Programmation Concurrente, Réactive et Répartie Cours N°2

Emmanuel Chailloux

Master d'Informatique Université Pierre et Marie Curie

année 2014-2015

Rappel du cours 1

- parallélisme : perte du déterminisme
- Modèles de parallélisme
 - mémoire partagée : synchronisation explicite/communication implicite
 - mémoire répartie : synchronisation implicite/communication explicite
 - ⇒ dualité des deux modèles

Cours 2 : Threads équitables

- 1. Généralités : coopération vs préemption
- 2. Api Fairthreads en C : scheduler et threads
- 3. Implantation
- 4. Evénements
- 5. Automates

Fair Threads

- Frédéric Boussinot
- projet MIMOSA EMP-CMA / Inria Sophia Antipolis sur la programmation réactive : http://www-sop.inria.fr/mimosa/rp
- ► Fair Threads : http://www-sop.inria.fr/mimosa/rp/FairThreads/

Modèle coopératif et préemptif

- ordonnanceur (scheduler) : serveur de synchronisation
- ▶ 2 types de threads
 - threads liés à un ordonnanceur (modèle coopératif)
 - threads non liés (modèle préemptif)

Caractéristiques

- multiprocesseurs : schedulers et threads non liés;
- déterministe : si tous les threads sont liés à un seul scheduler;
- ► I/O bloquantes : implantées par threads non liés;

- instant : partagé par tous les threads d'un scheduler; synchronisation automatique à la fin de chaque instant
- événement : diffusion instantanée à tous les threads liés à un même scheduler;
 permet la synchronisation et la communication
- automate : pour les petits threads de courte vie; implantation légère

Schedulers

- serveur de synchronisation (instants)
- serveur de communication (événements)
- serveur d'exécution (automates)

Ordonnancement coopératif

Durant un instant :

exécution de chaque thread jusqu'au prochain point de coopération :

Un thread rend la main au scheduler à un point de coopération :

- explicite : fonction cooperate
- ▶ implicite : attente d'un événement
- pas de priorité entre threads d'un même scheduler

Ordonnancement préemptif

- modèle à mémoire partagée
- perte du déterminisme
- mutuelle exclusion (Mutex)
- attente sur condition (Condition)

prochain cours: Thread en OCaml et en Java

Automates

petit thread ne nécessitant pas une pile propre contient une liste d'états (code séquentiel)

- s'exécute dans le thread du scheduler
- effectue un changement d'état en un instant
- passage d'un état à un autre :
 - explicite : saut à un état particulier
 - ▶ implicite : passage à l'état suivant
- ▶ fin de l'automate, à la fin du dernier état
- peut communiquer par événement (état particulier)

Evénements

- création et diffusion d'un événement à tous les trheads
- ▶ attente d'un événement à un instant ou au plus sur *n* instants
- association d'une valeur à un événement pour un instant et récupération de celle-ci
- sélection sur un tableau d'événements

Implantation des Fair Threads

en Scheme :

- ► en C :
 http://www-sop.inria.fr/mimosa/rp/FairThreads/FTC/
 index.html
- en Java :
 http://www-sop.inria.fr/mimosa/rp/FairThreads/FTJava/
 index.html
- http:
 //www-sop.inria.fr/mimosa/fp/Bigloo/doc/bigloo-8.html
- en OCaml (prototype 1) :
 http://www.algo-prog.info/hirondml/files/ocaml_
 fthreads.tar.gz
 et sa documentation http://www.algo-prog.info/hirondml/
 doc/fthread/html/Fthread.html

Bibliothèque C : scheduler

#include <fthread.h>

- type ft_scheduler_t
- création : ft_scheduler_t ft_scheduler_create (void)

retourne NULL si échec de la création

démarrage :

```
int ft_scheduler_start (ft_scheduler_t sched)
```

code retour 0 ou un code d'erreur \neq 0 (BAD_CREATE)

Bibliothèque C : scheduler (suite)

Contrôle des threads :

- int ft_scheduler_stop (ft_thread_t th)
 force l'arrêt du thread th
- int ft_scheduler_suspend (ft_thread_t th)
 suspend l'exécution du thread th au prochain instant
- int ft_scheduler_resume (ft_thread_t th) reprend l'exécution du thread th au prochain instant

La suspension est prioritaire à la reprise.

