Introduction à la programmation concurrente

Programmation Concurrente en Python Quelques notions sur les activités parallèles

> Alexander Saidi ECL - LIRIS - CPE

> > Nov 2020



Nécessité de la programmation Concurrente liens avec le Big-Data

- Dans quels cas utiliser la programmation parallèle?
 - Des applications où il y a de la concurrence d'activités (e.g. schéma *Prod / Conso /* Client-serveur)
 - Activités décomposables en tâches (quasi) indépendantes (traitement d'images / texte / signal, calculs divers e.g. Pl, Fib, MCL, ...)
 - Des applications où les E/S ne doivent pas être bloquantes
 - → serveurs, requêtes sur sites , relevée de capteurs, ...



- Notions: Multi tâches vs. mono tache
- La programmation parallèle réalisée par :
 - Processus et / ou
 - o Threads
- Tout application (programme) lancée coûte 1 processus.
 - → Choix entre threads et processus (cas Python)
- Liens avec l'embarqué, temps réel, ...
- Formalisation :

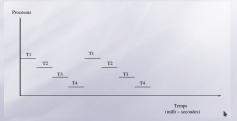
l'algèbre des tâches et l'indépendance des activités.



Introduction (suite)

C'était comment (Monoprocesseur / Mono corps)?

Gestion multi-tâches sur un processeur (le pseudo parallélisme)



- Il peut y avoir différentes stratégies d'allocation du temps.
 - > Ordonnancements divers (CPU, mémoire, Disgues, autres ressources)



Quelques exemples introductifs

- Somme des des éléments d'un tableau
- Calcule de la valeur approchée de π
- Schéma client-serveur simplifié (opérations arith)
- Exemple avec pipe(): "ps -ef | wc -l"



Un exemple : somme Plle d'un tableau

Somme des éléments d'un tableau

Version parallèle (reprise pour une comparaison plus loin).

La fonction qui réalise la somme d'une tranche du tableau :

```
import os
import multiprocessing as mp # pour Value

def somme(num_process, Val, tableau):
    print("Je suis le fils num ", num_process, "et je fais la somme du tableau ", tableau )
    S_local=0
    for i in range(len(tableau)):
        S_local += tableau[i]
    Val.value += S_local
```

- Cette fonction fait la somme des éléments du paramètre tableau.
- Pour communiquer ses résultats, elle verse "sa" somme dans Val
- Quel est le problème ?
 - → transmission d'un résultats? "return"?



Un exemple : somme Plle d'un tableau (suite)

- La fonction principale crée un fils pour "sommer" ¹/₂ du tableau
 - → Elle-même fait l'autre moitié (car elle coûte un processus!)

```
# importations déjà faites
if name == " main ":
  taille = 11
  tableau = [1 for i in range(taille)]
  somme totale = mp. Value('i', 0)
  id fils = os.fork()
  if not id fils: # Je suis le fils
     somme(1, somme totale, tableau[:taille // 2])
  else : # Le père fais l'autre moitié
     somme(0, somme totale, tableau[taille // 2:])
     os.wait()
     print("La somme totale du tableau est ", somme totale.value)
TRACE:
Je suis le fils num 0 et je fais la somme du tableau [1, 1, 1, 1, 1, 1]
Je suis le fils num 1 et le fais la somme du tableau [1, 1, 1, 1, 1]
La somme totale du tableau est 11
```



Comparaison avec la version séquentielle

- Où est le gain (vs. une version séquentiel)?
- Comparaison du temps moyen en fonction du nombre de processus



FIGURE 1 — movennes des temps sur 50 itérations sur un Intel-17

□ Le gain est assez important pour ce calcul O(N).

→ Le gain sera moins fort pour des complexités supérieures.



Comparaison avec la version séquentielle (suite)

Quelques remarques sur l'exemple somme :

- On peut généraliser en créant plusieurs processus avec un tableau de taille très grande
- Chaque *processus* calcule sa "part" dans la variable somme locale puis verse ce résultat dans la variable globale somme_globale.
- La fonction main attend la fin de chaque fils avec wait. Sans wait(), main se termine avant que les threads aient fait leur travail.
 - → La Somme totale sera alors erronée.



