

Compilation de code LINFO1104

compilation du 20 juin 2023

Thomas Debelle

Table des matières

1	Coc	le
	1.1	Les différents paradigmes
		1.1.1 Scoping
	1.2	Programmation symbolique
		1.2.1 Pattern matching
		1.2.2 Tuples et Records
		1.2.3 Arbre avec Tuples
		1.2.4 Similitude Tuples et listes
		1.2.5 Sémantique formelle
		1.2.6 Sémantique opérationnelle
		1.2.7 Procédures
		1.2.8 Rappel procédure sémantique
	1.3	Programmation d'ordre supérieur
		1.3.1 FoldL
	1.4	Lambda calcul
		1.4.1 Fonctionnement
		1.4.2 En Oz
		1.4.3 Sémantique des expressions
		1.4.4 Eager and Lazy evaluation
	1.5	État mutable et abstraction des données
		1.5.1 State
		1.5.2 Cellule
		1.5.3 Langage Kernel extension Cellule
		1.5.4 Fairy tale
	1.6	Type de données abstraites
		1.6.1 ADT avec encapsulation
		1.6.2 Objets stateful
		1.6.3 Functional object (stateless)
		1.6.4 Stateful ADT
	1.7	Les exceptions
		1.7.1 En Oz
	1.8	Programmation Simultanée
		1.8.1 Thread
		1.8.2 Multi-agent
		1.8.3 Porte digitale
		1.8.4 Serveur non fonctionnel et fonctionnel
		1.8.5 Port
		1.8.6 Message-passing concurrency
		1.8.7 Objets ports stateless générique
		1.8.8 Stateful port objects
		1.8.9 Autres Exemples
	1 0	Classe at Objet

	1.9.1	Définition Classe et Objet						 							14
1.10	Determ	ninistic dataflow with ports	 												15
	1.10.1	Composition concurrente													15
1.11	Erlang		 												16
	1.11.1	Organisation													16
	1.11.2	Send & Receive													16
	1.11.3	Process Linking													17
	1.11.4	Dynamic code change													17
	1.11.5	Client server hotswapable						 							17

Préface

Bonjour à toi!

Cette synthèse recueille toutes les informations importantes données au cours, pendant les séances de tp et est améliorée grâce au note du Syllabus. Elle ne remplace pas le cours donc écoutez bien les conseils et potentielles astuces que les professeurs peuvent vous donner. Notre synthèse est plus une aide qui, on l'espère, vous sera à toutes et tous utile.

Elle a été réalisée par toutes les personnes que tu vois mentionnées. Si jamais cette synthèse a une faute, manque de précision, typo ou n'est pas à jour par rapport à la matière actuelle ou bien que tu veux simplement contribuer en y apportant tes connaissances? Rien de plus simple! Améliore la en te rendant ici où tu trouveras toutes les infos pour mettre ce document à jour. (en plus tu auras ton nom en gros ici et sur la page du github)

Nous espérons que cette synthèse te sera utile d'une quelconque manière! Bonne lecture et bonne étude.

Chapitre 1

Code

1.1 Les différents paradigmes

1.1.1 Scoping

1.2 Programmation symbolique

1.2.1 Pattern matching

```
fun {Sum L}

case L

of nil then 0

[] H|T then H+{Sum T}

end

end
```

1.2.2 Tuples et Records

Tuples

```
X = state(1 b 2)
2 {Browse {Label X}}
3 {Browse {Width X}}
```

1.2.3 Arbre avec Tuples

```
declare
Y = left(1 2) Z = right(3 4)
X = mid(Y Z)
```

1.2.4 Similitude Tuples et listes

```
List1 = [1 2 3]
List2 = (1:1 2:(1:2 2:(1:3 2:nil)))
List1 == List2 //Vrai
```

1.2.5 Sémantique formelle

```
local P Q in
{Browse 'do something'}

proc {Q}

{P}

end
{Browse 'another something'}

end
```

