Conception de systèmes embarqués temps réel

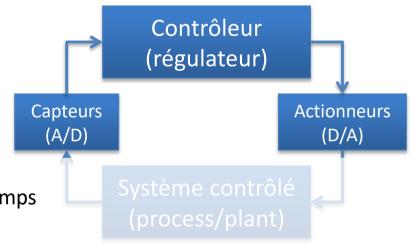
Dumitru Potop-Butucaru dumitru.potop@inria.fr cours EPITA, 2025

Contenu

- Comment construit-on une spécification fonctionnelle?
 - Cas d'étude GNC (avionique aérospatiale)
 - Programmation de GNC
- Programmation Heptagon
 - Types de données structurés
 - Paramètres statiques
- Préparation du TP
 - Programmation de l'exemple GNC

Spécification d'un contrôleur

- Que faut-il représenter ?
 - Calculs cycliques
 - État
 - Multi-tâches
 - Modularité, concurrence, temps réel
 - Exécution conditionnelle
 - Multi-périodes
 - On ne peut pas tout exécuter tout le temps
 - Actionneurs
 - Communication entre tâches
 - Mémoire partagée (multi-thread, multi-coeurs)
 - Passage de messages (distribué, dataflow, isolation spatiale)
 - Synchronisation et temps réel
 - Contraintes venant de l'automatique (e.g. freshness non-fonctionnel converti en fonctionnel)
 - Préservation de sémantique (parallélisation)

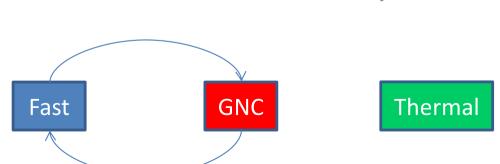


- Guidance, Navigation, and Control
 - Guidance = choix de la trajectoire
 - Navigation = identification de la position,
 de la vitesse, de l'orientation du lanceur
 - Control = choix de la puissance des moteurs et de leur orientation (et de celle des surfaces de contrôle) en fonction des valeurs venant de Navigation pour atteindre les objectifs fixés par Guidance.
- Lanceurs spatiaux, drones
 - Fonctions qui ne peuvent pas être déléguées à un humain
 - La communication est parfois interrompue

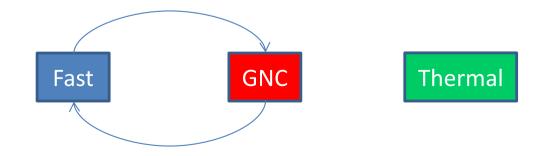




- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
 - Fast et GNC communiquent
 - GNC = calculs lourds (lents)
 - Fast = calculs légers à faible latence (capteurs et actionneurs)
 - Thermal = contrôle thermique de la fusée



- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
 - Fast et GNC communiquent
- Periodes (simplifié): 100ms, 1s, 1s

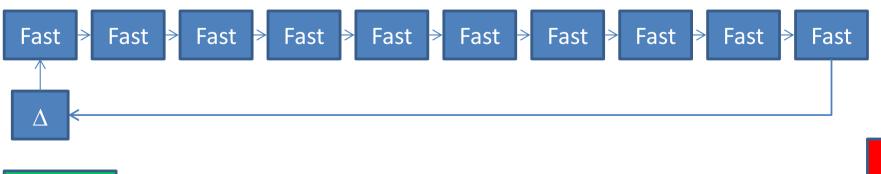


- Periodes: 100ms, 1s, 1s
 - Déclenchement déterministe des tâches désiré
 - Hyper-période = PPCM(périodes des tâches) = 1s
 - Chaque seconde : 10 instances de Fast, une de GNC et une de Thermal
 - Ce sera notre cycle de spécification
 - C'est un choix de conception