Comparaison avec la version séquentielle (suite)

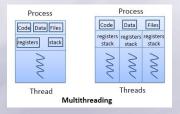
- Il y a un risque (faible mais non nul) que les processus se marchent sur les pieds lors la manipulation de somme globale.
 - → Différentes solutions : exclusion mutuelle, Pipe, ...



GIL

A propos des "threads" sous Python

- Cas particulier de Python (GIL : Global Interpreter Lock)
- Threads sont utiles dans "quelques" de cas!



- Les threads sont plus réactifs
- Le partage des ressources est plus simple



Somme avec array et Pipe

On revisite l'exemple somme :

- Le main crée deux fils
- Utilisation de "array" (ne pas confondre avec "mp.Array")
- Résultats transmis via un "Pipe"

```
import os. arrav
import multiprocessing as mp # pour Value, Pipe
# La fonction des fils
def somme(num process, table, debut, fin inclue, entree pere Write, entree fils Read):
  print("Je suis le fils num ", num process, "et je fais la somme du tableau ", tableau[debut: fin inclue])
  S local=0
  for i in range(debut, fin inclue):
     S local += tableau[i]
  entree pere Write.send(S local)
                                        # «— Chaque fils transmet son résultat
```



Somme avec array et Pipe (suite)

• Le main

```
if name == " main ":
  taille = 1000
  tableau = [i for i in range(taille)]
  entree pere Write, entree fils Read=mp.Pipe() # «- W/R des pipes
  id fils1 = os.fork()
  if not id fils1: # Je suis le fils1
     somme(1, tableau, 0, taille // 2, entree pere Write, entree fils Read)
     os. exit(0)
  else: # Le père
     id fils2 = os.fork()
     if not id fils2: # Je suis le fils2
       somme(2, tableau, taille // 2, taille,entree pere Write, entree fils Read) # taille//2 car on commence à 0
       os. exit(0)
  # Le fils revient pas ici
  moitie1=entree fils Read.recv() # «- Le père recoit les résultats
  moitie2=entree fils Read.recv()
  #os.wait() <<-- NO MORE NEEDED! why?
  print("La somme totale du tableau est ", moitie1+moitie2)
  print(f"LE pere vérifie que la somme doit être {sum(tableau)}") # «— Vérification
```



Somme avec array et Pipe (suite)

• Trace : test avec un tableau de 10 puis 10⁶ éléments.

```
.....
```

TRACE:

Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau [0, 1, 2, 3, 4] Je suis le fils num 2 et je fais la somme du tableau [5, 6, 7, 8, 9] le fils num 1, envoie par send 10 le fils num 2, envoie par send 35 La somme totale du tableau est 45 LE pere vérifie que la somme doit être 45

Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau bcp d'éléments... le fils num 1, envoie par send 124750 le fils num 2, envoie par send 374750 La somme totale du tableau est 499500 LE pere vérifie que la somme doit être 499500



Exemple 2 : valeur de π

- Un autre ex. de tâches décomposables : Méthode arc-tangente :
- On peut calculer une valeur approchée de PI par la méthode suivante:

$$\pi \approx \int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx$$

$$\pi pprox \int_0^1 rac{4}{1+x^2} dx$$
 ou la version discrète $\pi pprox 1/n \sum_{i=1}^n rac{4}{1+x_i^2}$

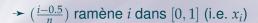
où l'intervalle [0,1] est divisé en n partitions (bâton) égales.

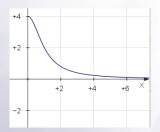




N.B.: pour que la somme des bâtons soit plus proche de l'aire sous la courbe, considérons le milieu des bâtons :

$$\sum_{1}^{n} \frac{4}{1+x_{i}^{2}} \approx \sum_{i=1}^{n} \frac{4}{1+(\frac{i-0.5}{n})^{2}}$$
$$= \sum_{i=0}^{n-1} \frac{4}{1+(\frac{i+0.5}{n})^{2}}$$







