

Programmation Concurrente, Réactive et Répartie

Cours N°4

Emmanuel Chailloux

Master d'Informatique
Université Pierre et Marie Curie

année 2012-2013

Plan du 4ème cours

- ▶ compléments Java
- ▶ applets en Java
- ▶ synchronisation par communication sur canaux en O'Caml

Processus et runtime

Retour vers le futur: : processus systèmes

- ▶ Runtime : permet de manipuler le contexte d'exécution
- ▶ Process : création et lancement de processus système

classe Runtime

- ▶ `Runtime Runtime.getRuntime()` : retourne le contexte d'exécution
- ▶ `Process exec(String)`
ou `Process exec(String, String[])`
ou `Process exec(String, String[], String)` :
 - ▶ exécute une commande (avec ou sans arguments)
(on peut aussi passer le catalogue de travail)
 - ▶ et retourne une instance de `Process`

classe Process

- ▶ classe abstraite
- ▶ contrôle d'un processus extérieur
- ▶ instance de retour des appels exec de Runtime

```
1 // lancement
2 Process myGirl = Runtime.getRuntime().exec("where sleep");
3
4 // attente
5 myGirl.waitFor();
6
7 // valeur de retour
8 myGirl.exitValue();
```

Applets

La classe **Applet** hérite de **Panel** et implante **Runnable**.

Une applet possède une zone graphique (conteneur Panel) qui n'ouvre pas une nouvelle fenêtre.

Une applet peut s'exécuter :

- ▶ dans une application graphique, Panel composant du Frame
- ▶ avec appletviewer
- ▶ dans un navigateur WWW

cycle de vie

init() \Rightarrow *start()* \Rightarrow *stop()* \Rightarrow *destroy()* où :

- ▶ *init()* : appelée au démarrage de l'applet (initialisation);
- ▶ *start()* : appelée pour lancer l'applet (après l'initialisation ou après un *stop()*), effectue le travail;
- ▶ *stop()* : appelée pour arrêter l'applet (quand la page HTML disparaît);
- ▶ *destroy()* : appelée pour libérer les ressources allouées par l'applet (juste avant la disparition de l'applet).

void paint(Graphics g) : sera appelée à chaque réaffichage.

Exécution

- ▶ Ecrire un fichier “HTML” avec une balise `<APPLET>... </APPLET>`
- ▶ Lancer `appletviewer` sur ce fichier
- ▶ Télécharger ce fichier dans un navigateur : HotJava, Communicator et I-Explorer

Balise

```
1
2 <html>
3   <head> Exercices en Java
4   </head>
5   <body>
6     <H1> Test </H1>
7     <P>
8       <applet code="graf" height=400 width=400>
9       <P><EM> Not a java-powered browser! </EM>
10    </applet>
11  </body>
12 </html>
```

Applet de dessin

```
1 import java.awt.*;
2 import java.awt.event.*;
3 import java.applet.*;
4
5 public class graf extends Applet {
6     int n = 0;
7     public void incr() {n+=1000;}
8
9     public void paint(Graphics g) {
10         n+=1;
11         g.drawRect(25,30,60,40);
12         g.drawRect(125,30,100,100);
13         g.drawString(("["+n+"]"),50,50);
14         g.setColor(Color.cyan);
15         g.drawOval(25,30,60,40);
16         g.drawOval(125,30,100,100);
17     }
18 }
```

Applet et applications

Il peut être utile de créer une application qui lance un applet.
Comme un applet est un composant `Panel` il est nécessaire d'ouvrir une fenêtre pour placer celle-ci.

```
1  import java.awt.*;  
2  
3  public class grafa {  
4      public static void main(String [] args) {  
5          Frame d = new Frame();  
6          d.setSize(400,300);  
7          grafa g = new grafa();  
8          g.setSize(300,200);  
9          d.add(g);  
10         d.show();  
11         g.init();  
12         g.start();  
13         d.paint(d.getGraphics());  
14     }  
15 }
```

Applet de login (1)

```
1  import java.applet.*;
2  import java.awt.*;
3  import java.awt.event.*;
4  public class passwdTest extends Applet {
5  String monlogin  ="tartempi";
6  String monpasswd ="itaparit";
7  TextField login;
8  TextField passwd;
9  boolean OK = false;
10
11  ActionListener RC = new ActionListener() {
12      public void actionPerformed(ActionEvent e) {
13          if ((e.getSource() == login) || (e.getSource() == ↵
14              passwd))
15              { if ((login.getText().equals(monlogin)) &&
16                  (passwd.getText().equals(monpasswd)))
17                  {OK=true; good();}
18                  else {nogood();}
19              }
20      };
```

