# Une approche synchrone à la conception de systèmes embarqués temps réel

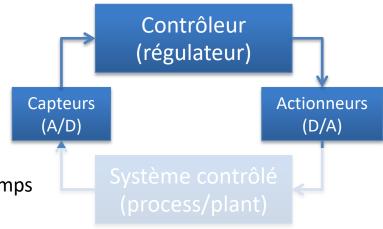
Dumitru Potop-Butucaru dumitru.potop@inria.fr cours EPITA, 2024, 3ème séance

#### Contenu

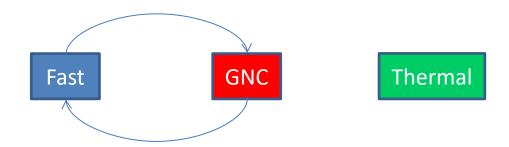
- Comment construit-on une spécification fonctionnelle?
  - Cas d'étude GNC (avionique aérospatiale)
  - Programmation de GNC
- Programmation Heptagon
  - Types de données structurés
  - Paramètres statiques
- Préparation du TP
  - Programmation de l'exemple GNC

# 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)



- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
  - Fast et GNC communiquent



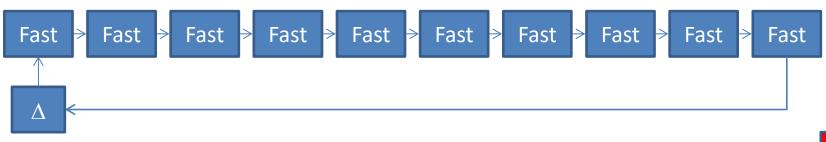
- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
  - Fast et GNC communiquent
- Periodes: 100ms, 1s, 1s
  - Fast = I/O et contrôle en boucle rapide
  - GNC = Guidance, navigation, and control
  - Thermal = gestion thermique



https://en.wikipedia.org/wiki/Guidance, navigation, and control
http://manuscript.elsevier.com/S0094576515003811/pdf/S0094576515003811.pdf
https://en.wikipedia.org/wiki/Spacecraft\_thermal\_control



- Periodes: 100ms, 1s, 1s
  - Chaque seconde, 10 instances de Fast et 1 instance de GNC et de Thermal
    - Hyper-période = PPCM(périodes des tâches)
  - La manière dont Fast, GNC, Thermal se synchronisent n'est pas définie dans la spécification initiale







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

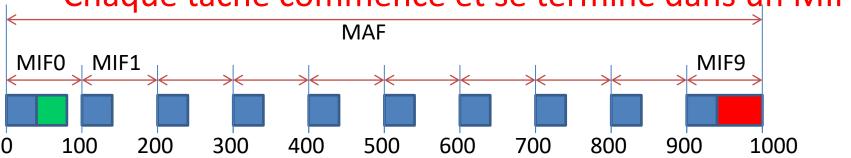


- Choix d'implantation classique :
  - Single-core
  - Ordonnancement temps réel "time-triggered"
    - Hypothèse: WCETs: 40ms, 60ms et 40ms
      - WCET = Worst-Case Execution Time (durée maximale)
    - Déclenchements sur barrière de 100ms
      - Time-triggered pour les débuts de fenêtre + ordre fixe

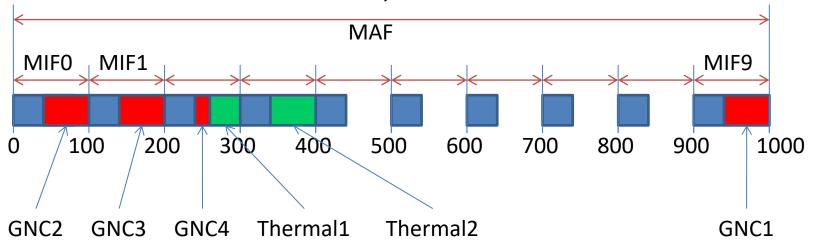


- Sous-cas : MIF/MAF
  - Major Frame (MAF) = hyper-période
  - Minor Frame (MIF) = période la plus courte
    - Déclenchement périodique en début de MIF

