

Programmation Concurrente, Réactive et Répartie

Cours N°2

Emmanuel Chailloux

Master d'Informatique
Université Pierre et Marie Curie

année 2018-2019

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
 - ▶ Implantation
 - ▶ Evénements
 - ▶ Automates
3. Fair Threads dans d'autres langages
4. Lwt : LightWeight cooperative Threads

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 threads
- ▶ 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 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>

- ▶ en Scheme :

[http:](http://www-sop.inria.fr/mimosa/fp/Bigloo/doc/bigloo-8.html)

[//www-sop.inria.fr/mimosa/fp/Bigloo/doc/bigloo-8.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 <pthread.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`

```
▶  
1 ft_thread_t ft_thread_create (  
2     ft_scheduler_t sched,  
3     void (*runnable)(void*),  
4     void (*cleanup)(void*),  
5     void *args  
6 )
```

où

- ▶ `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 :

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

Un premier exemple : Hello World (1)

```
1 #include "pthread.h"
2 #include "stdio.h"
3
4 void h (void *id) {
5     while (1) {
6         fprintf (stderr,"Hello ");
7         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)

```
1
2 int main(void) {
3
4     ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
5     ft_thread_create (sched,h,NULL,NULL);
6     ft_thread_create (sched,w,NULL,NULL);
7     ft_scheduler_start (sched);
8
9     ft_exit ();
10    return 0;
11 }
```

Le même en non-déterministe

```
1  int main (void) {
2
3     ft_scheduler_t sched1 = ft_scheduler_create ();
4     ft_scheduler_t sched2 = ft_scheduler_create ();
5
6     ft_thread_create (sched1,h,NULL,NULL);
7     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);`
délié 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)

```
1 gcc -Wall -O3 -D_REENTRANT -I ../include -L../lib \  
2 nbread.c -lfthread -lpthread
```

```
1 #include "fthread.h"  
2 #include <stdio.h>  
3 #include <unistd.h>  
4 #include <stdlib.h>  
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);  
14    ft_thread_link (sched);  
15    return res;  
16 }
```

Lecture non bloquante (2)

```
1
2  /*****
3  void reading_behav (void* args) {
4      int max = (int)args;
5      char *buf = (char*)malloc (max+1);
6      ssize_t res;
7      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");
12     buf[res] = 0;
13     fprintf (stderr,"read %d: <%s>\n",res,buf);
14     exit (0);
15 }
```

Lecture non bloquante (3)

```
1 int main (void) {
2     ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
3     ft_thread_create (sched,reading_behav,NULL,(void*)5);
4     ft_scheduler_start (sched);
5     ft_exit();
6     return 0;
7 }
```

Implantation

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

Implantation (suite)

```
1  struct ft_scheduler_t {
2      ft_thread_t          self;
3      thread_list_t       thread_table;
4      thread_list_t       to_run;
5      thread_list_t       to_stop;
6      thread_list_t       to_suspend;
7      thread_list_t       to_resume;
8      thread_list_t       to_unlink;
9      broadcast_list_t     to_broadcast;
10     pthread_mutex_t      sleeping;
11     pthread_cond_t       awake;
12     ft_environment_t     environment;
13     int                  well_created;
14 };
```

Implantation (suite)

```
1  struct ft_thread_t {
2      pthread_t          pthread;
3      int                well_created;
4      pthread_mutex_t   lock;
5      pthread_cond_t    token;
6      int                has_token;
7
8      ft_executable_t    cleanup;
9      ft_executable_t    run;
10     void                *args;
11
12     ft_scheduler_t      scheduler;
13     ...};
```

Implantation (suite)

```
1  static void _fire_all_threads (ft_scheduler_t sched) {
2
3      FOR_ALL_THREADS
4      if (_is_fireable (thread)){
5          if (!_is_automaton (thread)) {
6              _transmit_token (sched->self,thread);
7          } else {
8              _run_as_automaton (thread);
9          }
10     }
11     END_FOR_ALL
12 }
```

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

- ▶ `int ft_thread_generate_value (ft_event_t evt,
void *val);`

associe une valeur `val` à la génération de l'événement

Evénements (suite)

A l'instant suivant

- ▶ `int ft_scheduler_broadcast (ft_event_t evt);`
l'événement `evt` sera engendré au prochain instant
- ▶ `int ft_scheduler_broadcast_value (ft_event_t evt,
void *val);`
`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 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.