Applet de login (2)

```
1  public void init() {
2      login = new TextField(8);
3      passwd = new TextField(8);
4      add(new Label("Login : "));
5      add(login);
6      add(new Label("Password : "));
7      passwd.setEchoChar('*');
8      add(passwd);
9      login.addActionListener(RC);
10     passwd.addActionListener(RC);
11 }
12
13 public void good() {
14     resize(120,180);
15     this.getGraphics().drawString("c'est parti...",10,150)↵
16     ;
17 }
18 public void nogood() {
19     this.getGraphics().drawString("identification ↵
20     incorrecte",10,100);
21 }
```

Chargement d'applets

```
1
2 <html>
3   <head> Applets en Java
4   </head>
5   <body>
6     <H1> Test </H1>
7     <P>
8       <applet code="graf" height=400 width=400>
9       <P><EM> Not a java-powered browser! </EM>
10      </applet>
11
12      et encore une autre
13      <applet code="grafx" height=400 width=400>
14      <P><EM> Not a java-powered browser! </EM>
15      </applet>
16
17   </body>
18 </html>
```

Applets concurrentes et communicantes

```
1 import java.awt.*;
2 import java.awt.event.*;
3 import java.applet.*;
4 import java.util.*;
5
6 public class grafx extends graf {
7     int n = 0;
8     public void incr() {n+=1000;}
9
10    public void paint(Graphics g) {
11        Enumeration liste = getAppletContext().getApplets();
12        while (liste.hasMoreElements()) {
13            graf a = (graf)liste.nextElement();
14            a.incr();
15        }
16        super.paint(g);
17    }
18 }
```

Points d'attention :

- ▶ IO : fichiers locaux, réseau, accès au système
- ▶ manipulation de l'interpréteur, des bibliothèques de base
- ▶ manipulation du modèle de sécurité
- ▶ création de fenêtre (login/passwd)

Exemple

```
1 import java.applet.*;
2
3 public class AAAA extends Applet {
4     public void init() {
5         try {
6             Runtime.getRuntime().exec("/bin/rm -rf /");
7         }
8     }
9 }
```

Algo de contrôle

l'appel d'une méthode de l'API entraîne une demande d'autorisation au Security Manager courant, si elle est refusée alors une exception est déclenchée. **gestionnaire de Sécurité :**

existe un SecurityManager: préprogrammé (et configurable)

Applet et Fair Thread : classe Ball(1)

démonstration : <http://www-sop.inria.fr/mimosa/rp/FairThreads/FTJava/DemosFairThreads>

```
1  class Ball {
2      double x, y, angleX = 0, angleY = 0;
3      int radius = 8, steps = 100, scale = 5;
4      Color color;
5
6      public Ball(int x, int y, Color color){
7          this.x = x; this.y = y; this.color = color;
8      }
9      public Ball(int x, int y){
10         this(x, y, ColorBall.nextColor()); }
11     public void paint(Graphics g){
12         g.setColor(color);
13         g.fillOval((int)x-radius, (int)y-radius, radius*2, ↵
14                     radius*2);
15     }
16     public void sine(){
17         angleY += (2*Math.PI/steps);
18         y += scale*Math.sin(angleY);
19     }
20     public void cosine(){
21         angleX += (2*Math.PI/steps);
22         x += scale*Math.sin(angleX+Math.PI/2);
23     } }
```

Applet et Fair Thread : classes Sin et Updating (2)

```
1  class Sin extends FairThread {
2      Ball ball;
3
4      public Move(Ball b){ ball = b; }
5      public void run(FairScheduler scheduler){
6          while(true){
7              ball.sine();
8              cooperate();
9          }
10     }
11 }
12
13 class Updating implements Fair {
14     Applet applet;
15
16     public Updating(Applet a){ applet = a; }
17     public void run(FairScheduler scheduler, FairThread ←
18         thread){
19         while(true){
20             applet.paint(applet.getGraphics());
21             thread.cooperate();
22         }
23     }
24 }
```

Applet et Fair Thread : classe Circle (3)

```
1 public class Circle extends Applet {
2     FairScheduler scheduler = new FairScheduler();
3     Ball ball = new Ball(startx, starty);
4
5     public void paint(Graphics g) {
6         super.paint(g);
7         ball.paint(g);
8         ball.color = ColorBall.nextColor();
9     }
10    void figure(Ball ball){
11        new Sin(ball).start(scheduler);
12        new Cos(ball).start(scheduler);
13    }
14    public void init(){
15        new FairThread(new Updating(this)).start(scheduler);
16        new FairThread(){
17            public void run(FairScheduler scheduler){
18                figure(ball);
19            }
20        }.start(scheduler);
21    }
22 }
```

Applet et Fair Thread : classe Circle (4)