La version séquentielle :

```
# Calcul de PI par Arctq
import multiprocessing as mp
import random, time
from math import *
def arc tangente(n):
  pi = 0
  for i in range(n):
     pi += 4/(1+((i+0.5)/n)**2)
  return (1/n)*pi
if name == " main ":
  nb total iteration = 1000000 # Nombre d'essai pour l'estimation
  start time = time.time()
  result = arc_tangente(nb_total_iteration)
  print("Valeur estimée Pi par la méthode Tangente : ", result)
  print("Temps d'execution séquentielle : ", time.time() – start time)
```



Démarche pur la version parallèle :

- On décide de "faire faire" ce travail par k processus
- Chacun fera "sa part" (dans une variable locale); le père additionnera ces sommes partielles dans une variable visible par tous pour obtenir l'aire sous la courbe.
- La tâche (la fonction) de chaque processus est (ici) identique.

Pas de variable "globale" au sens habituel; chacun est chez soi.

Comment les processus transmettent leurs résultats?

- → Pourquoi "return" ne fonctionne pas ? "return" s'addresse ici au système d'exp.
- → Utiliser un moyen de communication (IPC+synchro)



Principe:

Fonction d'un processus (1 travailleur) :

La tache de chaque Thread No i=1..k:

somme locale = 0.0

verser dans la somme locale l'aire des battons propres à ce processus

Avant de finir, verser la somme locale dans la Somme globale

Le travail du chef (main):

Définir le nombre N de bâtons : soit 10^6

Définir le nombre k de processus : soit 5 Somme globale = 0.0 (le résultat des calculs)

Créer les k processus et assigner à chacun un No (1..k) et sa "part" Les lancer (conséquence de la création) = faire appeler la fonction ci-dessus

Attendre qu'ils finissent tous

Récupérer et afficher la Somme globale



- N.B. : à propos du découpage en intervalles (ici entrelacé)
 - Pour que la collaboration ait un sens :
 - \rightarrow Au lieu de demander à chacun de calculer π (toute l'aire)
 - \rightarrow On lui demande de calculer $\frac{\pi}{\nu}$

Le code d'un processus :

```
def calculer une part de PI arc tangente(my num, nb iter, nb processus, integrale):
  ma part de pi = 0.0
  for i in range(0,nb iter,nb processus):
    ma part de pi += 4/(1+((i+0.5)/nb iter)**2)
```

Je verse ma part dans la variable partagée integrale.value += (1/nb iter)*ma part de pi



Le code du "chef":

```
import multiprocessing as mp
import random, time, os
if name == " main ":
  nb processus=8
                           # Nombre travailleurs
  nb total iteration = 1000000 # Nombre total d'essai pour l'estimation
  integrale = mp. Value('f', 0.0)
  start time = time.time()
  tab pid=[0 for i in range(nb processus)]
  for i in range(nb processus):
     tab pid[i]=os.fork()
     if tab pid[i] == 0:
       calculer une part de PI arc tangente(i+1, nb total iteration // nb processus,nb processus,integrale)
       os. exit(0)
     else : pass # le père
  for i in range(nb processus): , = os.waitpid(tab pid[i], 0) # OU os.wait()
  print("Valeur estimée Pi par la méthode Tangente : ", integrale.value)
  print("Temps d'execution : ", time.time() - start time)
```



Trace avec différents nombres de processus

```
.....
Valeur estimée Pi par la méthode Tangente : 3.141648769378662
1 processus: Temps d'execution: 0.7277581691741943
2 processus: Temps d'execution: 0.19691705703735352
4 processus: Temps d'execution: 0.09310531616210938
8 processus: Temps d'execution: 0.03893399238586426
```

Sur un Intel I7, les calculs sont ici (env.) > 10 fois + rapides qu'avec un seul processus.



Question du nombre de processus disponibles dans votre PC :

```
>>> import psutil
>>> try:
    print(psutil.cpu count())
... except :
     pass
...
8
>>>
```



- Toujours faire attention aux variables globales modifiées par les processus (voir + loin).
 - → Ressource unique + accès concurrent (en W/R) : PROTÉGEZ!
 - → Parallèle de mauvais goût (mais efficace) : un slot du W.C. ouvert à tout vent!