- ▶ `int ft_thread_select_n (int len,ft_event_t *array,
 int *mask,int timeout);`

Attente au plus *timeout* instants

Exemple avec événements (1)

```
1 #include "ftthread.h"
2 #include <stdio.h>
3 #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)

```
1
2 void behav2 (void *args) {
3
4     fprintf (stdout, "wait e1\n");
5     ft_thread_await (e1);
6     fprintf (stdout, "receive e1\n");
7
8     ft_thread_generate (e2);
9     fprintf (stdout, "broadcast e2\n");
10
11     fprintf (stdout, "end of behav2\n");
12 }
```

Exemple avec événements (3)

```
1  int main(void) {
2
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)

```
1  #include "pthread.h"
2  #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) {
16         ft_thread_await (result[0]==0 ? events[0] : events[1]);
17     }
18
19     fprintf (stdout, "both received! ");
20     ft_thread_cooperate ();
21     fprintf (stdout, "exit!\n");
22     exit (0);
23 }
```

Tableau d'événements (2)

```
1
2 void trace_instant (void *args)
3 {
4     int i = 1;
5     while (1) {
6         fprintf (stdout, "\ninstant %d: ",i);
7         i++;
8         ft_thread_cooperate ();
9     }
10 }
```

Tableau d'événements (3)

```
1
2 void agenerator (void *args)
3 {
4     ft_thread_cooperate_n (3);
5     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
2 int main (void)
3 {
4     ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
5
6     a = ft_event_create (sched);
7     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);
12    ft_thread_create (sched,bgenerator,NULL,NULL);
13
14    ft_scheduler_start (sched);
15
16    ft_exit ();
17    return 0;
18 }
```

Tableau d'événements (5)

```
1
2 /* result
3
4 instant 1:
5 instant 2:
6 instant 3:
7 instant 4: event a generated! result: [1,0] event b generated! both received!
8 instant 5: exit!
9 end result */
```

Automates

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

Création :

```
1 ft_thread_t ft_automaton_create (ft_scheduler_t sched,  
2                               ft_automaton_t automaton,  
3                               ft_executable_t cleanup,  
4                               void *args)
```

attente sur événement avec automate (1)

```
1  #include "fthread.h"
2  #include <stdio.h>
3
4  /* simultaneous events */
5
6  ft_event_t event1,event2;
7
8  DEFINE_AUTOMATON (autom)
9  {
10     BEGIN_AUTOMATON
11         STATE_AWAIT (0,event1);
12         STATE_AWAIT (1,event2)
13         {
14             fprintf (stdout, "both events are received! ");
15         }
16     END_AUTOMATON
17 }
```

attente sur événement avec automate (2)

```
1  /*****  
2  void generator (void *args)  
3  {  
4      ft_thread_cooperate_n (4);  
5      fprintf (stdout, "event1 generated! ");  
6      ft_thread_generate (event1);  
7  
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 (4)

```
1  int main ()
2  {
3      ft_scheduler_t sched = ft_scheduler_create ();
4
5      event1 = ft_event_create (sched);
6      event2 = ft_event_create (sched);
7
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)

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

API FT pour OCaml

- ▶ TER puis projet migration de threads
 - ▶ HironML :
<http://www-apr.lip6.fr/~chaillou/Public/Dev/HironML/>
 - ▶ sémantique différente sur :
 - ▶ l'envoi/réception d'événements
 - ▶ pas de préemptif (sauf thread Caml)
 - ▶ mais bibliothèque spéciale pour les I/O
- ▶ Master STL :
 - ▶ HironML 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 lents » facilement par une trace
 - ▶ On perd la couche POSIX

C'est l'implémentation actuelle.