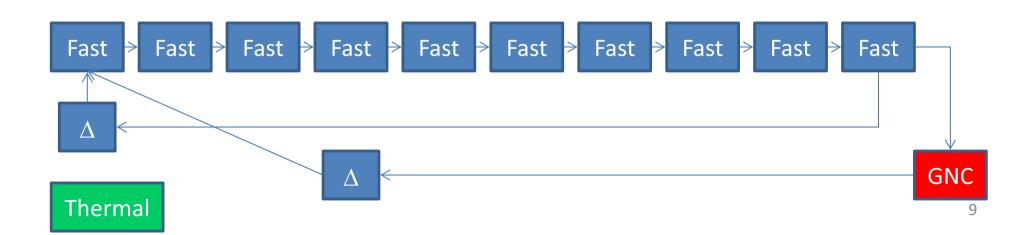


- Periodes: 100ms, 1s, 1s
 - Déclenchement déterministe des tâches désiré
 - Hyper-période = PPCM(périodes des tâches)
 - Fast, GNC, Thermal non-synchronisés au niveau de la spécification donnée par l'automaticien
 - Motif de communication déterministe désiré





- Motif de communication déterministe
 - Artéfact d'implémentation (choix de conception)
 - Plusieurs choix possibles
 - Motif de communication sur l'hyper-période
 - Motif qui se répète dans le temps

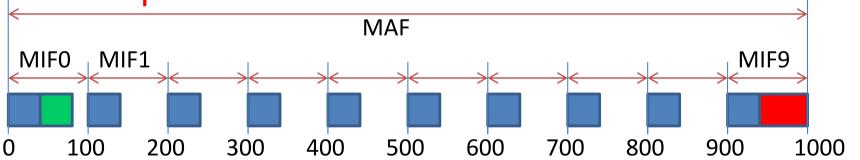


- Choix d'implantation classique :
 - Single-core
 - Ordonnancement temps réel "time-triggered"
 - Hypothèse : WCETs: 40ms, 60ms et 40ms
 - Déclenchements sur barrière de 100ms (timer)

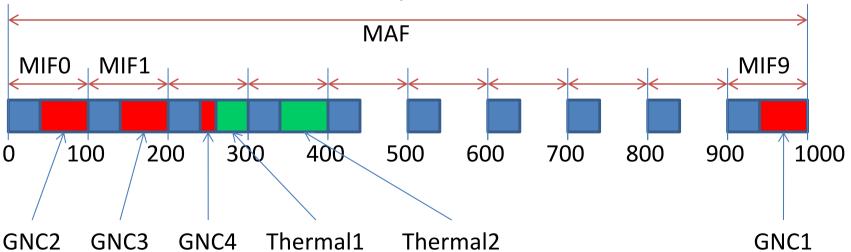


- Sous-cas : MIF/MAF
 - Major Frame (MAF) = hyper-période
 - Minor Frame (MIF) = période la plus courte
 - Déclenchement périodique en début de MIF

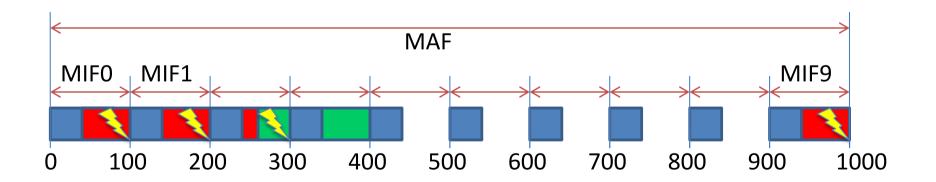
– Chaque tâche commence et se termine dans un MIF



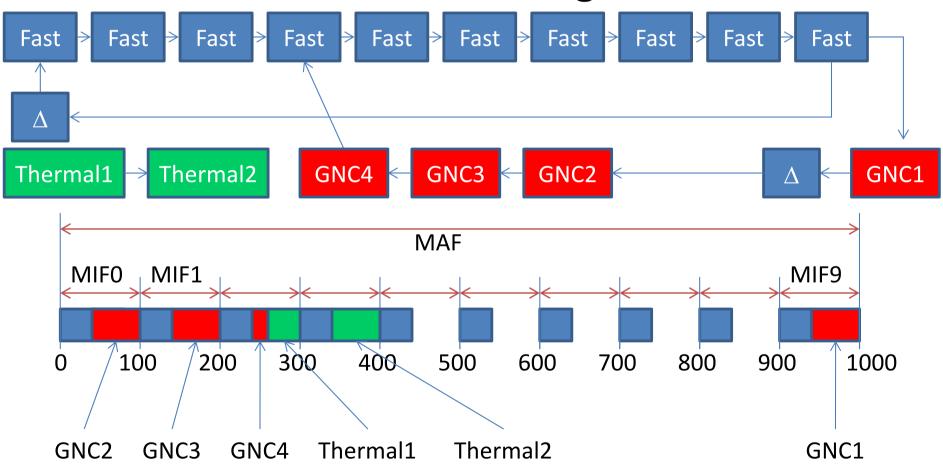
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
 - Solution 1 : découper manuellement :
 - GNC -> GNC1, GNC2, GNC3, GNC4
 - Thermal -> Thermal1, Thermal2



