03

OpenMP



Ínría\_

# C'est quoi ?



## C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée



## C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

## **Principe**



## C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en Tâches (ou Tasks)



### C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en **Tâches** (ou Tasks)

Ces tâches sont alors exécutées en parallèle par des Threads



## C'est quoi?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en **Tâches** (ou Tasks)

Ces tâches sont alors exécutées en parallèle par des Threads

#### Statut des variables



## C'est quoi?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en **Tâches** (ou Tasks)

Ces tâches sont alors exécutées en parallèle par des Threads

#### Statut des variables

Public (par défaut) : toutes les tâches ont accès à cette variable



## C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en **Tâches** (ou Tasks)

Ces tâches sont alors exécutées en parallèle par des Threads

#### Statut des variables

Public (par défaut) : toutes les tâches ont accès à cette variable

Privée : chaque tâche à sa propre version de la variable



## C'est quoi ?

Interface de programmation pour architecture à mémoire partagée

### **Principe**

On décompose un programme en **Tâches** (ou Tasks)

Ces tâches sont alors exécutées en parallèle par des Threads

#### Statut des variables

Public (par défaut) : toutes les tâches ont accès à cette variable

Privée : chaque tâche à sa propre version de la variable

Si une variable privée à le même nom qu'un variable en-dehors de tâche, les deux variables sont indépendantes.



### Un premier exemple (1/2)

## Code (hello.F90)

```
program main
  implicit none
!$OMP PARALLEL
  print*, "hello "
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

#### Compilation

gfortran -o exec.out hello.F90

#### **Sortie**

hello

3 -



Un premier exemple (2/2)

## Code (hello.F90)

```
program main
  implicit none
!$OMP PARALLEL
  print*, "hello "
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

### Compilation

gfortran -fopenmp -o exec.out hello.F90

#### **Sortie**

hello

hello

hello

4 hello

. . . .

```
program main
  implicit none
!$OMP PARALLEL NUM_THREADS(2)
  print*, "hello "
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

#### Compilation

gfortran -fopenmp -o exec.out hello.F90

#### **Sortie**

hello

hello

5 -



```
program main
  implicit none
!$OMP PARALLEL
  print*, "hello "
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

### Compilation

```
export OMP_NUM_THREADS=2
gfortran -fopenmp -o exec.out hello.F90
```

#### **Sortie**

hello hello

6 -



```
program main
  !$ use OMP_LIB
  implicit none
  integer :: rang
!$OMP PARALLEL
  rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
  print*, "hello, mon rang est ", rang
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

### Sortie (avec OMP\_NUM\_THREADS=4)

	hello,	${\tt mon}$	rang	est	3
	hello,	mon	rang	est	2
	hello,	mon	rang	est	2
7 –	hello,	mon	rang	est	3



```
program main
  !$ use OMP_LIB
  implicit none
  integer :: rang
!$OMP PARALLEL PRIVATE(rang)
  rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
  print*, "hello, mon rang est ", rang
!$OMP END PARALLEL
end program main
```

### Sortie (avec OMP\_NUM\_THREADS=4)

	hello,	${\tt mon}$	rang	est	3
	hello,	mon	rang	est	2
	hello,	mon	rang	est	0
8 -	hello,	mon	rang	est	1



```
program main
  !$ use OMP_LIB
  implicit none
  integer :: rang
  rang=12
!$OMP PARALLEL PRIVATE(rang)
  print*, "en entrée de la tâche, mon rang est ", rang
  rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
  print*, "maintenant, mon rang est ", rang
!$OMP END PARALLEL
  print*, "enfin, mon rang est ", rang
end program main
```



## Sortie (avec OMP\_NUM\_THREADS=4)

en entrée de la tâche, mon rang est	32706
maintenant, mon rang est	0
en entrée de la tâche, mon rang est	0
maintenant, mon rang est	2
en entrée de la tâche, mon rang est	0
maintenant, mon rang est	3
en entrée de la tâche, mon rang est	0
maintenant, mon rang est	1
enfin, mon rang est 12	