FT : Exemple1

```
1  let sched=Fthread.create_scheduler();;
2
3  let rec fth x=
4    Printf.printf "je suis le ft %d\n" x;
5    Fthread.cooperate();
6    fth x
7  ;;
8
9  Fthread.create sched fth 1;
10 Fthread.create sched fth 2;
11 Fthread.start_scheduler sched;
12 Fthread.exit();;
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

```
1 $ ocamlpt -c -I ../lib exfthread.ml
2 $ ocamlpt -I ../lib unix.cmxa fthread.cmxa \
3     exfthread.cmx -o exfthread.exe
4 $ ./exfthread.exe
5 je suis le ft 1
6 je suis le ft 2
7 je suis le ft 1
8 je suis le ft 2
9 je suis le ft 1
10 je suis le ft 2
11 ...
```

où ../lib correspond à :

/users/Enseignants/chaillou/install/migrate-0.3/lib

FT : Exemple 2 (1)

```
1  let table1=Fthread.create_scheduler();;
2  let table2=Fthread.create_scheduler();;
3  let finale=Fthread.create_scheduler();;
4
5  let nbr_vainqueur=ref 0;;
6  let finale_commencee=ref false;;
7  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)

```
1 let rec joueur (id,cartes)=
2   match cartes with
3     c :: rc ->
4       if c=0 then (... Fthread.awaitn 1 passe; joueur (id,rc))
5       else if c>7 then (... incr nbr_vainqueur; Fthread.link_to finale;
6                           joueur (id, rc))
7       else (... Fthread.cooperate(); joueur (id,rc))
8 | _ -> (... if !nbr_vainqueur = 2 then (
9         nbr_vainqueur:=0; Fthread.start_scheduler finale)
```

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. — HironML: 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)
 - ▶ à télécharger : <https://opensource.janestreet.com/async/>

Lwt : LightWeight cooperative Threads for OCaml

- ▶ Bibliothèque de threads coopératifs
 - ▶ pas d'ordonnanceur préemptif
 - ▶ les threads s'exécutent sans interruption jusqu'à l'appel d'une fonction laissant la main (`yield`) ou des entrées/sorties implantées pour cela
- ▶ basée sur un modèle modèle fonctionnel
- ▶ offrant un style de programmation monadique*
- ▶ réalisée initialement pour exprimer la concurrence en Ocsgen
- ▶ mais aussi utilisé dans d'autres projets (Hack, ...)

* : dans les langages fonctionnels à évaluation retardée (non stricts) ou lors d'écriture de programmes concurrents, il n'y a pas de garantie quant à l'ordre d'évaluation des sous-expressions. On peut alors recourir à un style de programmation appelé monadique, qui impose une certaine séquentialité. Ce style repose sur des entités abstraites appelées **monades**, qui forment un outil très général pour combiner des calculs dans un langage typé.

Lwt : LightWeight cooperative Threads for OCaml

Un thread en Lwt est une valeur de type `'a Lwt.t` qui produira un résultat de type `'a`.

A l'initialisation un thread est dans l'état `sleeping` c'est-à-dire que le résultat n'est pas encore connu, ensuite il change d'état vers l'un des 2 états terminaux suivants : `returned` ou `failed`.

```
1 type 'a state = | Return of 'a | Fail of exn | Sleep
```

La fonction suivante inspecte l'état :

```
1 # Lwt.state ;;  
2 - : 'a Lwt.t -> 'a Lwt.state = <fun>+
```

Lwt : lancement et entrées/sorties

- ▶ `Lwt_main.run` : 'a Lwt.t -> 'a

Plusieurs modules : `Lwt`, `Lwt_main`, `Lwt_io`, `Lwt_unix`, ...