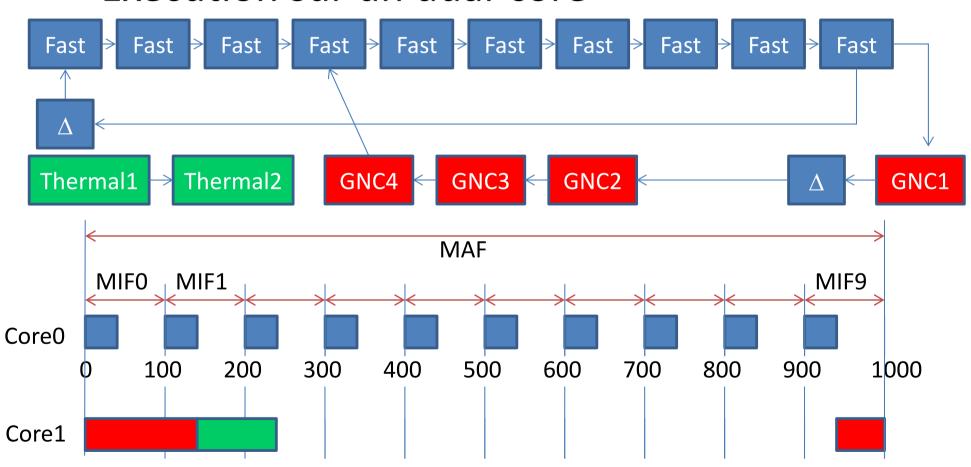
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
 - Solution 2 : utiliser un OS préemptif (e.g. ARINC 653)



Attention : la fonction change !



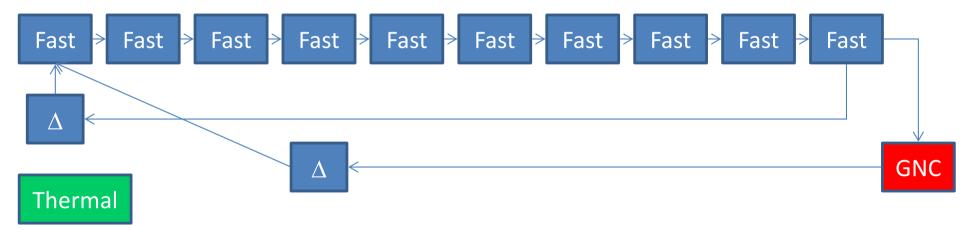
• Exécution sur un dual-core



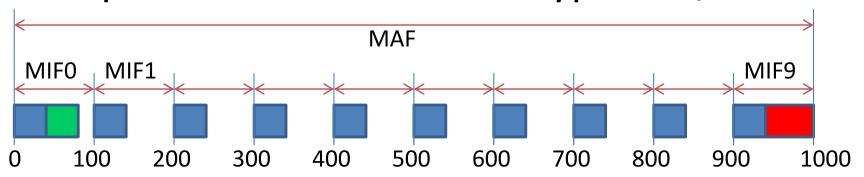
• A retenir :

- La spécification automatique laisse des degrés de liberté -> non-déterminisme
- Le déterminisme est souhaité dans l'implantation
 - Choix de design à faire pour déterminiser
- Ces choix peuvent être contraints par divers facteurs,
 comme la durée des tâches
 - Complexité SW, matériel, choix OS, choix de mise en œuvre
- Et maintenant, passons à la programmation de l'exemple

Fonctionnalité (déterministe)