Bibliothèque C : thread (1)

type ft_thread_t

```
ft_thread_t ft_thread_create (
ft_scheduler_t sched,
void (*runnable)(void*),
void (*cleanup)(void*),
void *args
)
```

οù

sched : scheduler

runnable : fonction de calcul du thread

cleanup : fonction de nettoyage

▶ args : argument des 2 fonctions

Bibliothèque C : thread (2)

Fin d'un thread :

- fin du calcul de la fonction associée
- ▶ appel à void ft_exit (void)
- ▶ appel à int ft_scheduler_stop (ft_thread_t th)

Quand un thread termine la fonction cleanup est appelée à l'instant suivant

Attente de fin d'un thread :

- int ft_thread_join (ft_thread_t th)
 attente de la fin du thread th
- ▶ int ft_thread_join_n (ft_thread_t th,int n) attente sur au plus n instants

Coopération

- int ft_thread_cooperate (void)
 retourne le contrôle au scheduler
- int ft_thread_cooperate_n (int n) redonne le contrôle pour n instants

Equivalent à :

```
for (i=0;i<k;i++) ft_thread_cooperate ();
```

Un premier exemple : Hello World (1)

```
#include "fthread.h"
    #include "stdio.h"
 3
    void h (void *id) {
 4
       while (1) {
 6
         fprintf (stderr, "Hello ");
         ft_thread_cooperate ();
 8
 9
10
11
    void w (void *id) {
12
      while (1) {
13
         fprintf (stderr, "World!\n");
14
         ft_thread_cooperate ();
15
16
```

Un premier exemple: Hello World (2)

```
int main(void) {

ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();

ft_thread_create (sched,h,NULL,NULL);

ft_thread_create (sched,w,NULL,NULL);

ft_scheduler_start (sched);

ft_exit ();

return 0;

}
```

Le même en non-déterministe

```
int main (void) {
 3
      ft scheduler t sched1 = ft scheduler create ():
      ft_scheduler_t sched2 = ft_scheduler_create ():
 6
      ft_thread_create (sched1,h,NULL,NULL);
       ft_thread_create (sched2,w,NULL,NULL);
 8
 9
      ft_scheduler_start (sched1);
10
      ft_scheduler_start (sched2):
11
12
      ft_exit ():
13
       return 0:
14
```

Liaison des threads

- int ft_thread_unlink (void); délie le thread de son scheduler
- int ft_thread_link (ft_scheduler_t sched);
 relie un thread auprès du scheduler sched

permet de changer de scheduler.

Lecture non bloquante (1)

```
gcc -Wall -03 -D_REENTRANT -I ../include -L../lib \
nbread.c -lfthread -lpthread
```

```
#include "fthread.h"
   #include <stdio.h>
    #include <unistd.h>
    #include <stdlib.h>
4
5
6
    7
    ssize_t ft_thread_read (int fd.void *buf.size_t count) {
8
9
      ft_scheduler_t sched = ft_thread_scheduler ():
10
      ssize_t res;
11
12
      ft_thread_unlink():
13
      res = read (fd,buf,count);
      ft_thread_link (sched);
14
15
      return res:
16
```

Lecture non bloquante (2)

```
3
    void reading_behav (void* args) {
      int max = (int)args;
 4
      char *buf = (char*)malloc (max+1):
 6
      ssize_t res;
      fprintf (stderr, "enter %d characters:\n", max);
8
9
      res = ft_thread_read (0,buf,max);
10
11
      if (-1 == res) fprintf (stderr, "error\n");
      buf[resl = 0:
12
13
      fprintf (stderr."read %d: <%s>\n".res.buf):
14
      exit (0);
15
```

Lecture non bloquante (3)

```
int main (void) {
   ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
   ft_thread_create (sched,reading_behav,NULL,(void*)5);
   ft_scheduler_start (sched);
   ft_exit();
   return 0;
}
```

Implantation

- Utilise les threads POSIX (man pthread)
- ▶ environ 1800 lignes de C

Implantation (suite)

```
struct ft scheduler t {
       ft thread t
                                 self:
 3
      thread list t
                                 thread_table;
      thread_list_t
                                 to_run;
 4
      thread list t
                                 to_stop;
 6
       thread list t
                                 to_suspend;
       thread list t
                                 to_resume:
      thread list t
                                 to_unlink:
 8
 9
      broadcast list t
                                 to_broadcast;
       pthread_mutex_t
10
                                 sleeping;
11
       pthread_cond_t
                                 awake;
12
       ft_environment_t
                                 environment;
13
      int
                                 well_created:
14
    };
```

