

Patrons

D'estat

Patró State



Patró de comportament

El patró d'estat també és conegut amb el nom de Objectes per estat.

S'usa per una aplicació que:

- Quan el comportament d'un objecte depèn de l'estat i s'ha de canviar en temps d'execució.
- Quan les operacions tenen llargues sentències condicionals amb múltiples branques que depenen de l'estat del objecte.
- Com a màquina d'estats

Exemples

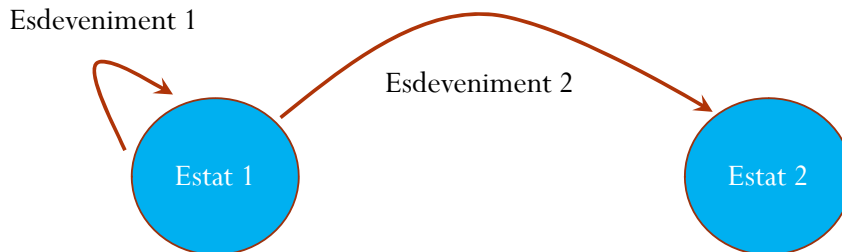
- En una connexió TCP on tindrem els estats de connectat, desconnectat i inicialitzar la connexió
- es troba molt sovint en les eines dels editors de dibuixos i en els editors de text, per exemple quan es selecciona si es vol escriure en un full A4 o en un sobre, etc.

Motivació:

- Canviar el comportament dependent de l'estat.
- Quan volem que un objecte canviï el seu comportament, segons canvia el seu estat, es presenta el problema de la complexitat de codi.

Exemple: Màquina d'estats finits (FSM)

- Els processos d'Erlang es poden utilitzar per implementar màquines d'estat finits.
- Un FMS és un model que consisteix en un nombre finit d'estats i esdeveniments. Dependent de l'esdeveniment i de l'estat actual del FMS es produiran un conjunt d'accions i una transició a un nou estat.

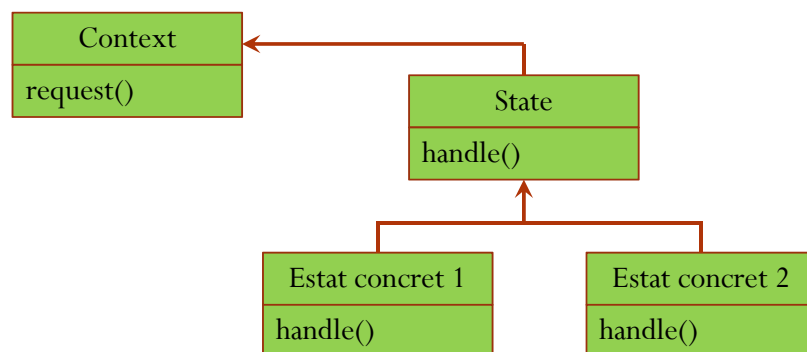


- Cada estat es representa com una funció d'una cua recursiva, i cada esdeveniment es representa com un missatge entrant.
- Quan es rep un missatge es compara amb una clàusula de recepció
 - si es compleix s'executen un conjunt d'accions i
 - Pot haver-hi una transició d'estat mitjançant la crida la funció corresponent del nou estat.

Exemple: Màquina d'estats finits

Patró d'estat

- Estructura:

