Introduction à l'Interaction Homme-Machine

M1/Info/SRIL 2014-2015

Renaud Blanch

IIHM - LIG - UJF mailto:renaud.blanch@imag.fr http://iihm.imag.fr/blanch/

Remerciements

François Bérard

(LIG - IIHM, INPG)

Éric Lecolinet

(ENST-GET)

Alan Dix

(Université de Lancaster)

1. Principes pour le développement de logiciel interactif

- 1.0 Éléments d'architecture
- 1.1 Principes de réalisation

1.0 Éléments d'architecture	
1.0 Elements a distinctorare	
	٦
Séparation de l'interface	
	J
	7
Dringing nº1	
Principe n°1	
Séparer strictement	
le noyau fonctionnel et	-
l'interface.	

Noyau fonctionnel vs. Interface	
noyau fonctionnel : Services offerts par le système, indépendamment de la façon dont l'utilisateur s'en sert.	
le " quoi "	
Noyau fonctionnel vs.	
interface : Parties du système dépendantes des périphériques grâce auxquels l'utilisateur se sert du système.	
le "comment"	
Noyau fonctionnel vs. Interface	
séparation : • des préoccupations • des expertises • des méthodes	

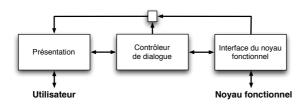
Principe n°2	
Le code du noyau fonctionnel	
est indépendant du code de l'interface.	
	1
Indánandanaa	
Indépendance du noyau fonctionnel	
au noyau fonotionner	
bonne pratique : minimiser les dépendances	
L'interface risquant d'évoluer en cours	
de réalisation, il faut mieux que	
le noyau fonctionnel soit conçu sans dépendance envers celle-ci.	
Principe n°3	
Le noyau fonctionnel doit offrir des services nécessaires à l'interaction :	
• la notification ;	
 la prévention des erreurs ; et l'annulation. 	

Fekete, 1996

Notification	
"possibilité pour un module externe d'être prévenu lorsque	
l'état du noyau sémantique change."	
	J
Prévention des erreurs	
"possibilité de savoir si un appel de fonction est licite	
dans un contexte ."	
]
Annulation	
"possibilité de revenir	
à des états précédents du noyau sémantique."	

Modèle séminal de l'interface

Le modèle de **Seeheim** (1983) propose de séparer l'**interface** en trois niveaux.



Modèle séminal de l'interface

Le modèle de **Seeheim** (1983) propose de séparer l'**interface** en trois niveaux :

- · la présentation
- · le contrôleur de dialogue
- · l'interface du noyau fonctionnel

Modèle séminal de l'interface

Le modèle de **Seeheim** (1983) propose de séparer l'**interface** en trois niveaux :

- · la présentation
- · le contrôleur de dialogue
- · l'interface du noyau fonctionnel

correspondant à trois nivaux d'abstraction : lexical, syntaxique, et sémantique.

	_
1.1 Principes de réalisation	
•	
	1
Communication	
nour modifior l'état du noveu fonctionnel	

pour **modifier** l'état du noyau fonctionnel, pour **notifier** l'interface :

- les appels de fonction
- les fonctions de rappel (callbacks)
- · les variables actives

Appel de fonction

```
ne pas faire :
namespace nf {
   name = ihm::entry.getText();
}
```

Appel de fonction

```
ne pas faire :
namespace nf {
   name = ihm::entry.getText();
}

mais faire :
namespace nf {
   void setName(string new_name) { name = new_name; }
}
namespace ihm {
   nf::setName(entry.getText());
}
```

Appel de fonction

```
ne pas faire :
namespace nf {
   ihm::label.setText(name);
}
```

Appel de fonction

```
ne pas faire :
namespace nf {
    ihm::label.setText(name);
}

mais faire :
namespace nf {
    string getName() { return name; }
}

namespace ihm {
    label.setText(nf::getName());
}
```

Fonctions de rappel

```
ne pas faire :
namespace nf {
    void name_changed() {
        ihm::label.setName(name);
    }
}
```

Fonctions de rappel

```
mais faire :
namespace nf {
   typedef void callback(string);
   void register_name_notifier(callback *notify) {
      name_notifiers.append(notify);
   }
   void name_changed() {
      for(notify in name_notifiers) { (*notify)(name); }
   }
}
namespace ihm {
   nf::callback name_notify;
   nf::register_name_notifier(&name_notify);
   void name_notify(string name) { label.setText(name); }
}
```