1.2.6 Sémantique opérationnelle

Langage Kernel complet

La machine abstraite

Listing 1.1 – Programme en Oz

Listing 1.2 – État initial

1.2.7 Procédures

Adjonction

```
local X in
(E1) X=1
local X in
(E2) X=2
{Browse X}
end
end
E1 = {Browse \to b, X \to x}
E2 = E1 + {X \to y} = {Browse \to b, X \to y}
```

Restriction

```
local A B C AddB in A=1 B=2 C=3 (E) fun {AddB X} (EC: contextual environment) X+B end end E = {A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c, AddB \rightarrow a'} E_{C} = E_{|\{B\}} = \{B \rightarrow b\}
```

1.2.8 Rappel procédure sémantique

```
{Browse {Inc 10}} #Langage pratique (classique)

local M in #Langage Kernel

local N in

M=10

{Inc M N}

{Browse N}

end

end
```

1.3 Programmation d'ordre supérieur

1.3.1 FoldL

```
declare
fun {FoldL L F U}
    case L
    of nil then U
    [] H|T then {FoldL T F {F U H}}
    end
end

FoldL LIST Function Acc}
```

1.4 Lambda calcul

1.4.1 Fonctionnement

```
declare
fun {FoldL L F U}
case L
of nil then U
[] H|T then {FoldL T F {F U H}}
end
end
{FoldL LIST Function Acc}
```

Fonctionnement

```
oxed{\mathsf{t}} ::= oxed{\mathsf{x}} \mid (\lambda oxed{\mathsf{x}}.oxed{\mathsf{t}}) \mid t_1 \mid t_2
```

1.4.2 En Oz

Définition fonction

```
fun {\$ X} T end {}_{1} \begin{bmatrix} \{T_{1} \mid T_{2}\} \end{bmatrix}
```

Currying

```
F = fun {$ X} fun {$ Y} T end end [{{F X} Y}]
```

1.4.3 Sémantique des expressions

α -renaming

```
\lambda x. x \rightarrow_{\alpha} \lambda y. y
```

β -renaming

```
\begin{bmatrix} (\lambda x.t_1)t_2 \to t_1[::=t_2] \\ (\lambda x.(x-x))y \to (y-y) \end{bmatrix}
```

η -renaming

```
1 \lambda x.(t \ x) \to t \text{ if } x \notin FV(t)
```

1.4.4 Eager and Lazy evaluation

```
{Double {Average 5 7}} \rightarrow
                                                                 {Double {Average 5 7}} \rightarrow
{Double ((5 + 7)/2)} \rightarrow
                                                                 {Average 5 7} + {Average 5 7} \rightarrow
                                                                 ((5 + 7)/2) + {Average 5 7} \rightarrow
{Double (12/2)} \rightarrow
{Double 6} \rightarrow
                                                                 (12/2) + {Average 5 7} \rightarrow
6 + 6 \rightarrow
                                                                6 + {Average 5 7} \rightarrow
                                                                6 + ((5 + \overline{7})/2) \rightarrow
12
12
                                                                6 + ((12)/2) \rightarrow
12
                                                                6 + 6 \rightarrow
12
                                                                12
```

1.5 État mutable et abstraction des données

1.5.1 State

```
fun {Sum Xs A}
                                           Хs
                                                       Α
  case Xs
  of nil then {\tt A}
                                           [1 2 3 4] 0
                                           [2 3 4]
  [] X|Xr then {Sum Xr A+X}
                                                       1
  end
                                           [3 4]
                                                       3
end
                                           [4]
                                                       6
{Browse {Sum [1 2 3 4] 0}}
                                           nil
                                                       10
```

1.5.2 Cellule

```
A=5; B=6
C={NewCell A} // on crée une nouvelle cellule
{Browse @C} // on montre le contenu avec @. Imprime 5
C:=B // on change la valeur pointée par C en celle de B
{Browse @C} // Imprime 6
```

