît extrêmement rapidement; Ack(4,2) a deja 19829 chiffres, soit bien plus que le nombre d'atomes dans l'univers actuel. Elle s'écrit ainsi :*

$$Ack(0, p) = p + 1$$

$$Ack(n, 0) = Ack(n - 1, 1)$$

$$Ack(n, p) = Ack(n - 1, Ack(n, p - 1))$$

Cette fonction utilise-t-elle des appels in nis? Ecrivez un programme qui calcule Ack(n, p). Dessiner l'arbre des appels pour Ack(2, 2).

2 Récursivité croisée

On parle de récursivité *croisée* lorsque deux fonctions s'appellent l'une l'autre récursivement.

Exercice 6 *Les fonctions suivantes sont censées donner la parité d'un nombre entier : cela sera-t-il le cas pour toutes les valeurs entières positives ?*

```

import fr.jussieu.script.Deug;

class PairImpair{

    static boolean pair (int n){
        if (n == 0)
            return true;
        else
            return impair(n-1);
    }
    static boolean impair (int n){
        if (n == 1)
            return true;
        else
            return pair(n-1);
    }

    public static void main (String[] args){
        int p = Deug.readInt();
        Deug.println("pair ? "+ pair(p) + " impair ? " + impair(p));
    }
}

```

Morale de l'histoire : "Dans les recursions croisées, il vaut mieux que le cas d'arrêt soit le même

- On modifie `compte` de façon à avoir dans `compte[i]` le nombre d'éléments de s ayant une valeur inférieur ou égale à i .
 - On utilise le contenu de `compte` pour construire la suite triée dans un deuxième tableau auxiliaire t en utilisant l'instruction suivante :


```

      pour tout  $i$  allant de  $n$  à 1 par pas de  $-1$  faire :
           $t[\text{compte}[s[i]] - 1] = s[i];$ 
           $\text{compte}[s[i]] = \text{compte}[s[i]] - 1;$ 
      finpour
      
```
 - On recopie la suite triée dans le tableau s .
1. Dérouler l'algorithme de tri par dénombrement sur le tableau :

$$A = [7, 1, 3, 1, 2, 4, 5, 7, 2, 4, 3]$$
 2. Écrire une méthode pour calculer la fréquence des éléments d'une suite de n entiers positifs ayant une valeur inférieure à k .
 3. Écrire une méthode qui effectue le tri par dénombrement d'une suite de n entiers positifs ayant valeur inférieure à k .