

# Algorithmique : Terminaison et correction de boucle

Yves Josse

Lycée Chateaubriand – PCSI 3

Année 2024-2025

# Objectifs et rappels

## Objectifs

- Connaître le moyen de sortir d'une boucle sans la parcourir entièrement.
- Démontrer qu'une boucle se termine.
- Justifier qu'une boucle produit l'effet attendu en utilisant un invariant de boucle.

## Boucle conditionnelle while

```
while condition:  
    bloc_d_instructions
```

## Boucle inconditionnelle for

```
for variable in iterable:  
    bloc_d_instructions
```

# Instruction break

exemple : trouver le plus grand diviseur d'un nombre.

```
n=#affectation de n
```

```
k=n-1
sol=0
while k!=0:
    if n%k==0:
        sol=k
        break
    k=k-1
print(sol)
```

```
n=#affectation de n
```

```
sol=0
for k in range(n-1,0,-1):
    if n%k==0:
        sol=k
        break
print(sol)
```

## Remarque

- La commande `break` interrompt la boucle. Dans une fonction la commande `return` est équivalente.

## Exercice

Pour montrer qu'un entier  $n$  est premier, on parcourt les entiers entre 2 et  $\sqrt{n}$ . Écrire un programme qui détermine si  $n$  est premier. On utilisera la variable booléenne `premier` et la fonction `sqrt` du module `math` (`import math as m`).

# Le variant de boucle

## Théorème

Toute suite à valeurs entières positives, strictement décroissante, ne peut prendre qu'un nombre fini de valeurs.

## Définition du variant de boucle

Un variant de boucle est une expression prenant des valeurs entières et positives et qui décroît strictement à chaque passage dans la boucle. Il montre ainsi qu'une boucle finit par s'arrêter.

Exemple 1

```
n=10
while n>=0:
    print("Demat")
    n=n-1
```

n est un variant de boucle

Exemple 2

```
n=0
while n<=10:
    print("Demat")
    n=n+1
```

10-n est un variant de boucle

Exemple 3

```
def pgcd(a,b):
    while b!=0:
        a,b=b,a%b
    return a
```

b est un variant de boucle

# Correction d'une boucle : Invariant de boucle – Principe

| Algo 1  | Algo 2   | Algo 3   |
|---|--|--|
| <pre>compteur =1 produit=a Tant que compteur &lt;=b     produit =produit+a     compteur=compteur+1 Fin Tant que Retourner produit</pre> | <pre>compteur =1 produit=0 Tant que compteur &lt;b     produit =produit+a     compteur=compteur+1 Fin Tant que Retourner produit</pre> | <pre>compteur=0 produit=0 Tant que compteur&lt;b     produit =produit+a     compteur=compteur+1 Fin Tant que Retourner produit</pre> |

## Invariant de boucle

Pour une boucle un invariant de boucle est :

- une propriété (ou un ensemble de propriétés) qui est vraie avant l'entrée dans la boucle et qui reste vraie après chaque passage dans la boucle.
- cette propriété reste inchangée à la sortie de la boucle.

## Vérification des algorithmes

Montrer que la propriété  $\text{produit}_k = k * a$  est un invariant de boucle pour la fonction produit et déterminer l'algorithme correct.

# Exercices d'application

## 1 Factorielle

```
def factorielle(n):  
    i,fact=1,1  
    while i<=n:  
        fact=fact*i  
        i=i+1  
    return fact
```

Soit  $\text{fact}_0 = 1$  la valeur initiale de  $\text{fact}$  et  $\text{fact}_k = k!$  avec  $k \in \llbracket 1; n \rrbracket$ . Montrer que  $\text{fact}_k$  est un invariant de boucle.

## 2 Fonction inconnue 1

```
def finconnue(a,b):  
    q=0  
    while a>=b:  
        a=a-b  
        q=q+1  
    return(q,a)
```

- 1 Prouver la terminaison du programme. Pour cela on cherchera un variant de boucle.
- 2 Montrer que l'expression :  $q_k b_k + a_k = a_i$  est un invariant de boucle où  $k \in \mathbb{N}$  et  $a_i$  la valeur initiale de  $a$ .

## 3 Fonction inconnue 2

```
def fonction(n):  
    r,i=2,0  
    while i<n:  
        r=r*r  
        i=i+1  
    return r
```

- 1 Donner une preuve formelle de terminaison de cette fonction.
- 2 Soit  $r_0 = 2$  et  $\forall k \in \llbracket 1; n \rrbracket, r_k = 2^{2^k}$ .  
Montrer que  $r_k$  est un invariant de boucle.

# Exercice de synthèse : Exponentiation rapide

On souhaite calculer la puissance entière d'un nombre réel.

- 1 Écrire une fonction `puiss` qui admet comme argument un nombre réel  $x$ , un entier strictement positif  $n$  et qui retourne  $x^n$  en utilisant exponentiation « naïve » c'est-à-dire en multipliant  $n$  fois par lui-même  $x$ .
- 2 Écrire une fonction `puiss_rec` en utilisant un programme récursif.
- 3 Démontrer la terminaison de la fonction `puiss_rec`.
- 4 Démontrer la correction de la fonction `puiss_rec`.
- 5 Évaluer la complexité de la fonction `puiss_rec`. On pourra considérer que l'entier  $n$  est une puissance de 2.
- 6 On souhaite améliorer la complexité de la fonction `puiss_rec` en utilisant les propriétés :  $x^0 = 1$ ,  $x^{2^p} = (x^{2^{p-1}})^2$  et  $x^{2^{p+1}} = x(x^{2^p})^2$ . Évaluer la complexité de la fonction ci-dessous.

```
def puiss_rapide(x,n):  
    if n==0:  
        return 1  
    elif n%2==0:  
        return puiss_rapide(x,n//2)**2  
    else:  
        return x*puiss_rapide(x,(n-1)//2)**2
```

- 7 Écrire une fonction `puiss_rapide2` permettant d'optimiser la fonction `puiss_rapide` avec un seul appel de la fonction récursive dans le corps de la fonction. Évaluer la complexité de la fonction `puiss_rapide2`