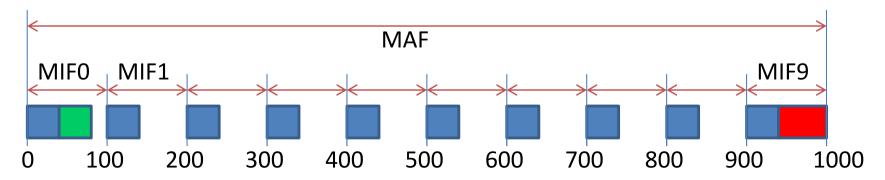


Implémentation désirée – type MIF/MAF



17

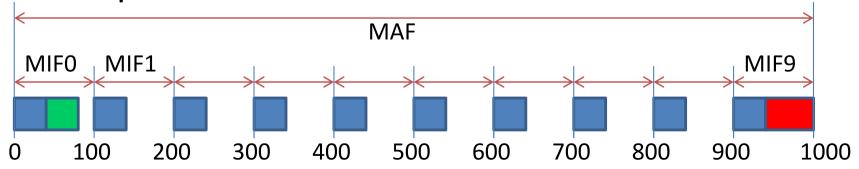
- Programme Heptagon
 - Un cycle du programme synchrone = un MIF
 - Code résultant de la compilation à appeler à chaque MIF
 - Solution complète pour le cas séquentiel
 - Pour du code parallèle, le problème de parallélisation reste nonrésolu
 - L'affectation des tâches aux MIFs est faite par le programmeur (peut être automatisé)



- Conditions d'activation (* Clock computation *)
 - MIF modulo counter

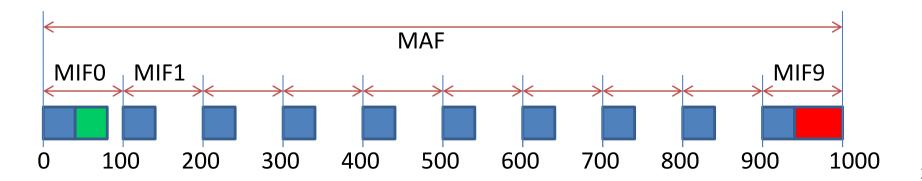
```
(* Clock computation *)
mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
clk_f = true;
clk_thermal = (mif_cnt = 0);
clk_gnc = (mif_cnt = 9);
```

- f activé à chaque MIF
- thermal activé au premier MIF de chaque MAF
- gnc activé au dernier MIF (d'index 9) de chaque MAF, après Fast



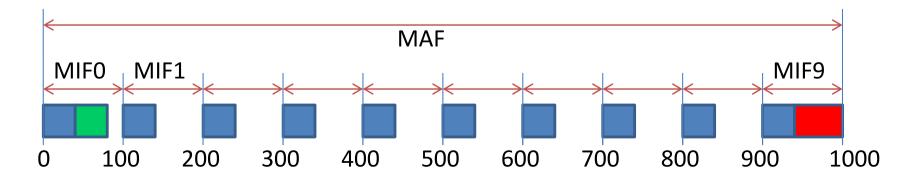
 Activation conditionnelle et maintien des valeurs de sortie – construction CONDACT

```
node condact_gnc<<x_init:int>>(c:bool; y:int) returns (x:int)
let
    x = merge c
        (true -> gnc (y when c)) statique
        (false -> (x_init fby x) whenot c);
tel
```



 Activation conditionnelle et maintien des valeurs de sortie – construction CONDACT

cycle	0	1	2	3	4	5	•••
У	10	7	21	3	4	1	
С	f	t	f	t	f	t	
gnc(y when c)		v1		v2		v3	
condact_gnc<<99>>(c,y)	99	v1	v1	v2	v2	v3	•••



Flot de données global

```
(* Clock computation *)
            mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
            clk f = true ;
            clk thermal = (mif cnt = 0);
            clk gnc = (mif_cnt = 9);
            (* Flot de données *)
            y = condact_f << 31>> (clk_f,x);
            ()= condact_thermal(true when clk_thermal);
            x = condact gnc << 99 >> (clk gnc, y);
                          MAF
MIF0
      MIF1
                                                       MIF9
   100
         200
                300
                      400
                            500
                                  600
                                        700
                                              800
                                                    900
                                                           1000
```