Différentes mesures du temps

Voir aussi la documentation: https://docs.python.org/3/library/time.html

time.time(): en secondes

>>> import time

```
>>> import time
>>> time.time()
                  #return seconds from epoch
1261367718 971009
```

• time.time ns(): en nano secondes

```
>>> time.time ns()
1530228533161016309
>>> time.time ns() / (10 ** 9) # convertion vers seconds
1530228544 0792289
```



Echange avec pipe

L'exemple suivant montre l'utilisation de fork(), pipe() anonymes,

- Le travail du fils :
 - o II attend un message du père contenant une opération (p. ex. 2+3);
 - o Il réalise l'opération et transmet le résultat au père via un pipe.

```
import time.os.random
def fils calculette(rpipe commande, wpipe reponse):
  print('Bonjour du Fils', os.getpid())
  while True
     cmd = os.read(rpipe commande, 32)
     print("Le fils a recu ", cmd)
     res=eval(cmd)
     print("Dans fils, le résultat =", res)
     os.write(wpipe reponse, str(res).encode())
     print("Le fils a envoyé", res)
     time.sleep(1)
  os. exit(0)
```



Echange avec pipe (suite)

- Le père :
 - o Prépare une opération arithmétique (p. ex. 2+3); la transmet au fils
 - o Récupère le résultat sur un pipe.

```
def parent():
  rpipe reponse, wpipe reponse = os.pipe()
  rpipe commande, wpipe commande = os.pipe()
  pid = os.fork()
  if pid == 0:
    fils calculette(rpipe commande, wpipe reponse)
    assert False, 'fork du fils n a pas marché!' # Si échec, on affiche un message
  else:
    # On ferme les "portes" non utilisées
    os.close(wpipe reponse)
    os.close(rpipe commande)
```



```
# ../..
     while True
       # Le pere envoie au fils un calcul aléatoire à faire et récupère le résultat
       opd1 = random.randint(1,10)
       opd2 = random.randint(1.10)
       operateur=random.choice(['+', '-', '*', '/'])
       str commande = str(opd1) + operateur + str(opd2)
       os.write(wpipe commande, str commande.encode())
       print("Le père va demander à faire : ", str commande)
       res = os.read(rpipe reponse, 32)
       print("Le Pere a recu ", res)
       print('-' * 60)
       time.sleep(1)
if name == " main ":
  parent()
```



Echange avec pipe (suite)

Trace :

Le père va demander à faire: 5/9 Bonjour du Fils 12851 Le fils a recu 5/9 Dans fils, le résultat = 0.55555555555556 Le fils a envoyé 0.55555555555556 Le Pere a recu 0.55555555555556

Le père va demander à faire : 5/2 Le fils a recu 5/2

Dans fils, le résultat = 2.5 Le fils a envoyé 2.5 Le Pere a recu 2.5

Le père va demander à faire: 8 .6

Le fils a recu 8x6 Dans fils, le résultat = 48 Le fils a envoyé 48 Le Pere a recu 48





Exemple Pipe nommé + execlp

- On reprend le même exercice
- L'exemple suivant illustre l'utilisation de execlp() avec fork()
- On n'utilise plus un pipe anonyme (execlp() nous en empêche)
 - → Qui fait execlp() quitte le code!
 - → On utilisera un pipe nommé.
 - → Autres solutions compliquées possibles
- Comme pour l'exemple précédent :
 - Un processus envoie des calculs sur un pipe (nommé)
 - La calculatrice effectue l'opération et renvoie le résultat.
- Bien noter les ouvertures des pipe (par open())
- Syntaxe un peu "pénible"! On fera mieux après!