Implantation (suite)

3

4

6

8

9

10

11 12

13

```
struct ft_thread_t {
   pthread_t
                              pthread;
   int
                              well_created;
   pthread_mutex_t
                              lock;
   pthread_cond_t
                              token:
   int
                              has_token;
   ft executable t
                              cleanup;
   ft_executable_t
                              run;
   void
                             *args;
   ft scheduler t
                              scheduler;
...};
```

Implantation (suite)

```
static void _fire_all_threads (ft_scheduler_t sched) {

for_ALL_THREADS

if (_is_fireable (thread)) {
    if (!_is_automaton (thread)) {
        _transmit_token (sched->self,thread);
    } else {
        _run_as_automaton (thread);
    }

for END_FOR_ALL

procedure is sched if the sched is sched in the sched is sched in the scheduler_t scheduler_t
```

Evénements

- type ft_event_t
- création :
 ft_event_t ft_event_create (ft_scheduler_t sched);

A l'instant courant :

- génération : int ft_thread_generate (ft_event_t evt); engendre l'événement evt pour l'instant courant; il aura disparu à l'instant suivant

Evénements (suite)

A l'instant suivant

- int ft_scheduler_broadcast (ft_event_t evt); l'événement evt sera engendré au prochain instant

val est associée à evt

Attente d'un événement

- attente
 - int ft_thread_await (ft_event_t evt); suspend l'exécution du thread jusqu'à la génération d'evt
 - int ft_thread_await_n (ft_event_t evt,int n);
 l'attente dure au plus n instants.
- récupération d'une valeur :
 - ft_thread_get_value(ft_event e,
 int num,
 void **result)

récupère la i-ième valeur associée à l'événement e :

- si elle existe, la valeur est rangée dans result, l'appel termine immédiatement
- ▶ sinon, la fonction retourne NULL à l'instant suivant

Attente sur tableau d'événements

permet l'attente sur plusieurs événements. Le tableau d'événements array et le tableau mask sont de de longueur *len*.

int ft_thread_select(int len,
 ft_event_t *array,
 int *mask)

suspend l'exécution du thread jusqu'à la génération d'au moins un événement du tableau array; le tableau mask indique quels sont les événements engendrés.

Exemple avec événements (1)

```
#include "fthread.h"
    #include <stdio.h>
    #include <unistd.h>
 4
 5
    ft_event_t e1, e2;
 6
 7
    void behav1 (void *args) {
 8
 9
       ft_thread_generate (e1);
10
       fprintf (stdout."broadcast e1\n"):
11
12
       fprintf (stdout."wait e2\n"):
13
      ft_thread_await (e2);
14
       fprintf (stdout, "receive e2\n");
15
16
       fprintf (stdout,"end of behav1\n");
17
```

Exemple avec événements (2)

```
void behav2 (void *args) {

fprintf (stdout,"wait el\n");

ft_thread_await (el);

fprintf (stdout,"receive el\n");

ft_thread_generate (e2);

fprintf (stdout,"broadcast e2\n");

fprintf (stdout,"end of behav2\n");

fprintf (stdout,"end of behav2\n");
}
```

Exemple avec événements (3)

```
int main(void) {
 3
       int c, *cell = &c;
 4
        ft_thread_t th1. th2:
 5
        ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
 6
 7
       e1 = ft_event_create (sched):
 8
       e2 = ft_event_create (sched);
 9
10
       th1 = ft_thread_create (sched.behav1.NULL.NULL):
11
       th2 = ft_thread_create (sched,behav2,NULL,NULL);
12
13
        ft_scheduler_start (sched);
14
15
        pthread_join (ft_pthread (th1),(void**)&cell);
16
        pthread_join (ft_pthread (th2),(void**)&cell);
17
        fprintf (stdout, "exit\n");
18
       exit (0):
19
```

Exemple avec événements (4)

```
1  /*
2  broadcast e1
3  wait e2
4  wait e1
5  receive e1
6  broadcast e2
7  end of behav2
8  receive e2
9  end of behav1
10  exit
11 */
```

