Introduction à la programmation concurrente

Programmation Concurrente en Python (Cours 1)

Quelques notions sur les activités parallèles

Alexander Saidi ECL - LIRIS - CPE

Nov. 2022



Introduction

- 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 <u>décomposables</u> en *tâches* (quasi) indépendantes (traitement d'images / texte / signal, calculs divers e.g. PI, Fib, MCL, ...)
 - o 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.



Processus Mono et multi-thread

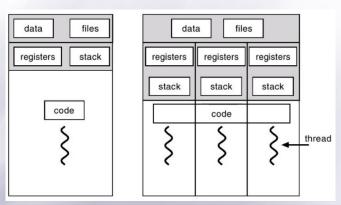
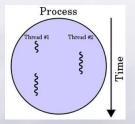


FIGURE 1 - Processus Mono / multi-threads





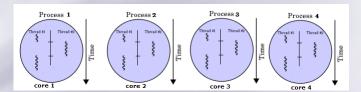
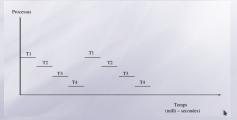


FIGURE 2 - Thread vs. Processus sur une machine Mono & multi-coeurs



C'était comment (Monoprocesseur / Mono corps)?

Comment fait-on si plusieurs processus tournent sur 1 processeur? Gestion multi-tâches sur un processeur (le pseudo parallélisme)



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



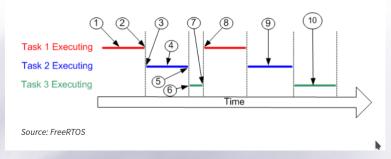


FIGURE 3 — Temps partagé sur un système Temps Réel mono processeur

1,4,9,10 : tâches en exécution;

2,5,7 : commutation;

3,6,8: reprise/début de tâche



Rappel Détails du Fork

La commande fork() recopie tout :



- En fait, le **code** n'a pas besoin d'être recopié (ne change pas !) o il suffit à chacun d'avoir une copie de son PC (program counter)
- Mais les données sont copiées : chacun pour soi (chacun son x,y).
- Le graphe des processus = une structure partiellement ordonnée.



Rappel Détails du Fork (suite)

Que fait-on au retour d'un fork (où le père s'est cloné!)?

- o On peut laisser les 2 codes se dérouler en parallèle faisant (une partie) de la même tâche (suivant des paramètres)
- Le fils peut s'enfermer dans une fonction du programme (e.g. surveillance d'un capteur)
- On peut utiliser "exec()" pour exécuter un code différent
- Si exec(prog) (execlp/execvp/... + paramètres) :
 - "prog" remplace le code + données de l'appelant
 - le processus reste le même mais le programme exécuté change





Rappel Détails du Fork (suite)

Exemple (le fils exécute un code ordinaire)

```
idfils = fork ()

if (idfils == 0) : <squénce ordinaire de code> # (copie fils)

else : <continuer la travail du père> # (copie père)
```

Exemple (le fils appelle une fonction (dans le même fichier / module importé)

```
idfils = fork ()
if (idfils == 0) : surveiller_capteurs() # (copie fils)
else : <continuer la travail du père> # (copie père)
```

Exemple (le fils exécute execlp(..) et quitte ce code)

```
idfils = fork ()

if (idfils == 0) : execlp(...) # (copie fils)

else : <continuer la travail du père> # (copie père)
```

Que ce passe-t-il si execlp() relance ce même code?