Le code du demandeur des opérations :

```
import os, time, sys,random
fifoname1 = '/tmp/pipefifo1'
fifoname2 = '/tmp/pipefifo2'
def Chef( ):
  pipe operation = os.open(fifoname1, os.O WRONLY) # ouvrir le fifo comme un fd
  pipe res = open(fifoname2, 'r') # ouvrir fifo comme un objet stdio
  for i in range(10):
     # Le pere envoie au fils un calcul aléatoire à faire et récupère le résultat
     opd1 = random.randint(1.10)
     opd2 = random.randint(1,10)
     operateur=random.choice(['+', '-', '*', '/'])
     str commande = str(opd1) + operateur + str(opd2)+"\n" # II faut RC
     print("Le chef envoie ", str commande)
     os.write(pipe operation, str commande.encode())
     # On lit le résultat
     line = pipe res.readline()[:-1]
                                         # bloquant isg'à l'arrivée de data
     print("Le chef a lu ", line)
     time.sleep(1)
```



Exemple Pipe nommé + execlp (suite)

```
if name == ' main ':
  if not os.path.exists(fifoname1):
     os.mkfifo(fifoname1)
                                      # creation
  if not os.path.exists(fifoname2):
     os.mkfifo(fifoname2)
  if os.fork() == 0:
     os.execlp("/usr/bin/python3.8", "python", 'pipe-nomme-fils.py',fifoname1.fifoname2)
  Chef()
```



Exemple Pipe nommé + execlp (suite)

• Le code de l'opérateur : pipe-nomme-fils.py activé par execlp() :

```
import os, time, sys, random
def calculette( ):
   pipe operation = open(fifoname1, 'r') # <<-- ouvrir fifo comme un objet stdio
   pipe resultat = os.open(fifoname2, os.O WRONLY) # <<-- ouvrir le fifo comme un fd
  for i in range(10):
     line = pipe operation.readline( )[:-1] # bloquant isq'à l'arrivée de data
     print('calculette %d a recu "%s"' % (os.getpid(), line))
     res=eval(line)
     print("res = ", res)
     os.write(pipe resultat, (str(res)+"\n").encode())
     print("La calculette a envoyé ", str(res).encode())
     time.sleep(1)
if name == ' main ':
  fifoname1 = sys.argv[1]
  fifoname2 = sys.argy[2]
  if not os.path.exists(fifoname1):
     os.mkfifo(fifoname1)
                                      # creation
  if not os.path.exists(fifoname2):
     os.mkfifo(fifoname2)
  calculette()
```



Exemple Pipe nommé + execlp (suite)

Trace

Le chef envoie 3*5

```
calculette 24735 a recu "3*5"
res = 15
La calculette a envové b'15'
Le chef a lu 15
Le chef envoie 2*1
calculette 24735 a recu "2*1"
res = 2
La calculette a envoyé b'2'
Le chef a lu 2
Le chef envoie 7-8
calculette 24735 a recu "7-8"
res = -1
La calculette a envoyé b'-1'
Le chef a lu -1
Le chef envoie 7-7
```



Exemple pipe avec Linux

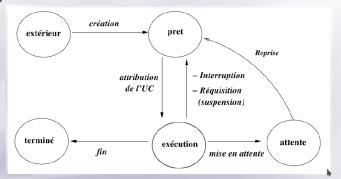
- L'exemple suivant réalise la commande Linux "ps -ef | wc -l"
- A exécuter dans un terminal.

```
import os
if name == " main ":
  STDIN. STDOUT = 0.1
  pipein, pipeout = os.pipe()
  if os.fork(): # Le père
    # parent
    os.close(pipeout)
    os.dup2(pipein, STDIN)
    os.execlp('wc', '-l')
  else: # Le fils
    os.close(pipein)
    os.dup2(pipeout, STDOUT)
    # Ex : pour éxécuter "gcc -c fic.c", écrire : os.execvp('gcc', 'gcc -c fic.c'.split())
    os.execvp('ps', ['ps'])
#TRACE: 371 4690 49750
```



Etats d'un processus

Simplifié





Accès concurrent à une ressource

(I) Déménager sans synchro : pas possible!



- (II) Un exemple classique : les **5-** Φ pensent / mangent / pensent / mangent / ...
- Pour manger, un philosophe a besoin de 2 fourchettes placées sur les deux côtés de son assiette.
 - \rightarrow P. ex., ϕ_2 aura besoin de f_2 et de f_3 pour manger.
- Une mauvaise gestion des fourchettes conduira à affamer un ou plusieurs philosophes,
- (III) Places de parking, Mme. PiPi!





Accès concurrent à une ressource (suite)

Pour illustrer le propos : les variables qui se marchent sur les pieds:

Ex.: 2 processus incrémentent concurremment une variable globale.