1.5.3 Langage Kernel extension Cellule

1.5.4 Fairy tale

```
fun {MF}
    X = {NewCell 0}
    fun {F ...}
    X:=@X+1 % Definition of F
    end
    fun {G ...}
    % Definition of G
    end
    fun {Count} @X end
    in 'export'(f:F g:G c:Count)
end
    M = {MF}
```

1.6 Type de données abstraites

1.6.1 ADT avec encapsulation

Wrapper

```
{NewWrapper Wrap Unwrap} //crée une nouvelle clée d'encryption
W={Wrap X} //encrypte
X={Unwrap W} //décrypte
```

ADT

```
local Wrap Unwrap in
{NewWrapper Wrap Unwrap}

fun {NewStack} {Wrap nil} end
fun {Push W X} {Wrap X|{Unwrap W}} end
fun {Pop W X} S={Unwrap W} in X=S.1 {Wrap S.2} end
fun {IsEmpty W} {Unwrap W}==nil end
end
```

1.6.2 Objets stateful

Utilisation

```
S={NewStack}
{S push(X)}
{S pop(X)}
{S isEmpty(B)}
```

Objet

```
fun {NewStack}
    C = {NewCell nil}
    proc {Push X} C := X | @C end
    proc {Pop X} S = @C in C := S . 2 X = S . 1 end
    proc {IsEmpty B} B = (@C = nil) end
    in
    proc {$ M}
    case M of push(X) then {Push X}
    [] pop(X) then {Pop X}
    [] isEmpty(B) then {IsEmpty B} end
end
```

12 end

Objet avec un Record

```
fun {NewStack}
C={NewCell nil}
proc {Push X} C:=X|@C end
proc {Pop X} S=@C in X=S.1 C:=S.2 end
fun {IsEmpty} @C==nil end
in
stack(push:Push pop:Pop isEmpty:IsEmpty)
end
```

1.6.3 Functional object (stateless)

```
local
fun {StackObject S}
fun {Push E} {StackObject E|S} end
fun {Pop S1}
case S of X|T then S1={StackObject T} X end end
fun {IsEmpty} S==nil end
in
stack(push:Push pop:Pop isEmpty:IsEmpty)
end
in
fun {NewStack} {StackObject nil} end
end
```

1.6.4 Stateful ADT

```
local Wrap Unwrap
{NewWrapper Wrap Unwrap}
fun {NewStack} {Wrap {NewCell nil}} end
proc {Push S E} C={Unwrap S} in C:=E|@C end
fun {Pop S} C={Unwrap S} in
case @C of X|S1 then C:=S1 X end end
fun {IsEmpty S} @{Unwrap S}==nil end
in
Stack=stack(new:NewStack push:Push pop:Pop isEmpty:IsEmpty)
end
```

1.7 Les exceptions

1.7.1 En Oz

```
try <s1> catch <y> then <s2> end //On crée l'intercepteur raise <x> end //On établit une erreur
```

Exemple typique

```
fun {Eval E}
if {IsNumber E} then E
else
case E of plus(X Y) then {Eval X}+{Eval Y}
```

```
5  [] times(X Y) then {Eval X}*{Eval Y}
6   else raise badExpression(E) end
7   end
8   end
9  end
10
11  try
12   {Browse {Eval plus(23 times(5 5))}}
13   {Browse {Eval plus(23 minus(4 3))}}
14  catch X then {Browse X} end
```

Finally

```
FH={OpenFile 'foobar'}
try
{ProcessFile FH}
catch X then
{Show '*** Exception during execution ***'}
finally {CloseFile FH} end % Always close the file
```