```
program main
!$ use OMP_LIB
  implicit none
  integer :: rang
  rang=12
!$OMP PARALLEL FIRSTPRIVATE(rang)
  print*, "en entrée de la tâche, mon rang est ", rang
  rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
  print*, "maintenant, mon rang est ", rang
!$OMP END PARALLEL
  print*, "enfin, mon rang est ", rang
end program main
```



# Sortie (avec OMP\_NUM\_THREADS=4)

en entrée de la	tâche, mon rang est	12
maintenant, mon	rang est	0
en entrée de la	tâche, mon rang est	0
maintenant, mon	rang est	2
en entrée de la	tâche, mon rang est	0
maintenant, mon	rang est	3
en entrée de la	tâche, mon rang est	0
maintenant, mon	rang est	1
enfin, mon rang	est 12	



Utilisation des variables privées (5/5)





La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche



### Utilisation des variables privées (5/5)

#### **PRIVATE**

La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche

En sortie de la tâche, la variable privée est perdue



### Utilisation des variables privées (5/5)

#### **PRIVATE**

La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche

En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**



La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**

La variable privée est initialisée au début de la tâche à la valeur actuelle de la variable en dehors de la tâche



La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**

La variable privée est initialisée au début de la tâche à la valeur actuelle de la variable en dehors de la tâche



La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche

En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**

La variable privée est initialisée au début de la tâche à la valeur actuelle de la variable en dehors de la tâche

#### **LASTPRIVATE**



La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche

En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**

La variable privée est initialisée au début de la tâche à la valeur actuelle de la variable en dehors de la tâche

#### **LASTPRIVATE**

Définie uniquement pour les boucles



La variable privée est non initialisée au début de la tâche, même si elle existe en dehors la tâche

En sortie de la tâche, la variable privée est perdue

#### **FIRSTPRIVATE**

La variable privée est initialisée au début de la tâche à la valeur actuelle de la variable en dehors de la tâche

#### **LASTPRIVATE**

Définie uniquement pour les boucles

Assigne la valeur de la variable à la dernière itération de la boucle (voir la partie "boucle" plus loin)





# DEFAULT (PRIVATE)



## **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.



## **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE) FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)



## **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)

On peut utiliser DEFAULT (LASTPRIVATE) ou DEFAULT

(SHAREd) de la même manière



# **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)

On peut utiliser DEFAULT (LASTPRIVATE) ou DEFAULT (SHAREd) de la même manière

#### **DEFAULT(NONE)**



# **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)

On peut utiliser DEFAULT (LASTPRIVATE) ou DEFAULT

(SHAREd) de la même manière

# **DEFAULT(NONE)**

Oblige à déclarer le statut de toutes les variables



# **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)

On peut utiliser DEFAULT (LASTPRIVATE) ou DEFAULT

(SHAREd) de la même manière

# **DEFAULT(NONE)**

Oblige à déclarer le statut de toutes les variables

Permet d'éviter d'oublier des variables



# **DEFAULT (PRIVATE)**

Définit par défaut toutes les variables comme privées.

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(PRIVATE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)

On peut utiliser DEFAULT (LASTPRIVATE) ou DEFAULT (SHAREd) de la même manière

# **DEFAULT(NONE)**

Oblige à déclarer le statut de toutes les variables

Permet d'éviter d'oublier des variables

Exemple: !\$OMP PARALLEL DEFAULT(NONE)

FIRSTPRIVATE(rang) SHARED(I)



```
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
```



```
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
```

# Version OpenMP, solution 1 (tirée du cours de l'Idris )

```
ntasks = OMP_GET_NUM_THREADS()
!$OMP PARALLEL PRIVATE(i,beg,end,rang)
rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
print*, "hello, mon rang est ", rang
beg =1+( rang * n ) / ntasks
end =(( rang +1) * n ) / ntasks
do i=beg,end
    a(i)=b(i)*c(i)
end do

15- !$OMP END PARALLEL
```



```
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
```

## Version OpenMP, solution 2 (à éviter)

```
ntasks = OMP_GET_NUM_THREADS()
!$OMP PARALLEL PRIVATE(i,beg,end,rang)
rang = OMP_GET_THREAD_NUM()
print*, "hello, mon rang est ", rang
do i=1+rang,n,ntasks
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END PARALLEL
```



#### Version OpenMP, solution 3

On crée des paquets de plus en petits : solution utile quand la charge de travail varie d'une itération à l'autre, et qu'on utilise plus de threads que de processeurs. Permet d'améliorer l'équilibrage de charge.