Tableau d'événements (1)

```
#include "fthread.h"
    #include "stdio.h"
 3
 4
    /* use of select to await 2 events */
 5
 6
    ft_event_t a,b;
 7
 8
    void awaiter (void *args) {
9
10
        ft_event_t events [2] = {a.b}:
11
        int
                   result [2] = \{0.0\}:
12
13
        ft_thread_select (2.events.result):
14
        fprintf (stdout, "result: [%d,%d] ",result[0],result[1]);
15
        if (result[0] == 0 || result[1] == 0) {
           ft_thread_await (result[0]==0 ? events[0] : events[1]):
16
17
        }
18
19
        fprintf (stdout, "both received! "):
20
        ft_thread_cooperate ();
21
        fprintf (stdout, "exit!\n");
22
        exit (0);
23
   Cours 2 - Programmation Concurrente, Réactive et Répartie (PC2R - 41507) - année 2014/2015 - 37 / 56
```

Tableau d'événements (2)

```
void trace_instant (void *args)

{
    int i = 1;
    while (1) {
        fprintf (stdout, "\ninstant %d: ",i);
        i++;
        ft_thread_cooperate ();
    }
}
```

Tableau d'événements (3)

```
void agenerator (void *args)
 3
 4
       ft_thread_cooperate_n (3);
       fprintf (stdout, "event a generated! ");
 6
       ft_thread_generate (a);
 7
8
9
    void bgenerator (void *args)
10
11
       ft_thread_cooperate_n (3);
12
       fprintf (stdout, "event b generated! ");
13
       ft_thread_generate (b);
14
```

Tableau d'événements (4)

```
1
    int main (void)
 3
 4
       ft scheduler t sched = ft scheduler create ():
 5
 6
        a = ft_event_create (sched);
        b = ft_event_create (sched):
 8
        ft_thread_create (sched,trace_instant,NULL,NULL);
 9
10
        ft_thread_create (sched,agenerator,NULL,NULL);
11
        ft_thread_create (sched,awaiter,NULL,NULL);
        ft_thread_create (sched,bgenerator,NULL,NULL);
12
13
14
        ft_scheduler_start (sched);
15
16
        ft_exit ();
17
        return 0:
18
```

Tableau d'événements (5)

Automates

Ensemble de macros permettant de décrire les états d'un automate et les attentes sur événements.

Création:

4

attente sur événement avec automate (1)

```
#include "fthread.h"
    #include <stdio.h>
 3
 4
    /* simultaneous events */
 5
 6
    ft_event_t event1.event2:
    DEFINE_AUTOMATON (autom)
 9
10
       BEGIN AUTOMATON
           STATE_AWAIT (0,event1);
11
           STATE_AWAIT (1,event2)
12
13
14
              fprintf (stdout, "both events are received! "):
15
16
        END AUTOMATON
17
```

attente sur événement avec automate (2)

```
void generator (void *args)
 3
 4
       ft_thread_cooperate_n (4);
       fprintf (stdout, "event1 generated! ");
 6
       ft_thread_generate (event1);
8
       ft_thread_cooperate_n (4);
9
       fprintf (stdout, "event1 and event2 are generated! ");
10
       ft_thread_generate (event1);
11
       ft_thread_generate (event2);
12
13
       ft_thread_cooperate ();
14
       fprintf (stdout, "exit\n");
15
       exit (0):
16
```

attente sur événement avec automate (3)

```
void traceInstants (void *args)

{
    int i = 0;
    for (i=0;i<10;i++) {
        fprintf(stdout, "\n>>>>>> instant %d: ",i);
        ft_thread_cooperate ();
    }
    fprintf (stdout, "exit!\n");
    exit (0);
}
```

attente sur événement avec automate (4)

```
int main ()
 3
       ft scheduler t sched = ft scheduler create ():
 4
 5
       event1 = ft_event_create (sched);
 6
       event2 = ft_event_create (sched);
 8
        ft_thread_create (sched,traceInstants,NULL,NULL);
 9
10
        if (NULL == ft_automaton_create (sched.autom.NULL.NULL)) {
11
           fprintf (stdout, "cannot create automaton!!!\n");
12
13
        ft_thread_create (sched,generator,NULL,NULL);
14
15
        ft_scheduler_start (sched):
16
17
        ft_exit ():
18
        return 0:
19
```

attente sur événement avec automate (5)

```
/* result
    >>>>>> instant 0:
    >>>>>> instant 1:
   >>>>>> instant 2:
    >>>>>> instant 3:
    >>>>>> instant 4: event1 generated!
    >>>>>> instant 5:
10
    >>>>>> instant 6:
11
   >>>>>> instant 7:
12
    >>>>>> instant 8: event1 and event2 are generated! both events are \leftrightarrow
         received!
13
    >>>>>> instant 9: exit
14
    end result */
```