- Qu'a-t-on à la fin dans cette variable ?
- Bien remarquer les valeurs affichées par les processus.
- Le code de l'incrémentation (simple) :

```
import multiprocessing as mp
import os
# Incrémentation sans protéger la variable partagée (non protégée)
def count1 on se marche sur les pieds(nb iterations):
  global variable partagee
  for i in range(nb iterations):
     variable partagee.value += 1
  os. exit(0)
```



Accès concurrent à une ressource (suite)

• Le main :

```
if name == ' main ':
  nb iterations = 10000
  variable partagee = mp. Value('i',0) # La variable partagée : un entier initialisé à 0
  print("la variable partagee AVANT les incrémentations : ", variable partagee value)
  # On crée 2 process
  id1=os.fork()
  if id1 == 0 · # le fils No 1
     count1 on se marche sur les pieds(nb iterations)
  else: # Le père
     id2 = os.fork()
     if id2 == 0 \cdot # le fils No 2
       count1 on se marche sur les pieds(nb iterations)
  # On attend la fin des fils
  pid, status = os.waitpid(id1, 0); print(pid, status)
  pid, status = os.waitpid(id2, 0); ; print(pid, status)
  print("la variable partagee APRES les incrémentations %d (attendu %d) "% (variable partagee value,
  nb iterations +2))
```



Accès concurrent à une ressource (suite)

• Une trace (plusieurs exécutions) :

```
OQ traces

la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10278 (attendu 20000)
la valeur de variable partagee APRES les incrémentations 10521 (attendu 20000)
la valeur de variable partagee APRES les incrémentations 12067 (attendu 20000)
la valeur de variable partagee APRES les incrémentations 10669 (attendu 20000)
la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10282 (attendu 20000)
```

• Cause : voir plus loin l'anatomie d'une instruction d'incrémentation.



Explications

Pourquoi les incrémentations n'ont pas toutes lieu?

il faut observer les endroits (instructions machines) où cette incrémentation peut être interrompue.

Exemple : soit une simple fonction d'incrémentation d'une variable x et la traduction (en byte-code ou pseudo-assembleur) de x = x + 1.

```
def incremeter(x):
  x = x + 1
```

Puis

```
import dis
              # pour voir les détails
```

dis.dis(incremeter)

On obtient:



Explications (suite)

```
LOAD FAST
                         0(x)
                                   # x est à un décalage de 0 p/r au début de la zone des variables
    LOAD CONST
                                     # charger la constate 1
                         1 (1)
    BINARY ADD
                                  # additionner
     STORE FAST
                         0(x)
                                    # stocker le résultat dans x
# Epiloque: préparer en renvoyer None (Une fonction Python renvoie tjs qq chose!)
     LOAD CONST
                           0 (None)
     RETURN VALUE
```

Le processus qui exécute ces instructions peut être interrompu à la fin de chacune.

Anatomie d'une incrémentation...

Si nous ne voulons pas être interrompu pendant cette incrémentation, on devrait considérer l'incrémentation (x = x + 1) comme une action critique (sensible).

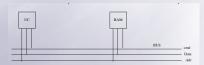
• On appellera cela une section critique.



Anatomie d'une instruction

- Granulité d'activité d'un système (via "processus" / "tache", ...)
- Un exemple intuitif : qu'est-ce qui se passe lors de l'exécution de $N \leftarrow N + 1$ sur une machine basique (à Accumulateur)?
- L'instruction est décomposée en (psoeudo-) Assembleur :

```
Load N. R1
Add R1, #1
Store R1, N
```





Anatomie d'une instruction (suite)

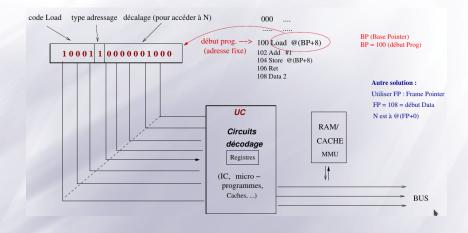
Exemple: cadencement de 'Load N':

- o L'UC demande le Bus, dépose 1 cmd "Read RAM", Dépose @N,
- o MMU : reçoit demande Read, récupère @N, dépose N sur le Bus Data
- o L'UC récupère (après k cycles) ...
- Ces mécanismes sont à la disposition du SE (ce n'est pas lui qui s'en charge).
- Comment organiser les tâches plus compliquées?
 - o Ne pas faire attendre l'UC (sauf dans les mono tâches).
 - o **Signal** et interruption (*Ready*, *Done*, ..) vs. **cycle** et top d'Horloge.
- Notions: Interruptions, Réquisition de Ressources (BUS), Priorité, ...