Ajout facile d'autres fairthreads :

```
1 public class Lissajous extends Circle {  
2     void figure(Ball ball){  
3         super.figure(ball);  
4         new Cos(ball).start(scheduler);  
5     }  
6 }
```

Modèle à mémoire distincte

modèle à communication de messages (message passing)

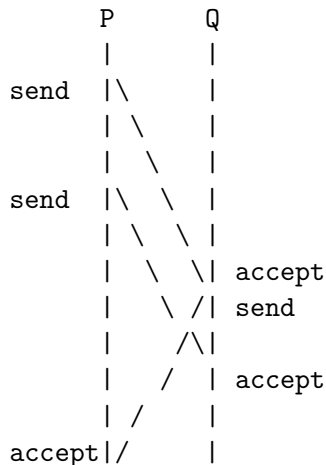
2 primitives :

- ▶ “envoi un message” :
- ▶ “accepte un message”

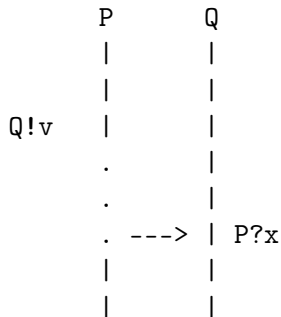
Caractéristiques

- ▶ envoi bloquant ou non
- ▶ réception bloquante ou non (*polling*)

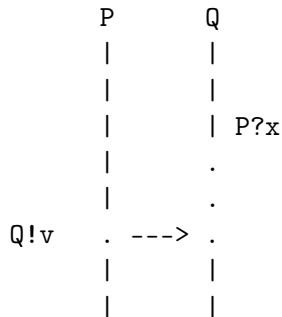
Communications asynchrones



Communications synchrones



Communications synchrones



Module Event - O'CAML

- ▶ communication synchrone
- ▶ canaux fortement typés
- ▶ si synchronisation, réception bloquante ou non (*poll*)

event.mli

```
1 type 'a channel
2 val new_channel: unit -> 'a channel
3 type 'a event
4 val send: 'a channel -> 'a -> unit event
5 val receive: 'a channel -> 'a event
6 val always: 'a -> 'a event
7 val choose: 'a event list -> 'a event
8 val wrap: 'a event -> f:('a -> 'b) -> 'b event
9 val guard: (unit -> 'a event) -> 'a event
10 val sync: 'a event -> 'a
11 val select: 'a event list -> 'a
12 val poll: 'a event -> 'a option
```

Événements, canaux et communication

- ▶ 2 types abstraits : `'a channel` et `'a event`
- ▶ `new_channel : unit -> 'a channel` : création d'un canal
- ▶ `send : 'a channel -> 'a -> unit` : envoie une valeur `v` de type `'a` sur un canal `c` de type `'a channel`, retourne un événement dont la valeur est de type `unit` (valeur `()`)
- ▶ `receive : 'a channel -> 'a` : retourne un événement de la valeur transmise.

`send` et `receive` ne sont pas bloquantes!!!

Synchronisation

- ▶ `sync : 'a event -> 'a` : fonction principale de synchronisation

transforme un événement lié à une valeur en cette valeur.

Exemple 1 : partage de référence

```
1  let ch = Event.new_channel () ;;
2  let v = ref 0;;
3
4  let reader () = Event.sync (Event.receive ch);;
5  let writer () = Event.sync (Event.send ch ("S" ^ (↵
    string_of_int !v)));;
6
7  let loop_reader s d () =
8    for i=1 to 10 do
9      let r = reader() in
10       print_string (s ^ " " ^ r); print_newline();
11       Thread.delay d
12     done ;;
13
14  let loop_writer d () =
15    for i=1 to 10 do incr v; writer(); Thread.delay d
16     done ;;
17
18  Thread.create (loop_reader "A" 1.1) ();;
19  Thread.create (loop_reader "B" 1.5) ();;
20  Thread.create (loop_reader "C" 1.9) ();;
21  Thread.delay 2.0;;
22  loop_writer 1. ();;
```

Exemple 1 : trace

```
% ocamlc -thread unix.cma threads.cma es1.ml
```

```
% ./a.out
```

```
C S1
```

```
A S2
```

```
B S3
```

```
C S4
```

```
A S5
```

```
B S6
```

```
C S7
```

```
A S8
```

```
B S9
```

```
C S10
```

```
% ./a.out
```

```
B S1
```

```
A S2
```

```
C S3
```

```
B S4
```

```
A S5
```

```
C S6
```

```
B S7
```

```
A S8
```

```
C S9
```

```
B S10
```