- ▶ `Lwt_io.write` :
`Lwt_io.output_channel` -> string -> unit Lwt.t
- ▶ `Lwt_io.read_char` : `Lwt_io.input_channel` -> char Lwt.t
- ▶ `Lwt_io.pipe` :
unit -> `Lwt_io.input_channel` * `Lwt_io.output_channel`
- ▶ `Lwt_io.printl` : string -> unit Lwt.t
- ▶ `Lwt_unix.sleep` : float -> unit Lwt.t

Lwt : style monadique

Une monade est la donnée d'un type paramétré (ici `'a Lwt.t`), qui représente des calculs produisant des valeurs de type `'a`, et de deux opérations, `return` et `bind`, dont le type éclaire leur rôle :

- ▶ `Lwt.return`: `'a -> 'a Lwt.t`
- ▶ `Lwt.bind` : `'a Lwt.t -> ('a -> 'b Lwt.t) -> 'b Lwt.t`

La fonction `return` initialise un calcul, et l'opération `bind(e)(f)` va extraire la valeur calculée par `e` et l'envoyer à la fonction `f`.

Pour former une monade, ces deux opérations doivent satisfaire les trois propriétés suivantes :

$$\text{bind}(\text{return}(x)) f = f(x)$$

$$\text{bind}(m)(\text{return}) = m$$

$$\text{bind}(\text{bind}(m)(f))(g) = \text{bind}(m)(\text{fun } x \rightarrow \text{bind}(f(x))(g))$$

Exemples au toplevel

```
1 # #use "topfind";;
2 # #require "lwt.simple-top";;
```

enchaînement :

```
1 # let p () =
2     let t = Lwt_io.read_line Lwt_io.stdin in
3     Lwt.bind t (fun s -> Lwt.return (String.uppercase s));;
4 val p : unit -> string Lwt.t = <fun>
5 # Lwt_main.run (p ());;
6 hohoho
7 - : string = "HOHOHO"
```

lancer en // avec notation >>= pour bind :

```
1 let (>>=) = Lwt.bind ;;
2 let rec f () = Lwt_io.printl "Ping" >>=
3     (fun () -> (Lwt_unix.sleep 4.)) >>= f ;;
4 let rec g () = Lwt_io.printl "Pong" >>=
5     (fun () -> (Lwt_unix.sleep 3.)) >>= g ;;
6 Lwt_main.run (f ()) , Lwt_main.run (g());;
7 Ping
8 Pong
9 ...
```

Lwt :synchronisation et multiplexage

- ▶ `Lwt.join` : `unit Lwt.t list -> unit Lwt.t` :
attente qu'une liste de threads aient terminé ; si un des threads échoue, `join` échoue avec la même exception que le premier qui échoue
- ▶ `Lwt.choose` : `'a Lwt.t list -> 'a Lwt.t` qui retourne le premier thread qui termine
- ▶ `Lwt.pick` : `'a Lwt.t list -> 'a Lwt.t`
arrêt des autres threads dès qu'un a terminé

Exemples (2)

multiplexage :

```
1 let l = [ Lwt.return 0 ; Lwt.return 42 ; Lwt.return 56 ] ;;
2 val l : int Lwt.t list = [<abstr>; <abstr>; <abstr>]
3 # Lwt_main.run (Lwt.choose l);;
4 - : int = 0
5 # List.map (Lwt.state) l ;;
6 - : int Lwt.state list = [Lwt.Return 0; Lwt.Return 42; Lwt.Return 56]
```

map :

```
1 let rec map f l = match l with
2 | [] -> Lwt.return []
3 | v :: r ->
4   let t = f v in
5   let rt = map f r in
6   t >>= fun v' ->
7     rt >>= fun l' ->
8     Lwt.return (v' :: l') ;;
9 val map : ('a -> 'b Lwt.t) -> 'a list -> 'b list Lwt.t = <fun>
```

Lwt : résumé

- ▶ bibliothèque riche mais c'est le modèle bind/return qui importe
- ▶ syntaxe concise : `>>=`, ...
- ▶ versions non bloquantes (IO, Unix, ...)
- ▶ attente d'événements spécifiques
`wait`, `wakeup`
- ▶ possibilité de se détacher pour reprendre un mode préemptif
`Lwt_preemptive.detach`