Rappel Détails du Fork (suite)

L'évolution de la mémoire suite au fork() et exec()

- Duplication (des données) après fork()
- Remplacement du code du fils après exec()

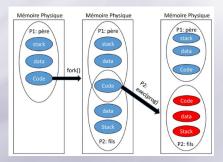


FIGURE 4 — Thanks to A. Talbi (ESME)



Exemple de graphe de fork

```
for i in range(4) : fork();
# Equivalent à :
fork():
fork():
fork():
fork();
```

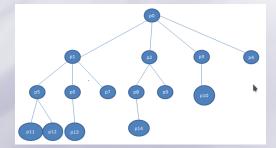
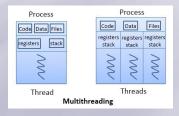


FIGURE 5 - graphe des forks par les pères et fils



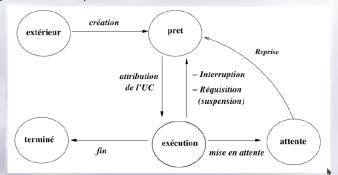
- Les threads sont plus réactifs
- Le partage des ressources y est plus simple
- Mais Python n'a pas de Threads parallèles!
- Cas particulier de Python (GIL : Global Interpreter Lock)
- Néanmoins, ses Threads sont utiles dans "quelques" de cas!





Etats d'un processus / thread

Diagramme simplifié





MP: Quelques exemples introductifs

Nous utiliseront le module multiprocessing de Python3.

- Somme des des éléments d'un tableau
- Calcule de la valeur approchée de π
- Incrémentation (section critique) avec Lock et Semaphore
- RB: limite de création de processus : cat /proc/sys/kernel/pid_max
 - → 32768 sous Ubuntu 18/Intel I7



Ex1: somme Plle d'un tableau

Somme des éléments d'un tableau

- o On décide de faire la somme des éléments d'un grand tableau (liste) par deux processus.
- Les codes du fils et du père sont indépendants :
 - il n'y aura pas de variable globale!
- Il n'y a pas de return vers le père (non plus)!
- Comment faire pour assembler les deux sommes partielles?
 - → mp.Value()
 - → Queue et Pipes (modules mp ou os)
 - → Autre possibilités (voir plus loin)



L'OS voit 2 processus indépendants

(on n'aura pas de threads)



Ex1: somme Plle d'un tableau (suite)

Somme: 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 le 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
- Si cette fonction fait "return S local", qui réceptionne la valeur?
- Quel est le problème ?
 - → la transmission d'un résultats? par "return"?



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

```
if name == " main ":
  taille = 15
  tableau = [i for i in range(taille)] # remplissage du tableau
  somme totale = mp. Value('i'. 0)
  # Création et lancement du fils
  id fils = mp.Process(target=somme,args=(1, somme totale, tableau[:taille // 2],))
  id fils.start()
  somme(0, somme totale, tableau[taille // 2:])
  # Attente de la fin du fils
  id fils.ioin()
  print("La somme totale du tableau (par mp.process) : ", somme totale.value)
 print("Comparer avec La somme calculée par Python: ", sum(tableau))
Je suis le fils num 0 et je fais la somme du tableau [7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14]
Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau [0, 1, 2, 3, 4, 5, 6]
La somme totale du tableau (par mp.process): 105
Comparer avec La somme calculée par Python: 105
```



Comparaison avec la version séq.

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



FIGURE 6 - 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 séq. (suite)

Quelques remarques sur l'exemple somme :

- o 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_totale.
- La fonction *main* attend la fin de chaque fils avec **wait/join**.
 - Sans wait()/join(), main se termine avant que les threads aient fait leur travail.
 - → La Somme totale sera alors erronée.
- o II y a un risque (faible mais non nul) que les processus se marchent sur les pieds lors la manipulation de somme_totale.
 - → Différentes solutions : exclusion mutuelle, Pipe, ...