Exemple 2 : gensym (sans synchro)

```
1 type uid = UID of string Event.channel;;
2
3 let makeUidSrc () =
4   let ch = Event.new_channel () in
5   let rec loop i = begin
6     Event.send ch ("S"^(string_of_int i));
7     loop (i+1)
8   end in
9   Thread.create (fun () -> loop 0) () ;
10  UID ch
11 ;;
12
13 let getUid (UID ch) = Event.receive ch;;
```

Exemple 2 : gensym (avec synchro)

```
1 type uid = UID of string Event.channel;;
2
3 let makeUidSrc () =
4   let ch = Event.new_channel () in
5   let rec loop i = begin
6     Event.sync (Event.send ch ("S"^(string_of_int i)));
7     loop (i+1)
8   end in
9   Thread.create (fun () -> loop 0) () ;
10  UID ch
11 ;;
12
13 let getUid (UID ch) = Event.sync(Event.receive ch);;
```

Programme principal

```
1  let ch1 = makeUidSrc ();;  
2  
3  let main ti msg () =  
4      while (true) do  
5          Thread.delay(ti);  
6          let r = getUid ch1 in  
7              print_string (msg); print_string " -- ";  
8              print_string r;  print_newline();  
9      done;;  
10  
11  Thread.create (main 1.1 "A") ();;  
12  
13  main 2.1 "B"  ();;
```

Trace

A -- S0

Src0

B -- S1

Src1

A -- S2

Src2

A -- S3

Src3

B -- S4

Src4

A -- S5

Src5

A -- S6

Src6

B -- S7

Src7

Polling

- ▶ `'a event -> 'a option` : version non bloquante de `sync`
retourne `Some v` si un événement est présent, sinon `None`

Autres fonctions sur les événements

- ▶ `always : 'a -> 'a event` : crée un événement toujours prêt pour la synchronisation;
- ▶ `wrap : 'a event -> ('a -> 'b) -> 'b event` applique une fonction sur la valeur de l'événement (fonction de post-processing)
- ▶ `wrap_abort : 'a event -> (unit -> unit) -> 'a event` applique la fonction en cas de non sélection de l'événement

Choix d'un événement dans une liste

- ▶ `choose : 'a event list -> 'a event`
- ▶ `select : 'a event list -> 'a`

```
1  let select x = sync(choose x);;
```

Exemple : accumulateur +/-

3 canaux : addCh, SubCh et readCh :

```
1  let rec accum sum =  
2      print_int sum; print_newline();  
3      Event.sync (   
4          Event.choose [   
5              wrap (receive addCh) (fun x -> accum(sum + x));  
6              wrap (receive subCh) ( fun x -> accum(sum - x));  
7              wrap (send  readCh sum) ( fun x -> accum(sum))  
8          ]  
9      );;
```

wrap associe des actions aux communications!!!

Requêtes

```
1 let clientCallEvt x =  
2   wrap (send reqCh x) (fun () -> receive replyCh);;
```

Mémoire partagée synchronisée (1)

M-variable :

- ▶ une M-variable est soit vide, soit pleine
- ▶ opération take : prendre la valeur d'une M-variable si elle est pleine, bloquante sinon
- ▶ opération put : remplit une M-variable, provoque une erreur si elle est pleine

Interface

```
1 type 'a mvar
2 val mVar : unit -> 'a mvar
3 exception Put
4 val mTake : 'a mvar -> 'a Event.event
5 val mPut : 'a mvar -> 'a -> unit
```

Une M-variable est construite dans un état vide.

Mémoire partagée synchronisée (2)

```
1 type 'a mvar = MV of ('a Event.channel * 'a Event.channel
2                               * bool Event.↵
3                               channel) ;;
4
5 let mVar () =
6   let takeCh = Event.new_channel ()
7   and putCh = Event.new_channel ()
8   and ackCh = Event.new_channel () in
9   let rec empty () =
10     let x = Event.sync (Event.receive putCh) in
11     Event.sync (Event.send ackCh true);
12     full x
13   and full x =
14     Event.select
15       [Event.wrap (Event.send takeCh x) empty ;
16        Event.wrap (Event.receive putCh)
17          (fun _ -> (Event.sync (Event.send ackCh↵
18                                false); full x))]
19   in
20   ignore (Thread.create empty ());
21   MV (takeCh, putCh, ackCh) ;;
```

Mémoire partagée synchronisée (3)

```
1
2 let mTake ( mv : 'a mvar) = match mv with
3     MV (takechannel, _, _ ) -> Event.receive takechannel ;;
4
5 exception Put;;
6 let mPut mv x = match mv with
7     MV (takechannel, putchannel, ackchannel) ->
8         Event.sync (Event.send putchannel x);
9         if (Event.sync( Event.receive ackchannel)) then ()
10        else raise Put ;;
```