```
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
```

#### **Version OpenMP**

```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

## !\$OMP DO:

Dans ce cas, la variable de boucle est automatiquement de type PRIVATE.

La boucle est coupée en NTHREADS paquets de taille équivalente (solution 1 du cas "à la main")



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE,size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE, size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

## CLAUSE SCHEDULE



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE, size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

#### **CLAUSE SCHEDULE**

TYPE=STATIC : la boucle est découpée en paquets de taille size\_paquet, qui sont répartis à l'avance sur les threads.

```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE,size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

#### **CLAUSE SCHEDULE**

20 -

TYPE=STATIC : la boucle est découpée en paquets de taille size\_paquet, qui sont répartis à l'avance sur les threads.

TYPE=DYNAMIC : la boucle est découpée en paquets de taille size\_paquet, qui sont répartis au fur et à mesure sur les threads. Dès qu'un thread a terminé, il reçoit un nouveau paquet.

```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE, size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

#### **CLAUSE SCHEDULE**

TYPE=GUIDED : la boucle est découpée en paquets de taille décroissante et supérieure à size\_paquet, qui sont répartis au fur et à mesure sur les threads.



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE, size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

## **CLAUSE SCHEDULE**

TYPE=AUTO : choisi par le compilateur.



```
!$OMP PARALLEL
!$OMP DO SCHEDULE(TYPE, size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END DO
!$OMP END PARALLEL
```

#### **CLAUSE SCHEDULE**

TYPE=AUTO : choisi par le compilateur.

TYPE=RUNTIME : défini par la variable d'environnement.



#### Fusion des clauses

```
!$OMP PARALLEL DO SCHEDULE(TYPE,size_paquet)
do i=1,n
    a(i)=b(i)*c(i)
end do
!$OMP END PARALLEL DO
```



#### Opération de réduction

#### **Définition**

La réduction consiste à effectuer une opération sur plusieurs threads

#### Example: le produit scalaire

```
res=0
!$OMP PARALLEL DO REDUCTION(+:res)
do i=1,n
    res=res+b(i)*c(i)
end do
$OMP END PARALLEL DO
```

#### autres opérateurs

\*,-,MAX,MIN,AND,OR,etc.

Ínría\_

#### **Définition**

La fusion consiste à regrouper des boucles pour augmenter la taille des paquets.

COLLAPSE(m) permet de fusionner m boucles

## **Example: opération matricielle**

```
res=0
!$OMP PARALLEL DO COLLAPSE(2) PRIVATE(k)
do i=1,n
   do j=1,n
   do k=1,100
   mat_a(i,j)=mat_a(i,j)+mat_b(i,j)*mat_c(i,j)+k
   end do
end do
$OMP END PARALLEL DO
23-
```

#### autres opérateurs

\*,-,MAX,MIN,AND,OR,etc.



Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime



# Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime

 $cpu\_time(t1)$ : calcule la somme des temps de tous les threads.



# Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime

 $cpu\_time(t1)$ : calcule la somme des temps de tous les threads.  $t1=omp\_get\_wtime()$ : calcule le temps du thread le plus lent.



# Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime

cpu\_time(t1) : calcule la somme des temps de tous les threads.
t1=omp\_get\_wtime() : calcule le temps du thread le plus lent.

Passage à l'échelle : scalabilité forte versus scalabilité faible



## Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime

 $cpu\_time(t1)$ : calcule la somme des temps de tous les threads.  $t1=omp\_get\_wtime()$ : calcule le temps du thread le plus lent.

## Passage à l'échelle : scalabilité forte versus scalabilité faible

scalabilité forte : on augmente le nombre de threads à charge de calcul fixée.



# Temps d'execution : cpu\_time versus omp\_get\_wtime

cpu\_time(t1) : calcule la somme des temps de tous les threads.
t1=omp\_get\_wtime() : calcule le temps du thread le plus lent.

#### Passage à l'échelle : scalabilité forte versus scalabilité faible

scalabilité forte : on augmente le nombre de threads à charge de calcul fixée.

scalabilité faible : on augmente le nombre de threads proportionnellement à la charge de calcul.



Pour aller plus loin

## Le cours de l'Idris

http://www.idris.fr/formations/simd/