Somme avec array et Pipe

On revisite l'exemple somme (vars une version plus efficace) :

- Le main crée deux fils
- Utilisation de "array" (ne pas confondre avec "mp.Array")
- Résultats transmis via un "mp.Pipe"
- Le code de la fonction qui somme une tranche du tableau :

```
import os, array
import multiprocessing as mp # pour Value, Pipe
# La fonction des fils
def somme(num process, table, debut, fin exclue, pour fils to send);
  print("Je suis le fils num ", num process, "et le fais la somme du tableau ", tableau[debut; fin exclue])
  S local=0
  for i in range(debut, fin exclue):
     S local += tableau[i]
  # send() n'est pas bloquant
  pour fils to send.send(S local)
                                       # «— Chaque fils transmet son résultat
```



Somme avec array et Pipe (suite)

• Le main

```
if name == " main ":
  taille = 10
  # Plus efficace que les listes
  tableau = arrav.arrav('i'.[i for i in range(taille)])
  print(tableau[:])
  pour pere to receive, pour fils to send=mp.Pipe()
  id fils1 = mp.Process(target=somme,args=(1, tableau, 0, taille // 2, pour fils to send,))
  id fils2 = mp. Process(target=somme, args=(2, tableau, taille // 2, taille, pour fils to send.))
  id fils1.start()
  id fils2.start()
  moitie1=pour pere to receive.recv() # Blocks until there is something to receive.
  moitie2=pour pere to receive.recv()
  # On laisse "ioin()" mais inutile dans ce cas car "recv()" est bloquant et les fils terminent par send()
  id fils1.ioin(): id fils2.ioin()
  print("La somme totale du tableau oobtenue : ", moitie1+moitie2)
  print(f"On vérifie que la somme par Pvthon : {sum(tableau)}")
```



Somme avec array et Pipe (suite)

Trace: test avec un petit tableau (array).

```
TRACE:
```

array('i', [0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9])

Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau array('i', [0, 1, 2, 3, 4]) le fils num 1, envoie par send 10

Je suis le fils num 2 et je fais la somme du tableau array('i', [5, 6, 7, 8, 9]) le fils num 2, envoie par send 35

La somme totale du tableau oobtenue : 45 On vérifie que la somme par Python: 45



Somme avec array et Pipe (suite)

- Trace : test avec un tableau de 10 puis 10⁶ éléments.
 - → On a supprimé les print() des tableaux.

.....

TRACE:

Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau de taille 500000 Je suis le fils num 2 et je fais la somme du tableau de taille 500000 le fils num 2, envoie par send 374999750000 le fils num 1, envoie par send 124999750000 La somme totale du tableau oobtenue : 499999500000 On vérifie que la somme par Python: 499999500000



Comparaison avec séquentielle

Petite comparaison avec la version séquentielle :

- Version séquentielle : on appelle simplement 2 fois la fonction somme.
 - → Code à réaliser en exercice (avec le nbr. processus en paramètre).
- La trace (pour 2 processus) : on a un gain intéressant

TRACE:

Je suis le fils num 1 et ie fais la somme du tableau de taille 500000 Je suis le fils num 2 et le fais la somme du tableau de taille 500000 le fils num 2, envoie par send 374999750000

le fils num 1, envoie par send 124999750000

La somme totale du tableau obtenue : 499999500000 en 323747 msec

On vérifie que la somme par Python: 499999500000

Version séquentielle :

Je suis le fils num 1 et je fais la somme du tableau de taille 500000 le fils num 1, envoie par send 124999750000

Je suis le fils num 2 et ie fais la somme du tableau de taille 500000

le fils num 2, envoie par send 374999750000

La somme totale du tableau en version séquentielle : 499999500000 en 581986 msec.



On reprends l'exemple du calcul de la somme d'un grand tableau (ici array) utilisant une Queue.