Flot de données global – dépendance cyclique

```
(* Clock computation *)
            mif cnt = 0 fby ((mif cnt+1)%10);
            clk f = true ;
            clk thermal = (mif cnt = 0);
            clk_gnc = (mif_cnt = 9);
            (* Flot de données *)
            y = condact_f << 31>> (clk_f,x);
            ()= condact_thermal(true when clk_thermal);
            x = condact gnc << 99 >> (clk gnc, y);
                          MAF
MIF0
      MIF1
                                                       MIF9
   100
         200
                300
                      400
                            500
                                  600
                                        700
                                              800
                                                    900
                                                           1000
```

Flot de données global – dépendance cyclique

```
(* Clock computation *)
           mif cnt = 0 fby ((mif cnt+1)%10);
           clk f = true ;
           clk thermal = (mif cnt = 0);
           clk_gnc = (mif_cnt = 9);
            (* Flot de données *)
           y = condact_f << 31>> (clk_f, 99 fby x);
            ()= condact_thermal(true when clk_thermal);
           x = condact_gnc<<99>>(clk_gnc,y);
                          MAF
MIF0
      MIF1
                                                      MIF9
   100
         200
               300
                     400
                            500
                                  600
                                        700
                                              800
                                                    900
                                                           1000
```

- Activation conditionnelle de Thermal
 - Cf. cours 2, transparent 46

```
(* Clock computation *)
            mif cnt = 0 fby ((mif cnt+1)%10);
            clk f = true ;
            clk thermal = (mif cnt = 0);
            clk_gnc = (mif_cnt = 9);
            (* Flot de données *)
            y = condact_f << 31>> (clk_f, 99 fby x);
            ()= condact thermal(true when clk thermal);
            x = condact gnc << 99 >> (clk gnc, y);
                          MAF
MIF0
      MIF1
                                                       MIF9
   100
         200
                300
                      400
                            500
                                  600
                                        700
                                              800
                                                     900
                                                           1000
```

Flot de données global

```
node main() returns ()
var mif_cnt,x,y:int; clk_f,clk_gnc,clk_thermal:bool; let
   (* Clock computation *)
   mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
   clk_f = true;
   clk_thermal = (mif_cnt = 0);
   clk_gnc = (mif_cnt = 9);
   (* Flot de données *)
   y = condact_f<<31>>(clk_f,99 fby x);
   ()= condact_thermal(true when clk_thermal);
   x = condact_gnc<<99>>(clk_gnc,y);
tel
```

Contenu

- Comment construit-on une spécification fonctionnelle?
 - Cas d'étude GNC (avionique aérospatiale)
 - Programmation de GNC
- Programmation Heptagon
 - Types de données structurés
 - Paramètres statiques
- Préparation du TP
 - Programmation de l'exemple GNC

Programmation synchrone en Heptagon

- Ce que l'on a défini déjà :
 - Appel de fonctions
 - Hiérarchie
 - État
 - Contrôle simple
 - Opérateur "if"
 - Exécution conditionnelle
 - Horloges logiques (clocks)
 - Opérateurs "when" et "merge"
 - C'est le flot de données qui conditionne un calcul!
 - Sucre syntaxique de style impératif
 - Conversion vers flot de données

Enregistrements

```
type complex =
  {
    re : float;
    im : float (* no ";" here *)
}
```

- Traduction en C par "struct"
- Accès aux éléments d'un enregistrement :

```
(* Accès à un champ *)
z = x.re;
(* Définition d'une valeur à partir de var et const *)
(* Attention, c'est 17.0, et non pas 17 ou 17. *)
x = { re = r ; im = 17.0 }
(* Valeur par modification d'une autre *)
u = { x with .im = 36.7 }
```

- Vecteurs
 - La declaration est possible, mais pas nécessaire

```
type monvecteur = int^10 (* type alias *)
type monvecteur2d = int^10^15 (* 15 fois 10 entiers *)
...
var
    x : monvecteur;
    y : int^10 ;...
let
    y = x ;...
```

- Vecteurs
 - La declaration est possible, mais pas nécessaire

```
type monvecteur = int^10 (* type alias *)
type monvecteur2d = int^10^15 (* 15 fois 10 entiers *)
...
var
    x : monvecteur;
    y : int^10 ;...
let
    y = x ;...
```

Traduction en vecteurs et pointeurs du langage C

```
// myfile_types.h
typedef int Myfile__monvecteur[10];
// myfile.c
for(i=0;i<10;++i) { y[i] = x[i]; } /* copie de vecteur*/</pre>
```

- Vecteurs
 - Peuvent être arguments de noeuds
 - Transmis par référence dans le code généré
 - mais un vecteur C est déjà une référence

Attention à la définition de fonctions externes!