Variables actives

notification quand le **contenu** d'une variable est **modifié**

Variables actives

en tcl, instrumentation du code :

```
proc trace_i { args } {
    # do something ...
}
trace add variable i write trace_i
set i 12
```

Variables actives

en python, utilisation des properties :

```
class Example(object):
    def get_i(self):
        return self._i
    def set_i(self, value):
        if self._i != value:
            self._i = value
            # do something ...
    i = property(get_i, set_i)

example = Example()
example.i = 12
```

Variables actives

en java, utilisation des *getters* et des *setters* :

```
class Example {
   private Object var;

public Object getVar() {
    return var;
 }

public void setVar(value) {
   if(var != value) {
     var = value;
     // do something
   }
};
```

Variables actives

en java, utilisation des *properties* avec les *beans* :

```
import java.beans.PropertyChangeSupport;

class Example {
    private final PropertyChangeSupport pcs =
        new PropertyChangeSupport(this);

...
    public void setVar(value) {
        Object old_var = var;
        var = value;
        pcs.firePropertyChange("var", old_var, var);
    }
    ...
}
```

Variables actives

Variables actives

```
import java.beans.PropertyChangeListener;
import java.beans.PropertyChangeEvent;

class Listener implements PropertyChangeListener {
   public void propertyChange(PropertyChangeEvent e) {
      String propName = e.getPropertyName();
      if(propName.equals("var")) {
            System.out.println("old: " + e.getOldValue());
            System.out.println("new: " + e.getNewValue());
      }
   };

void test() {
   Example example = new Example();
   example.addPropertyChangeListener(new Listener());
}
```

Variables actives

en c++ avec Qt, utilisation des signals/slots:

```
class Example : public QObject {
   Q_OBJECT
   int _i;
signals:
   void valueChanged(int i);
public slots:
   void setValue(int i) {
      if(_i != i) {
        _i = i;
        emit valueChanged(i);
      }
   }
};
```

Événements

changement de paradigme :

L'utilisateur n'est plus au service du programme mais le **programme au service de l'utilisateur**.

Programme classique

L'utilisateur fait ce que lui demande l'application.

```
int main() {
   string name;
   // ...
   cout << "name = "; // user prompt
   cin >> name; // waiting user input
   // ...
}
```

Programme par événements

L'utilisateur a le contrôle.

```
int main() {
    // ...
    while(not quit) {
        event = getNextEvent();
        process(event);
    }
}
```

Structure d'un événement

Structure envoyée à l'application à chaque action élémentaire de l'utilisateur contenant des informations sur l'événement et le contexte de son émission :

- type de l'événement,
- · timestamp,
- position du curseur,
- état des boutons de la souris,
- identifiant de la fenêtre (où se situe le curseur),
- •

Types d'événements

quelques types d'événements (XWindow) :

- KeyPress, KeyRelease,
- · ButtonPress, ButtonRelease, MotionNotify,
- EnterNotify, LeaveNotify,
- FocusIn,
- DestroyNotify, MapNotify, UnmapNotify, Expose,
- · ClientMessage,
- ...

Types d'événements (Win32): · WM_ACTIVATEAPP, WM_CLOSE, · WM_CREATE, WM_DESTROY, · WM_MOVE, WM_MOVING, · WM_SIZE, WM_SIZING, · WM_SHOWWINDOW, · WM_KEYDOWN, WM_KEYUP, · WM_MOUSEMOVE, · WM_LBUTTONDOWN, WM_LBUTTONUP, · ...

Types d'événements

quelques types d'événements (Mac OS X/carbon) :

- kEventWindowClosed, kEventWindowBoundsChanged,
- kEventMouseMoved, kEventMouseDragged,
- kEventMouseDown, kEventMouseUp
- ...

Types d'événements

quelques types d'événements (Java/AWT) :

- java.awt.event.MouseEvent,
- · java.awt.event.KeyEvent,
- java.awt.event.WindowEvent,
- ...