- Le tableau est partagé via un array.
- La seule différence par rapport à la version avec Pipe : get / put au lieu de send / recv.

```
import array, os. time
import multiprocessing as mp
# La fonction des fils
def somme(num process, table, debut, fin exclue, fil des resultats):
  print("Je suis le fils num ", num process, "et le fais la somme du tableau de taille ", fin exclue-debut)
  S local=0
  for i in range(debut, fin exclue):
     S local += tableau[i]
  fil des resultats.put(S local) # Non bloquant
  print(f"le fils num {num process}, envoie par put {S local}")
```



Calcul de la somme avec Queue (suite)

La partie main:

```
if name == " main ":
  taille = 10**6
  # Plus efficace que les listes
  tableau = arrav.arrav('i'.[i for i in range(taille)])
  fil des resultats=mp.Queue()
  deb=time.time()
  id fils1 = mp.Process(target=somme,args=(1, tableau, 0, taille // 2,fil des resultats))
  id fils2 = mp. Process(target=somme, args=(2, tableau, taille // 2, taille, fil des resultats))
  id fils1.start(): id fils2.start()
  moitie1=fil des resultats.get() # Block jsq à ce que qq chose soit dispo
  moitie2=fil des resultats.get()
  # On laisser "join" mais inutile dans ce cas car "recv()" est bloquant et les fils terminent
  # avec send (non bloquants)
  id fils1.join(); id fils2.join()
  fin=time.time()
  print("La somme totale du tableau obtenue : ", moitie1+moitie2, " en ", int((fin-deb) 1000000), "msec.")
  print(f"On vérifie que la somme par Pvthon : {sum(tableau)}")
```



Suite "main" : la partie séquentielle :

```
print('-'*50)
  print("Version séquentielle : ")
  deb=time.time()
  somme(1, tableau, 0, taille // 2, fil des resultats)
  somme(2, tableau, taille // 2, taille.fil des resultats)
  moitie1=fil des resultats.get() # Block jsq à ce que qq chose soit dispo
  moitie2=fil des resultats.get()
  fin=time.time()
  print("La somme totale du tableau en version séquentielle : ", moitie1+moitie2, " en ", int((fin-deb) +1000000).
  "msec.")
TRACE:
La somme totale du tableau obtenue : 499999500000 en 286344 msec
On vérifie que la somme par Python: 499999500000
Version séquentielle :
La somme totale du tableau en version séquentielle : 499999500000 en 490479 msec.
```



Résumé: mécanisme d'échange

Pour communiquer des résultats des processus :

par value:

```
import multiprocessing as mp
# Déclaration et initialisation
somme totale = mp. Value('i", 0)
# Utilisation
Val.value += S local
```

par Array (ne pas confondre avec 'array')

```
import multiprocessing as mp
# Déclaration et initialisation
tableau partage = mp.Array('i', 2) # tableau de 2 entiers
# Utilisation
tableau partage[i] = ...
```



3. par Pipe:

```
import multiprocessing as mp
# Déclaration et initialisation
pour pere to receive, pour fils to send=mp.Pipe()
# Utilisation
pour fils to send.send(S local) # send() n'est pas bloquant
moitie1=pour pere to receive.recv()
```

4. par Queue:

```
import multiprocessing as mp
# Déclaration et initialisation
fil des resultats=mp.Queue()
# I Itilisation
fil des resultats.put(S local) # send() n?est pas bloquant
moitie1=fil des resultats.get()
```



Résumé: mécanisme d'échange (suite)

• Nous avons utilisé le type array à la place de list.

```
import array
# Déclaration et initialisation
tableau = array.array('i",[i for i in range(taille)])
# Utilisation : comme une liste
tableau = valeur
```

• A la place de 'i' (integer), on peut utiliser (voir https://docs.python.org/fr/3/library/array.html)

Code d'indi- cation du type	Type C	Type Python	Taille minimum en octets	Notes
'b'	signed char	int	1	
'B'	unsigned char	int	1	
'u'	wchar_t	Caractère Unicode	2	(1)
'h'	signed short	int	2	
"H"	unsigned short	int	2	
T	signed int	int	2	
,I,	unsigned int	int	2	
T	signed long	int	4	
"L"	unsigned long	int	4	
'q'	signed long long	int	8	
.0.	unsigned long long	int	8	
"f"	float	float	4	
'd'	double	float	8	