1.8 Programmation Simultanée

1.8.1 Thread

```
thread <s> end
```

1.8.2 Multi-agent

Sieve

```
fun {Sieve Xs}
case Xs
of nil then nil
[] X|Xr then X|{Sieve thread {Filter Xr X} end}
end
end
declare Xs Ys in
thread Xs={Prod 2} end
thread Ys={Sieve Xs} end
{Browse Ys}
```

```
fun {CMap Xs F}
    case Xs of nil then nil
    [] X|Xr then
    thread {F X} end | {CMap Xr F}
    end
end
```

Compteur thread

```
C={NewCell 0}
proc {Inc C}

{Exchange C X Y} Y=X+1
end

fun {Fib X}
```

1.8.3 Porte digitale

And

```
fun {And A B} if A==1 andthen B==1 then 1 else 0 end end
fun {Loop S1 S2}
case S1#S2 of (A|T1)#(B|T2) then {And A B}|{Loop T1 T2} end
end
thread Sc={Loop Sa Sb} end
```

Gatemaker

```
fun {GateMaker F}
                                         % Creation d'un interrupteur
  fun {$ Xs Ys}
    fun {GateLoop Xs Ys}
                                         proc {Latch C Di Do}
      case Xs#Ys of (X|Xr)#(Y|Yr) then
                                           A B E F
        {F X Y}|{GateLoop Xr Yr}
      end
                                           F={DelayG Do}
    end
                                           A = \{AndG \ C \ F\}
                                           E={NotG C}
    thread {GateLoop Xs Ys} end
                                           B={AndG E Di}
                                           Do={OrG A B}
end
                                         end
```

1.8.4 Serveur non fonctionnel et fonctionnel

Listing 1.3 – non fonctionnel

Listing 1.4 – fonctionnel

1.8.5 Port

En Oz

```
P = {NewPort S} // Cree un port P avec son stream S {Send P X} // Envoie X a la fin du stream du port P
```

Langage Kernel

```
P={NewPort S}, {P \rightarrow p, S \rightarrow s} //p, s \in \sigma_1 crée p = \xi et paire p:s à \sigma_2 {Send P S}, {P \rightarrow p, X \rightarrow x} //p = \xi que s \in \sigma_1, p:s \in \sigma_2 crée s = x|s' et update p:s
```

1.8.6 Message-passing concurrency

MathProcess

```
proc {Math M}
case M of
add(N M A) then A=N+M
[] mul(N M A) then A=N*M
end
end

proc {Math M}
proc {Math Process Ms}
case Ms of M|Mr then
{Math M} {MathProcess Mr}
end
end
thread {MathProcess S} end
```

ForAll

```
proc {ForAll Xs P}

case Xs of nil then skip

[] X|Xr then {P X} {ForAll Xr P}

end

end

forAll Ms Math}

end

end

end
```

1.8.7 Objets ports stateless générique

```
fun {NewPortObjectO Process} Port Stream in
   Port={NewPort Stream}
   thread {ForAll Stream Process} end
   Port
end
```

```
fun {NewPortObjectO Process} Port Stream in
  Port={NewPort Stream}
  thread for M in Stream do {Process M} end end
  Port
end
```

1.8.8 Stateful port objects

```
fun {NewPortObject Init F}
proc {Loop S State}
case S of M|T then
{Loop T {F State M}} end
end
P
in
thread S in P={NewPort S} {Loop S Init} end
P
end
```

```
proc {Loop S State}
case S of M|T then {Loop T {F State M}} end
end
```

1.8.9 Autres Exemples

Updated NewPortObject

```
fun {NewPortObject Init F}
  P Out
in
  thread S in P={NewPort S} Out={FoldL S F Init} end
  P
end
```

Cell Agent

```
fun {CellProcess S M}
case M
of assign(New) then New
[] access(Old) then Old=S S
end
end
```