- Vecteurs
 - Accès aux champs d'un vecteur x:int^10
 - Sûreté par construction
 - Pas d'accès en dehors des limites du tableau
 - Accès par index constant

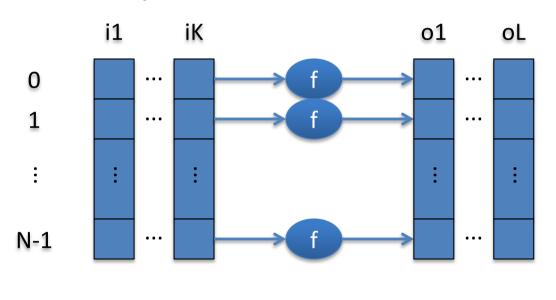
```
y = x[4]; (* Accès par indice constant => OK *)

z = x[10]; (* Indice erronné, rejeté par heptc *)
```

• Accès par index variable (deux variantes) – code coûteux

- Vecteurs
 - Construction de vecteurs :

- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur map



```
(* Function signature *)
fun f(i1:t1;...;iK:tK) returns (o1:tt1;...;oL:ttL)

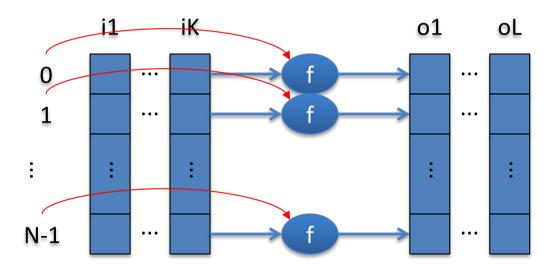
(* Use of iterator *)
(o1,...,oL) = map<<N>> f(i1,...,iK);
```

- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur map

```
i1 = [20, 44, 10];
i2 = [13, 16, 77];
...
(* Calcule y[i] = f(i1[i],i2[i],i2[i]), i=0..2*)
y = map<<3>> f (i1,i2,i2);
...
(* Calcule x[i] = i1[i]+i2[i] , i=0..2*)
x = map<<3>> (+) (i1,i2);
...
(* Calcule (m[i],n[i]) = g(i1[i],y[i],x[i]) , i=0..2*)
(m,n) = map<<3>> g (i1,y,x);
```

- Taille du map et des vecteurs doivent être identiques
 - Approche "ceinture et bretelles"

- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur mapi



```
(* Function signature *)
fun f(i:int;i1:t1;...;iK:tK) returns (o1:tt1;...;oL:ttL)

(* Use of iterator *)
(o1,...,oL) = mapi<<N>> f(i1,...,iK);
```

- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur mapi

```
i1 = [20, 44, 10];
i2 = [13, 16, 77];
(* Calcule y[i] = ff(i,i1[i],i2[i],i2[i]) *)
y = mapi << 3>> ff (i1, i2, i2);
(* Calcule x[i] = i+i2[i] *)
x = mapi << 3>> (+) (i2);
(* Calcule (m[i],n[i]) = gg(i,i1[i],y[i],x[i]) *)
(m,n) = mapi << 3>> gg (i1,y,x);
. . .
fun h(x:int) returns (y:int) let y = x tel
z = mapi << 3>> h () ; (* combien vaudra z ? *)
```

Vecteurs

```
init.
      i1
             iΚ
0
 1
N-1
                          result
  (* prototype de f *)
  fun f(i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
  (* Application *)
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

Vecteurs

```
init •
                                  y = [0, 1, 2];
      i1
             iΚ
                                  (* Calcule z = mf(y[2])
0
                                                     mf(y[1],
                                                        mf(y[0],123)
 1
                                  z = fold << 3>> mf (y, 123);
N-1
                          result
  (* prototype de f *)
  fun f(i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
  (* Application *)
                                                                 40
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