Résumé : mécanisme d'échange (suite)

Pour 'value', les types utilisables sont :

ctypes type	C type	Python type
c_bool	_Bool	bool (1)
c_char	char	1-character bytes object
c_wchar	wchar_t	1-character string
c_byte	char	int
c_ubyte	unsigned char	int
c_short	short	int
c_ushort	unsigned short	int
c_int	int	int
c_uint	unsigned int	int
c_long	long	int
c_ulong	unsigned long	int
c_longlong	int64 or long long	int
c_ulonglong	unsignedint64 or unsigned long long	int
c_size_t	size_t	int
c_ssize_t	ssize_t or Py_ssize_t	int
c_float	float	float
c_double	double	float
c_longdouble	long double	float
c_char_p	char * (NUL terminated)	bytes object or None
c_wchar_p	wchar_t * (NUL terminated)	string or None
c void p	void *	int or None



Ex2 : Calcul la 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.

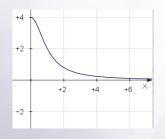




Ex2 : Calcul la valeur de π (suite)

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

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



$$\rightarrow$$
 $(\frac{i-0.5}{n})$ ramène *i* dans $[0,1]$ (i.e. x_i)

© Cette méthode de discrétisation est proche des méthode des "Trapèzes" et de "Simpson".



Ex2 : Calcul la valeur de π (suite)

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)
```

Pour le temps d'exécution, voir la version parallèle (avec 1 processus)



Ex2 : Calcul la valeur de π (suite)

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)



Le code d'un processus :

```
def calculer PI arc tangente(my num, mon nb iter, integrale):
  0.0 = 0.0
  for i in range(0,mon nb iter): # Noter le pas de l'itération (entrelacement)
     pi += 4/(1 + ((i+0.5)/mon \ nb \ iter) **2)
   # Je verse mon résultat (Pi) dans la variable partagée
  integrale.value += (1/mon nb iter)*pi
```



Le code du "chef":

```
import multiprocessing as mp
import random, time, os
if name == " main ":
  nb processus=psutil.cpu count() #8 sur un 17
  # Nombre d'essai pour l'estimation
  nb total iteration = 1000000
  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]=mp.Process(target=calculer une part de PI arc tangente, \
       args=(i+1, nb total iteration // nb processus, integrale.))
     tab pid[i].start()
  for i in range(nb processus) :
     tab pid[i].ioin()
  # On divise par nb processus car chaque processus calcule PI
  print(f"Valeur estimée Pi par la méthode Arc-Tangente avec {nb processus} processus: ", integrale value/
 nb processus)
  print("Temps d'execution : ", time.time() - start time)
```



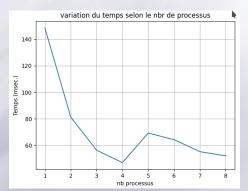
• Trace avec différents nombres de processus

```
Valeur estimée Pi par la méthode Arc—Tangente : 3.141648769378662
...
Temps d'execution : 0.1508796215057373
Temps d'execution : 0.0832059383392334
Temps d'execution : 0.05703926086425781
Temps d'execution : 0.04500699043273926
Temps d'execution : 0.06762290009015527
Temps d'execution : 0.061187744140625
Temps d'execution : 0.057219743728637695
Temps d'execution : 0.05214047431945801
```

Sur un Intel I7, les calculs sont ici (env.) > 3 fois + rapides qu'avec un seul processus.



Comparaison des temps (1 à 8 processus)





Connaître le nombre de processus disponibles dans votre PC :

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



Remarques (suite)

- Toujours faire attention aux variables partagées modifiées par les processus (voir + loin).
- En cas de ressource unique + accès concurrent (en W/R) : PROTÉGEZ les accès à la variable partagée!
 - → Quel est le problème ?
 - → Un exemple de mauvais goût (mais efficace) : un slot du W.C. ouvert à tout vent!



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
```