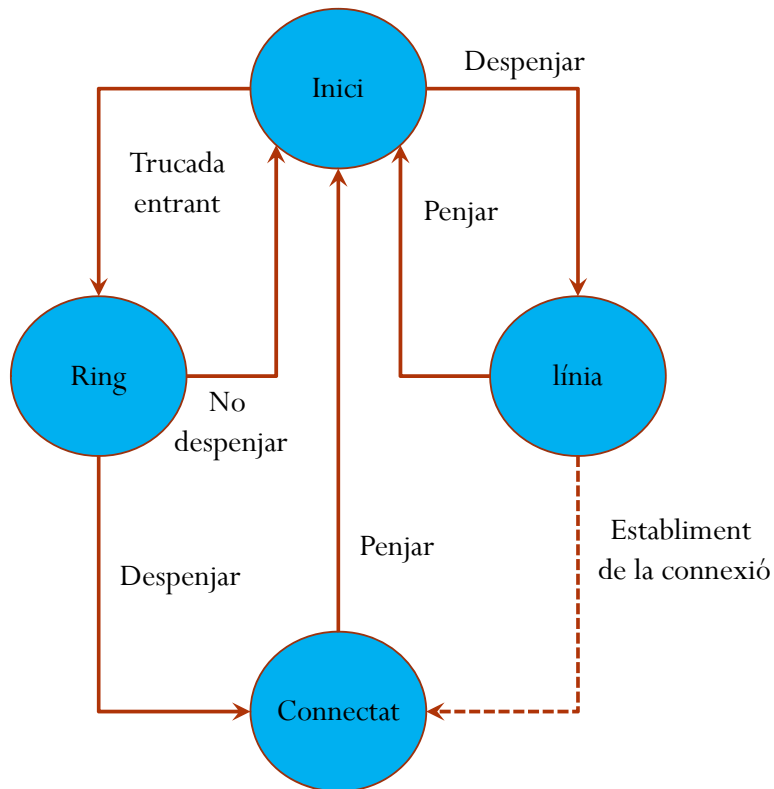


- Participants:

- Context: deneix una interfície pels clients i manté una instància d'un estat concret que defineix l'estat actual del procés "Context".
- State: defineix una interfície per encapsular el comportament associat amb estat particular del context.
- Concrete State: implementa un comportament associat amb l'estat del context.

Exemple: Telèfon fixa

- Es vol modelar un telèfon d'una línia fixa amb una màquina d'estats finits



Exemple: Telèfon fixa. Solució

- S'ha de fer un procés per a cadascun dels estats

Inici

```
idle() ->
receive
  {Number, incoming} ->
    start_ringing(),
    ringing(Number);
  off_hook ->
    start_tone(),
    dial();
end.
```

Trucada entrant

Funció per fer sonar el telèfon

Salt a l'estat de Ring

Despenjar el telèfon

Funció per activar el to

Salt a l'estat de línia

Exemple: Telèfon fixa. Solució

- S'ha de fer un procés per a cadascun dels estats

Ring

```
ringing(Number) ->
  receive
    {Number, other_on_hook} ->
      stop_ringing(),
      idle();
    {Number, off_hook} ->
      stop_ringing(),
      connected(Number)
  end.
```

No despenjar el telèfon
Tall de la línia, ...

Funció per aturar el so del telèfon

Salt a l'estat inicial

Despenjar el telèfon

Salt a l'estat de connectat

Exemple: Telèfon fixa. Solució

Línia

```
dial() ->
  receive
    {Number, other_state} ->
      connected(Number);
    on_hook ->
      idle()
  end.
```

Quan s'ha marcat el
numero i s'estableix la
trucada

Salta a l'estat connectar

Penjar el telèfon

Connectat

```
connected(Number) ->
  receive
    on_hook ->
      idle()
  end.
```

Penjar el telèfon

start_ringing() -> ...

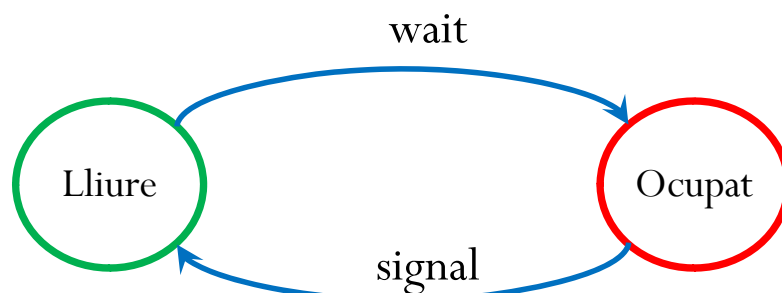
start_tone() -> ...

stop_ringing() -> ...