Comprendre : le décodage d'une instruction (*Load*) chargée dans le registre d'instruction de l'UC d'une machine à accumulateur (Z80!)



Anatomie d'une instruction (suite)





Passage à "multiprocessing"

• Au fait : à travers les exemples suivants



Solutions

Comment faire ?:

on protège la SC qui est la zone où il y a un risque de perturbation (d'interruption). Les modifications à apporter sont en gras et de plus grande taille.

```
import multiprocessing as mp
# Incrémentation avec protection de la variable partagée
def count2 on protege la section critique(nb iterations):
   """ Chacun incrémente dans la section protégée """
  for i in range(nb iterations):
     verrou.acquire()
     variable partagee.value += 1
     verrou.release()
```

Le reste du code :



Solutions (suite)

```
#---- PARTIE principale (le point d'entrée de cet exemple -----
# On recommence avec la version protégée par un verrou
if name == ' main ':
  nb iterations = 5000
  # La variable partagée
  variable partagee = mp. Value('i'.0) # ce sera un entier
  verrou=mp.Lock()
  print("la valeur de variable partagee AVANT les incrémentations : ", variable partagee, value)
  # On crée 2 process
  pid1=mp.Process(target=count2 on protege la section critique, args=(nb iterations,)); pid1.start()
  pid2=mp.Process(target=count2 on protege la section critique, args=(nb iterations,)); pid2.start()
  pid1.join(); pid2.join()
  print("la valeur de variable partagee APRES les incrémentations %d (attendu %d): " %
(variable partagee.value,nb iterations *2))
```

Trace : on teste plusieurs fois!



Solutions (suite)

```
la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0
la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10000 (attendu 10000):
la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0
la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10000 (attendu 10000):
...
```

- → Le code et Lock (verrou équivalent à un sémaphore binaire)
- → Possible : RLock() (un Lock Ré-entrant = Récursif)

With-Statement-Context Manager : il est possible de simplifier la fonction ci-dessus

```
def count2_on_protege_la_section_critique(nb_iterations):
""" Chacun écrit dans la section protégée """
global variable_partagee; global verrou
for i in range(nb_iterations):
verrou.acquire()
variable_partagee.value += 1
verrou.release()
```



Noter With-Statement-Context Manager: gestionnaire des expressions with xxx)

```
def count2 on protege la section critique(nb iterations):
  """ Chacun écrit dans la section protégée """
  global variable partagee; global verrou
  for i in range(nb iterations):
     with verrou:
          variable partagee.value += 1
```

L'intérêt : écrire moins de choses, ne pas risquer d'oublier *release()*

→ danger de DeadLock.



Solution avec un sémaphore

- Un *Lock* est un **sémaphore** avec un seul jeton (sémaphore *binaire*).
- Les sémaphores généralisent la notion de verrou
 - → On peut fixer le nombre de jetons à une valeur quelconque
 - → y compris 0 (appelé sémaphore privé).
 - → déclaré par S=multiprocessing.Semaphore(0)
 - → la tâche qui exécute S.release() n'est en général pas celle qui exécute S.acquire().
- Les primitives d'accès : release() et acquire()
 - → les mêmes que pour un verrou Lock.
- Ci-dessous, le code du même exemple d'incrémentation avec un sémaphore.