API FT pour OCaml

- ► TER puis projet migration de threads
 - HirondML :
 - http://www-apr.lip6.fr/~chaillou/Public/Dev/HirondML/
 - sémantique différente sur :
 - ► l'envoi/réception d'événements
 - pas de préemptif (sauf thread Caml)
 - ▶ mais bibliothèque spéciale pour les I/O
- Master STL :
 - ▶ HirondML 2: respect de la sémantique des FT

Une implémentation pour OCaml

- Première implémentation : Une surcouche des threads OCaml
 - Un scheduler est un jeton
 - Synchronisation à base de conditions
 - ► Détachement de fair thread « facile »
- Les problèmes
 - Implémentation simple mais peu efficace
 - Surcouche des threads OCaml pour l'implémentation des threads détachés

les threads détachés sont surtout utilisés pour des IO bloquantes

Idée : une séparation des tâches

- Une librairie pour effectuer des actions bloquantes
- Simuler la concurrence des schedulers
- Nouvelle donne
 - ► La réactivité d'un scheduler n'est plus assurée, mais on peut mesurer les schedulers « trop lent » facilement par une trace
 - On perd la couche POSIX

C'est l'implémentation actuelle.

FT: Exemple1

```
let sched=Fthread.create_scheduler()::
 3
    let rec fth x=
      Printf.printf "je suis le ft %d\n" x;
 5
      Fthread.cooperate();
 6
      fth x
 7
     ;;
8
 9
    Fthread.create sched fth 1:
    Fthread.create sched fth 2:
10
11
    Fthread.start_scheduler sched;
    Fthread.exit()::
12
13
14
     (* affichage de fth 1 | fth2 ----> *)
15
    (* je suis le ft 1
16
       je suis le ft 2
17
       je suis le ft 1
18
        ... *)
```

FT: Compilation exemple 1

sur ari-31-312-01

où ../lib correspond à :
/users/Enseignants/chaillou/install/migrate-0.3/lib

FT: Exemple 2 (1)

```
let table1=Fthread.create_scheduler()::
    let table2=Fthread.create_scheduler()::
    let finale=Fthread.create_scheduler()::
 4
 5
    let nbr_vainqueur=ref 0;;
 6
    let finale commencee=ref false::
    let passe=Fthread.create_event()::
8
    . . .
9
    for i=1 to 4 do
10
      Fthread.create table1 joueur (i,[1;0;2;4;0;3]);
11
      Fthread.create table2 joueur ((i+5),[2;1;0;4;3])
12
    done:
13
14
    Fthread.create table1 joueur (5,[1;2;8;4;4;3;2;8]);
15
    Fthread.create table2 joueur (10,[1;8;3;3;2;8]);
16
    Fthread.start scheduler table1:
17
    Fthread, start_scheduler table2:
18
    Fthread.exit()::
```

FT: Exemple 2 (2)

6

9

Bibliographie

- Boussinot, F. Java Fair Threads Inria research report, RR-4139, 2001.
- Boussinot, F. FairThreads: mixing cooperative and preemptive threads in C – Inria research report, RR-5039, December, 2003.
- Serrano, M. et Boussinot, F. et Serpette, B. Scheme Fair Threads – 6th sigplan International Conference on Principles and Practice of Declarative Programming (PPDP), Verona, Italy, Aug, 2004, pp. 203–214.
- ► Chailloux, E. et Ravet, V. et Verlaguet, J. HirondML: Fair Threads Migrations for Objective Caml — Parallel Processing Letters, volume=18-1, 2008.

Autres implantations de threads coopératifs

- Lwt (Ocsigen)
 - Vouillon. J. Lwt: a cooperative thread library ML Workshop, 2008.
 - ► Documentation et téléchargement : http://ocsigen.org/lwt/
- Async (JaneStreet)