Exemple: Semàfor amb exclusió mútua. Proposta

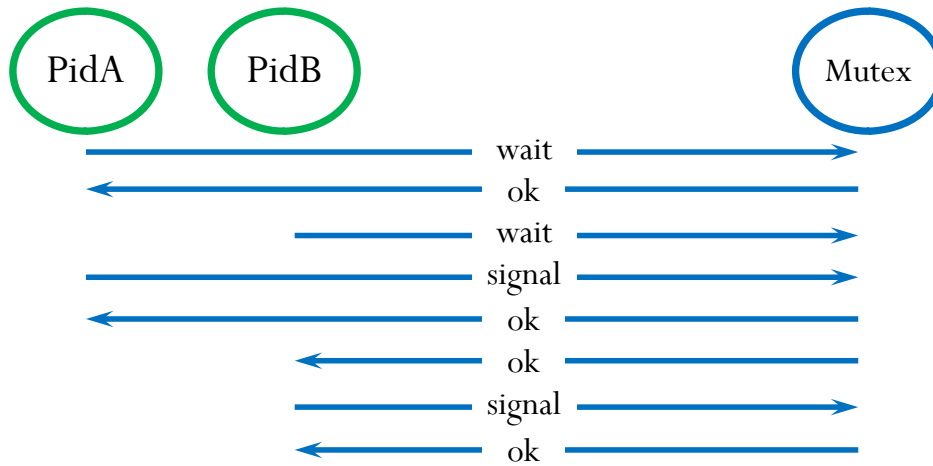
- Un semàfor és un procés que 'serializa' l'accés a un recurs en particular, garantint l'exclusió mútua.
- El semàfor està pensat per llenguatges que treballen amb la memòria compartida.
- Es poden utilitzar com a mecanisme general per gestionar qualsevol recurs, no només la memòria.
- Suposem que només pot haver-hi un procés utilitzant un servidor de fitxers al mateix temps, per garantir que no hi ha dos processos llegint o escrivint simultàniament.

Exemple: Semàfor amb exclusió mútua. Proposta



- Abans de fer qualsevol crida al servidor de fitxers, el procés que vol accedir al fitxer crida a la funció `mutex:wait()`, imposant un bloqueig al servidor.
- Quan el procés acabi la gestió dels fitxer, crida a la funció `mutex:signal()`, i elimina el bloqueig.

Exemple: Semàfor amb exclusió mútua. Proposta



- Si un procés PidB crida `mutex:wait ()` quan el semàfor està ocupat amb PidA,
- PidB queda en una clàusula de recepció fins que PidA cridi a `signal/0`.
- El semàfor quedarà disponible, i el procés espera el primer missatge de la cua de missatges, PidB, i podrà accedir al servidor de fitxers.

Exemple: Semàfor amb exclusió mútua. Solució

```
-module(mutex).
-export([start/0, stop/0]).
-export([wait/0, signal/0]).
-export([init/0]).
```

```
start() ->
  register(mutex, spawn(?MODULE, init, [])).
```

```
stop() ->
  mutex ! stop.
```

```
free() ->
  receive
    {wait, Pid} ->
      Pid ! Ok,
      busy(Pid);
  stop ->
  terminate()
end.
```

```
wait() ->
  mutex ! {wait, self()},
  receive
    ok ->
      ok
  end.
```

```
busy(Pid) ->
  receive
    {signal, Pid} ->
      free()
  end.
```

```
signal() ->
  mutex ! {signal, self()},
  ok.
```

```
init() ->
  free().
```

```
terminate() ->
  receive
    {wait, Pid} ->
      exit(Pid, kill),
      terminate()
  after
    0 -> ok
  end.
```