

1. Version récursive de l'élévation 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 à 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.