On en profite pour passer à multiprocessing!

```
import multiprocessing as mp
variable partagee = mp. Value('i', 0) # ce sera un entier initialisé à 0
verrou = mp.Semaphore() # Val init=1
def count2 SC sem(nb iterations):
   """ Chacun écrit à son rythme (non protégée)"""
  global variable partagee
  for i in range(nb iterations):
     with verrou:
       variable partagee.value += 1
```



Solution avec un sémaphore (suite)

```
if name == " main ":
  # if name == ' main ':
  nb iterations = 5000
  # La variable partagée : placée hors cette fonction (sinon, la passr en param)
  # variable partagee = mp. Value('i',0) # ce sera un entier initialisé à 0
  print("la valeur de variable partagee AVANT les incrémentations : ".
      variable partagee.value)
  # On crée 2 process
  pid1 = mp.Process(target=count2 SC sem. args=(nb iterations.))
  pid1.start()
  pid2 = mp.Process(target=count2 SC sem, args=(nb iterations,))
  pid2.start()
  pid1.join()
  pid2.join()
  print("la valeur de variable partagee APRES les incrémentations %d (attendu %d) " % (
    variable partagee.value, nb iterations * 2))
```



Solution avec un sémaphore (suite)

Trace: on teste plusieurs fois! Tout va bien cette fois.

```
la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0
la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10000 (attendu 10000):
la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0
la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 10000 (attendu 10000):
...
```

Rappel: l'expression et son équivalent (qui suit)

```
with Sem: # Sem est du type mp.Smephore
variable_partagee.value += 1
```

```
Sem.acquire()
try:
variable_partagee.value += 1
finally:
Sem.release()
```



- Parfois il est possible d'éviter une SC.
- On s'arrange pour avoir chacun "sa case"!
- On utilise le type Array (notez le 'A' majuscule).
 - → Le verrou disparaît (plus besoin dans ce cas précis).
 - → A aucun moment la race-condition survient.

```
import multiprocessing as mp
# Ici, chaque process incrémente la valeur de "SA case" (une case par processeur)
def count3 on travaille dans un array(nb iterations):
  global tableau partage
  for i in range(nb iterations):
    mon indice = mp.current process().pid % 2 # donnera 0 / 1 selon le process
    tableau partage[mon indice]+=1
  var local a moi tout seul=0
  for i in range(nb iterations): var local a moi tout seul+=1
   # Et on écrit UNE SEULE FOIS :
  mon indice = mp.current process().pid % 2 # <<-- Quelle est mon indice (0 ou 1)
  tableau partage[mon indice]+=1
```



Solution alternative (suite)

```
----- Avec Array -----
if name == " main ":
  tableau partage = mp.Array('i', 2) # tableau de 2 entiers
  # Initialisation des array :
  tableau partage[0]=0; tableau partage[1]=0; # Initialisation de l'arra
  # Ou via
  tableau partage[:]= [0 for in range(2)] # IL FAUT les [:] sinon, tableau partage devient une liste!
  # ATTENTION: NE PAS INITIALISER comme ceci: tableau partage= [0 for in range(2)]
  # Cette écriture redéfinira notre Array comme une liste! (principe de la prog. fonctionnelle)
  # Egalement, sans [:], print dennera le type de l'Array, pas son contenu
  print("le contenu du tableau partage AVANT les incrémentations : ", tableau partage[:])
  # On crée 2 process
  nb iterations = 5000
  pid1=mp.Process(target=count3 on travaille dans un array, args=(nb iterations,)); pid1.start()
  pid2=mp.Process(target=count3 on travaille dans un array, args=(nb iterations,)); pid2.start()
  pid1.join(); pid2.join()
  print(tableau partage[0], " et ", tableau partage[1])
  print("la somme du tableau partage APRES les incrémentations : %d (doit etre %d)"\
       %(sum(tableau partage).nb iterations *2))
```



Solution alternative (suite)

La trace :

```
.....
TRACE
le contenu du tableau partage AVANT les incrémentations : [0, 0]
5000 et 5000
la somme du tableau partage APRES les incrémentations : 10000 (doit etre 10000)
```

Remarque sur la syntaxe "multiprocessing":

```
pid1=mp.Process(target=count3 on travaille dans un array, args=(nb iterations,))
pid1.start()
pid2=mp.Process(target=count3 on travaille dans un array, args=(nb iterations.))
pid2.start
# .... On les laisse bosser
pid1.join();
pid2.join()
```