Vecteurs

```
init
                                 y = [0, 1, 2];
      i1
             iΚ
                                 (* Calcule z = mf(y[2],
0
                                                    mf(y[1],
                                                       mf(y[0],123)
 1
                                 z = fold << 3>> mf (y,123);
N-1
                                 (* Exercice : Que calcule la
                                    ligne suivante ? *)
                         result
                                 x = fold << 3>> (+) (y,0);
  (* prototype de f *)
  fun f(i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
  (* Application *)
                                                                41
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

Vecteurs

```
init:
       i1
             iΚ
                                fun max(x:int;y:int) returns (o:int)
                                let
0
                                  o = if x \le y then y else x;
                                tel
 1
                                fun maxv<<n:int>>(x:int^n)
                                    returns (o:int)
                                let
N-1
                                  o = fold << n>> max (x,x[0]);
                                tel
                          result
```

Vecteurs

```
init
                                 y = [0, 1, 2];
                                 (* Calcule z = mf(2,y[2],
                                                    mf(1,y[1],
                                                       mf(0,y[0],123)
                                 z = foldi << 3>> mf (y,123);
N-1
                         result
  (* prototype de f *)
  fun f(i:int;i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
  (* Application *)
                                                                43
  r = foldi << N>> f (i1,...,iK,init);
```

Paramètres statiques

- Une fonction ou un noeud peut avoir des paramètres statiques
 - Ne changent pas entre les appels successifs d'un noeud
 - Spécifient : tailles de tableaux, constantes

```
node addvector<<m:int>>(a:int^m;b:int^m) returns (o:int^m)
let
  o =map<<m>> (+)(a, b);
tel
```

- Un paramètre statique ne peut pas dépendre d'un autre

```
node bad<<m:int;b:int^m>>(a:int^m) returns (o:int^m)
let
   o =map<<m>> (+)(a, b);
tel
```

Paramètres statiques

- Un vecteur peut avoir la taille définie avec :
 - Une constante nommée (globale)
 - Un paramètre statique du noeud
- Compilation
 - Si un noeud paramétrique d'un fichier abc.ept est utilisé dans un fichier def.ept:

```
heptc -c abc.ept (* builds .epo intermediate representation *)
heptc -target c def.ept
```

Paramètres statiques

- Une fonction ou un noeud peut avoir des paramètres statiques
 - Ne changent pas entre les appels successifs d'un noeud
 - Spécifient : tailles de tableaux, constantes

```
node fp<<m:int>>(a:int^m;b:int^m) returns (o:int^m)
let
  o =map<<m>> (+)(a, b);
tel
```

Un paramètre statique ne peut pas dépendre d'un autre

```
node bad<<m:int;b:int^m>>(a:int^m) returns (o:int^m)
let
   o =map<<m>> (+)(a, b);
tel
```

Contenu

- Comment construit-on une spécification fonctionnelle?
 - Cas d'étude GNC (avionique aérospatiale)
 - Programmation de GNC
- Programmation Heptagon
 - Types de données structurés
 - Paramètres statiques
- Préparation du TP
 - Programmation de l'exemple GNC

Objectif 1 – programmation de GNC

- Programmer GNC (transparent 26)
- Les tâches Fast, GNC, Thermal
 - Chaque tâche est un noeud programmé en Heptagon dont l'état est formé d'un seul compteur d'instances idx, incrémenté (en Heptagon) à chaque exécution
 - La fonction calculée par GNC est x = y-idx_{GNC}, la fonction calculée par Fast est y = 2*x + idx_{Fast}
 - Chaque instance d'un noeud doit imprimer : le nom du noeud, la valeur d'idx, et (pour GNC et Fast) les valeurs d'entrée et de sortie
 - Fonctions externes d'impression à écrire en C et interfacer .epi
- Utiliser usleep pour assurer que chaque cycle d'exécution a une durée d'au moins 1 seconde (au lieu de 100ms)
 - Comme pour l'exemple "counter" du TP1

Objectif 1 – programmation de GNC

- Attention la fonction thermal n'a pas d'entrées, ni de sorties, donc la programmation de « condact_thermal » ne suit pas le schéma normal
 - Un nœud supplémentaire avec entrée inutile est nécessaire (expliqué en Cours 2, transparents 45-46)