Gestion des événements

- 1) phase d'initialisation
- 2) boucle de traitement des événements

Boucle REPL

"read-eval-print loop" (REPL)

à la charge du programmeur

```
while(not quit) {
    event = getNextEvent();
    switch(event->type) {
    case TYPE_1:
        process_type_1(event->window, event->position);
        break;
    case TYPE_2:
        // ...
}
```

Boucle REPL

le cas de :

- XWindow
- Win32
- · Mac OS X

Boucle REPL

- complexe à mettre au point il faut prendre en compte toutes les combinaisons d'événements (spatiales et temporelles)
- introduit des dépendances implicites
- risque de comportements non-standards

Dispatcher

aiguilleur (event dispatcher) fourni par le système

```
void handle_quit() { exit(0); }
int main() {
   Menu menu = new Menu();
   menu.addAction("Quit", handle_quit);
   // ...
   return main_loop();
}
```

Dispatcher

le cas de :

- Xt/Motif
- · Java AWT, SWING, ...
- GLUT
- ...

Dispatcher

L'aiguilleur se construit au-dessus de la REPL :

Mac OS X

Dispatcher

Les protocoles d'interaction sont "embarqués" par les objets interactifs.

Cela résout les problèmes de la REPL mais :

 cache le mécanisme de callback, les fonctions sont appelées dans une boucle aussi ce qui peut nuire à l'interactivité.

Interactivité

La solution pour les traitements longs :

- · un processus (léger) dédié,
- qui notifie lorsqu'il se termine.

Interactivité La solution pour les traitements longs: • un processus (léger) dédié, • qui notifie lorsqu'il se termine. Qui crée de nouveaux problèmes: • de synchronisation des structures de données, • d'accès concurrents aux ressources (en particulier graphiques).	
Communication avec le noyau fonctionnel Utilisation d'événements particuliers non graphiques.	
Machines à états Pour faire face à l'explosion combinatoire due aux types possibles d'événements et à l'ordre dans lequel ils arrivent, il faut adopter une démarche systématique.	

Machines à états

Automates déterministes finis (ensemble d'états et de transitions) étendus par :

- · des conditions,
- des actions.

event & condition /
action()

State2

Machines à états

Exemple : le **bouton**



En fait, une grande partie du comportement n'est pas décrit.

exercices:

- prendre en compte les événements enter et leave,
- ajouter les événements activate, desactivate.

Machines à états

Exemple : le clic et le drag

Modes

exemple du **multiplexage** du **clic** et du **drag**. avec des **événements simplifiés** contenant :

- leur type (MOUSE_MOVE, BUTTON_DOWN, BUTTON_UP)
- la position du curseur **gérés** par un aiguilleur.

Modes

```
enum State { UP, CLIC_OR_DRAG, DRAG };
State state = UP;
Position p0;

void handle_BUTTON_DOWN(p) {
   switch(state) {
   case UP:
      p0 = p;
      state = CLIC_OR_DRAG;
      break;
   default:
      assert(false);
   }
}
```

Modes

```
void handle_MOUSE_MOTION(p1) {
  switch(state) {
  case UP:
     break;
  case CLIC_OR_DRAG:
     if(not p1 - p0 > D_DRAG) return;
     start drag(p0);
     state = DRAG;
   case DRAG:
     drag(p1 - p0);
     p0 = p1;
     break;
  default:
      assert(false);
   }
}
```

Modes

```
void handle_BUTTON_UP(p) {
   switch(state) {
   case CLIC_OR_DRAG:
      clic(p0);
      sate = UP;
      break;
   case DRAG:
      finish_drag(p);
      state = UP;
      break;
   default:
      assert(false);
   }
}
```

Adaptation du langage

Les langages impératifs sont peu adaptés à ce type de programmation car l'état est codé dans des variables globales.

Adaptation du langage

Les langages impératifs sont peu adaptés à ce type de programmation car l'état est codé dans des variables globales.

Les **langages à objets** permettent de rendre l'**état local**.

Adaptation du langage

Les langages impératifs sont peu adaptés à ce type de programmation car l'état est codé dans des variables globales.

Les **langages à objets** permettent de rendre l'**état local**.

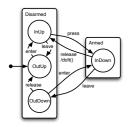
Cependant un formalisme adapté permettant de

- spécifier, vérifier,
- · générer, exécuter

les interactions serait le bienvenu.

Machines à états hiérarchiques

Exemple : le bouton



Machines à états hiérarchiques

Exemple de code : la translation d'un objet graphique

Machines à états hiérarchiques

syntaxe 1/5

Machines à états hiérarchiques

syntaxe 2/5

67

68

69

Machines à états hiérarchiques

syntaxe 3/5

Machines à états hiérarchiques

syntaxe 4/5

Machines à états hiérarchiques

syntaxe 5/5

70

71