Uniform Interface

```
// On crée et utilise un cell agent
  declare Cell
  Cell={NewPortObject CellProcess 0}
  {Send Cell assign(1)}
  local X in {Send Cell access(X)} {Browse X} end
  // On veut avoir les mêmes interfaces en tant qu'objet
  {Cell assign(1)}
  local X in {Cell access(X)} {Browse X} end
  // On change la sortie pour être une procédure
12 fun {NewPortObject Init F}
   P Out
  in
   thread S in P={NewPort S} Out={FoldL S F Init} end
15
   proc {$ M} {Send P M} end
16
  end
```

1.9 Classe et Objet

1.9.1 Définition Classe et Objet

```
class Counter
   attr i
   meth init(X)
   i := X
   end
   meth inc(X)
   i := @i + X
   end
   meth get(X)
   X = @i
   end
end
```

Active Object

```
fun {NewActive Class Init}
   Obj={New Class Init}
   P
in
   thread S in
   {NewPort S P}
   for M in S do {Obj M} end
end
   proc {$ M} {Send P M} end
end
```

1.10 Deterministic dataflow with ports

Définition

Implémentation

```
local X1 X2 in
thread < s > 1 X1 = unit end
thread < s > 2 X2 = unit end
{
Wait X1}
{
Wait X2}
end
```

Higher-order abstraction

```
proc {Barrier Ps}
   Xs={Map Ps fun {$ P} X in thread {P} X=unit end X end}
in
   for X in Xs do
   {Wait X}
end
end
```

1.10.1 Composition concurrente

```
proc {NewThread P SubThread} //SubThread is an output
S Pt={NewPort S}
in
proc {SubThread P}
{Send Pt 1}
```

```
thread
{P} {Send Pt ~1} //Minus sign is tilde
end
end
{SubThread P} //Main computation
{ZeroExit 0 S} //Keep running sum on S and stop when 0
end
end
```

Compteur de thread

```
proc {ZeroExit N S}

case S of X|S2 then

if N+X==0 then skip

else {ZeroExit N+X S2} end

end

end
```

1.11 Erlang

1.11.1 Organisation

```
-module(math).
-export([areas/1]).
-import(lists, [map/2]).

areas(L) -> lists:sum(map(fun(I) -> area(I) end, L)).

area({square,X}) -> X*X;
area({rectangle,X,Y}) -> X*Y.
```

Fonction

```
Pid = spawn(fun) % Pour spawn une fonction et avoir son numero de processus

fun(args) -> expr end % anonyme ou nomme
fun name/arity
```

Receive

```
receive
pattern1 when guard1 -> expr1;
pattern2 when guard2 -> expr2;
...
patternN when guardN -> exprN
end
```

1.11.2 Send & Receive

```
Pid ! Message,

...

receive
Message1 ->
Actions1;
```

```
7    Message2 ->
8     Actions2;
9     ...
10    after Time ->
11     TimeOutActions
12   end
```

1.11.3 Process Linking

```
start() -> spawn(fun go/0).

go() ->
    process_flag(trap_exit, true),
    loop().

loop() ->
    receive
    {'EXIT', Pid, Why} -> ...
    ... -> ..., loop()
end.
```

1.11.4 Dynamic code change

```
-module(m).

loop(Data, F) ->
receive
(From,Q} ->
{Reply,Data1}=F(Q,Data),
m:loop(Data1, F)
end.

-module(m).

loop(Data, F) ->
receive
{From,Q} ->
{Reply,Data1}=F(Q,Data),
loop(Data1, F)
end.
```

Listing 1.5 – use new version

Listing 1.6 – use old version

1.11.5 Client server hotswapable

```
server(Fun, Data) ->
                                        % Fonction RPC
  receive
    {new_fun,Fun1} ->
      server(Fun1,Data);
                                        rpc(A,B) ->
    {rpc,From,ReplyAs,Q} ->
                                          Tag=new_ref(),
      {Reply,Data1} = Fun{Q,Data},
                                          A!{rpc,self(),Tag,B},
      From!{ReplyAs,Reply},
                                          receive
      server(Fun, Data1)
                                             {Tag, Val} -> Val
                                        end.
end.
```