Queue et Pipe en multiprocessing

- Deux moyen de communication.
- Un exemple : le père crée 2 fils et communique avec eux via un Pipe et une Queue.

```
import multiprocessing as mp
def fils1(file); file.put('hello')
def fils2(pour fils to send): pour fils to send.send('ECL')
if name == ' main ':
  file = mp.Queue()
  pour pere to receive, pour fils to send=mp.Pipe()
  p1 = mp.Process(target=fils1, args=(file,)); p1.start()
  p2 = mp.Process(target=fils2, args=(pour fils to send.)); p2.start()
  print("On a recu du fils 1 via la Queue ", file.get())
  str=pour pere to receive.recv()
  print("On a recu du fils 2 via le Tubee ", str)
  p1.join(); p2.join()
```



Queue et Pipe en multiprocessing (suite)

Trace

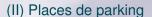
```
.....
TRACE
On a recu du fils 1 via la Queue hello
On a recu du fils 2 via le Tubee FCL
```

□ Différence entre Pipe et Queue :

- Pipe() a seulement deux extrémités (deux processus),
- Queue() peut avoir de multiples extrémités
 - → On peut faire de multiple get() et put() cf. multiples producteurs et consommateurs



- (I) Un exemple classique : les **5-** Φ Ils 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) Mme. PiPi!

etc ...





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) :

```
mport multiprocessing as mp
# Incrémentation avec protection de la variable partagée
def incrementer la variable partagee(nb iterations):
   """ Chacun incrémente la variable partagée """
  for i in range(nb iterations):
     variable partagee.value += 1
```



Accès concurrent à une ressource (suite)

• Le main :

```
#---- PARTIE principale (le point d'entrée de cet exemple) -----
if name == ' main ':
  nb iterations = 5000
  # La variable partagée
  variable partagee = mp. Value('i'.0) # ce sera un entier
  print("la valeur de variable partagee AVANT les incrémentations : ", variable partagee, value)
  # On crée 2 process
  pid1=mp.Process(target=incrementer la variable partagee, args=(nb iterations.))
  pid1.start()
  pid2=mp.Process(target=incrementer la variable partagee, 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))
```



Accès concurrent à une ressource (suite)

Quelques traces (plusieurs exécutions) :

```
QQ traces

la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0

la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 6120 (attendu 10000):

la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0

la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 6496 (attendu 10000):

la valeur de variable_partagee AVANT les incrémentations : 0

la valeur de variable_partagee APRES les incrémentations 6819 (attendu 10000):

"""
```

- → La somme n'est (presque) jamais bonne!
- 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)
```



Explications (suite)

On obtient (pour x=x+1):

```
LOAD FAST
                         O(x)
                                   # x est à un décalage de 0 p/r au début de la zone des variables
    LOAD CONST
                         1 (1)
                                   # charger la constate 1
    BINARY ADD
                                  # additionner
     STORE FAST
                         O(x)
                                   # stocker le résultat dans x
# Epilogue : 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 on ne veut pas être interrompu pendant cette incrémentation, on devrait considérer l'incrémentation (x = x + 1) comme une action critique (sensible).

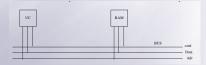
On appellera cela une section critique.



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
```





Exemple: cadencement de 'Load N':

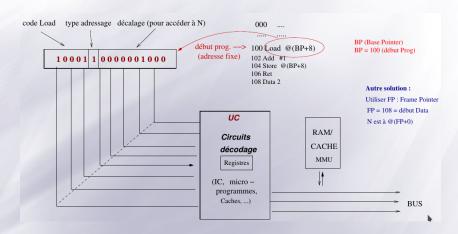
- o L'UC demande le Bus, dépose 1 cmd "Read RAM", Dépose @N,
- o MMU : reçoit demande Read, récupère @N, dépose N sur le Bus Data
- o L'UC récupère (après k cycles) ...
- Ces mécanismes sont à la disposition du SE (ce n'est pas lui qui s'en charge).
- Comment organiser les tâches plus compliquées ?
 - 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)

Détails (on utilise l'accumulateur à la place du registre) :





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 incrementer_la_variable_partagee(nb_iterations):
""" Chacun incrémente dans la section protégée """

for i in range(nb_iterations):
    verrou.acquire()  # ← entrée dans la section critique (SC)
    variable_partagee.value += 1
    verrou.release()  # ← sortie de la section critique (SC)
```

