

1. Version récursive de l'élevation à la puissance par multiplications successives.

```
Puissance_rec (a, b) {  
Si b = 0 Alors  
    retourner 1;  
retourner (Puissance_rec (a, b-1) * a);  
}
```

2. Calcul de $n!$ (version itérative puis récursive).

```
Factorielle (n) {  
fact <- 1;  
Pour i <- 2 a n Faire  
    fact <- fact * i;  
retourner fact;  
}
```

3. Version récursive du calcul du pgcd.

```
Pgcd_rec (a, b) {  
Si a = b Alors  
    retourner a;  
Si a > b Alors  
    retourner Pgcd_rec (a-b, b);  
Sinon  
    retourner Pgcd_rec (a, b-a);  
}
```

Remarque : problème si un des deux nombres est nul.

4. Calcul du terme u_n de la suite de Fibonacci, définie par :

$$\begin{aligned}u_0 &= 0 \\u_1 &= 1 \\u_{n+1} &= u_n + u_{n-1}\end{aligned}$$

Donner une version itérative et une version récursive.

```

Fibo (n) {
Si n = 0 alors retourner 0;
u_i-1 <- 0;    //u_0
u_i <- 1;      //u_1

Pour i de 2 a n Faire { //Calcul du ie terme de la suite
    terme_suiv <- u_i + u_i-1;
    u_i-1 <- u_i;
    u_i <- terme_suiv;
}
retourner u_i;
}

Fibo_rec (n) {
Si n = 0 Alors retourner 0;
Si n = 1 Alors retourner 1;
retourner (Fibo_rec (n-1) + Fibo_rec (n-2));
}

```

5. Soit l'algorithme du tri rapide donné ci-dessous.

```

def partition (t,g,d):
    m = g + 1
    while m <= d:
        if t[m] < t[g]:
            m = m + 1
        else:
            echange(t,m,d)
            d = d - 1
    echange(t,g,d)
    return d

def tri_rapide (t,g,d):
    if g < d:
        m = partition(t,g,d)
        tri_rapide(t,g,m-1)
        tri_rapide(t,m+1,d)

def tri (t):
    tri_rapide(t,0,len(t)-1)

```

Remarque : `partition` est similaire à Dijkstra avec 2 couleurs

- (a) Faire tourner sur un exemple cet algorithme.
- (b) Expliquer son principe.
- (c) Donner un exemple pour lequel cet algorithme n'est pas efficace.
- (d) Donnez la complexité de cet algorithme.