Le reste du code :



Solutions (suite)

Remarquer l'intérêt de "main" :

"verrou"" et "variable partagee" sont visibles ailleurs!



Solutions (suite)

Trace : on teste plusieurs 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):
```

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



Solutions (suite)

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

```
fonction ci-dessus
```

```
def incrementer_la_variable_partagee(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:

```
def incrementer_la_variable_partagee(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()



- 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 (le sémaphore est appelé 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()
 - o les mêmes que pour un verrou *Lock*.
- Ci-dessous, le code du même exemple d'incrémentation avec un sémaphore.



Solution avec un sémaphore (suite)

La fonction d'incrémentation ne change pas.

```
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 (Section Critique protégée avec un verrou)"""
  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.Semaphore
variable_partagee.value += 1
```

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



Verrou implicite pour les variables partagées

A la création, les variables partagées peuvent demander à être protégées.

- → Il s'agit d'un paramètre de la déclaration de mp. Value(type, *args, lock=True)
- → Le Lock est donc fourni par défaut
- Exemple : la déclaration du verrou disparaît :

```
import multiprocessing as mp
# Incrémentation avec protection de la variable partagée
def incrementer la variable partagee(nb iterations):
   """ Chacun incrémente dans la section protégée """
  for i in range(nb iterations):
     with variable_partagee.get_lock(): # ← IMPORTANT
       variable partagee.value += 1
```

Notez bien l'utilisation du lock lors de l'incrémentation.



```
#---- PARTIE principale (le point d'entrée de cet exemple -----
if name == ' main
  nb iterations = 5000 # chaque processus incrémenter 5000 fois
  # La variable partagée
   variable partagee = mp.Value('i',lock=True) # ce sera un entier avec verrou "foruni"
  print("la valeur de variable partagee AVANT les incrémentations : ", variable partagee, value)
  # On crée 2 process
  pid1=mp.Process(target=incrementer la variable partagee, args=(nb iterations,)); pid1.start()
  pid2=mp.Process(target=incrementer la variable partagee, 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:
la valeur de variable partagee AVANT les incrémentations : 0
la valeur de variable partagee APRES les incrémentations 10000 (attendu 10000):
```



Incrémentation : solution avec Array

- 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).
 - → On s'arrange pour qu'à aucun moment la *race-condition* survienne.
 - → Le verrou disparaît (plus besoin dans ce cas précis).

```
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
```



Incrémentation : solution avec Array (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))
```



Incrémentation: solution avec Array (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()
```



TabMat

- Introduction
- Rappel et Détails du Fork
- Graphe de fork
- GIL
- Etats d'un processus
- Exemples
 - Ex1 : somme parallèle d'un tableau
 - Comparaison selon nbr de threads
 - Somme avec array et Pipe
 - Somme : comparaison avec séguentielle
 - Somme avec array et Queue
 - Résumé des mécanismes d'échange
 - Ex2 : Calcul de Pi
 - Quelques remarques
- Différentes mesures du temps
- Queue et Pipe
- Accès concurrent à une ressource
- Explications
- Anatomie d'une instruction



TabMat (suite)

12 Passage à "multiprocessing"

- 13 Solutions à la synchronisation
 - Protection de la section critique
 - Solution avec un sémaphore
 - Verrou implicite
 - Incrémentation : solution alternative