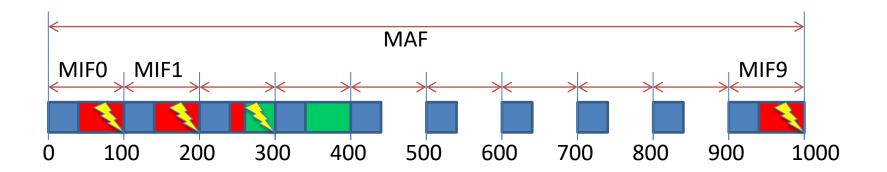




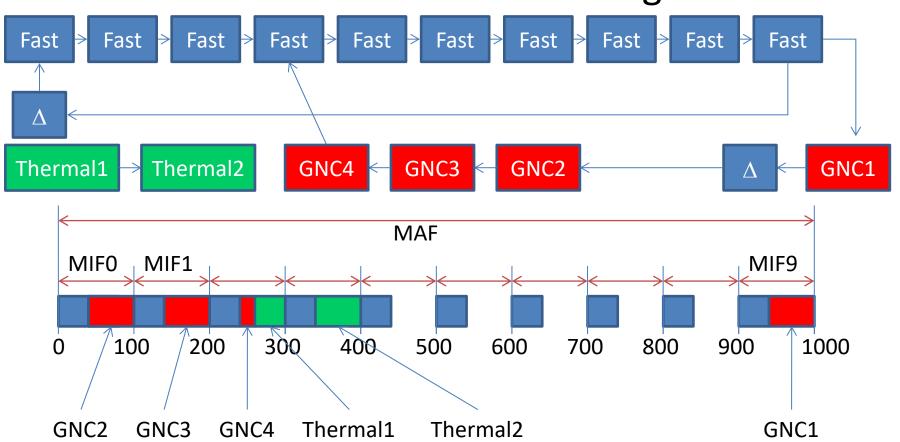
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
  - Solution 1 : découper manuellement :
    - GNC -> GNC1, GNC2, GNC3, GNC4
    - Thermal -> Thermal1, Thermal2



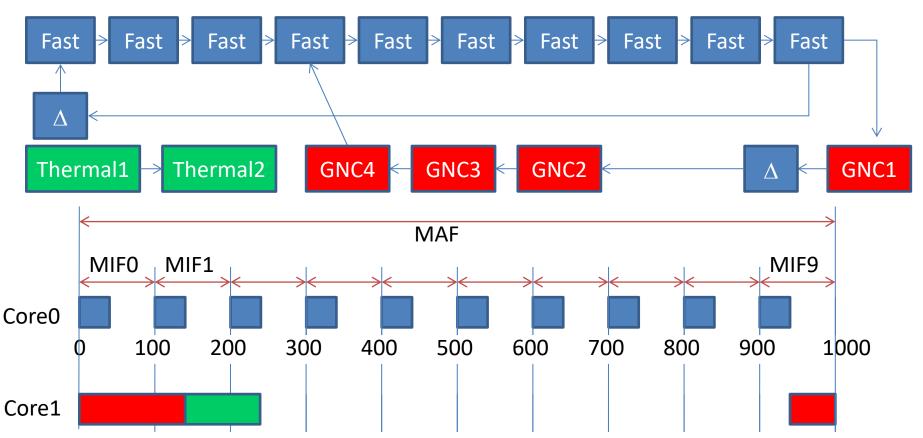
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
  - Solution 2 : utiliser un OS préemptif (e.g. ARINC 653)



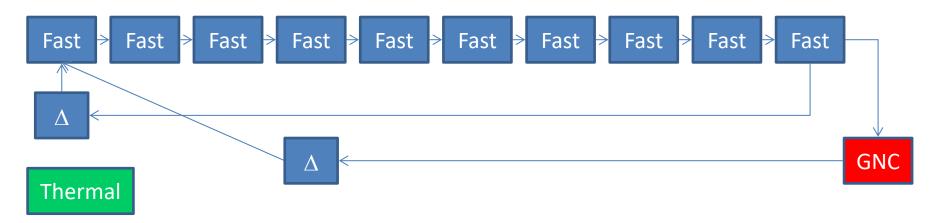
Attention : la fonctionnalité change !



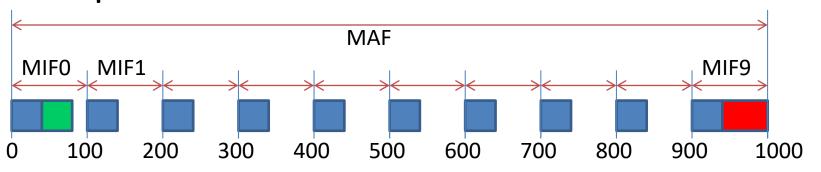
Exécution sur un dual-core



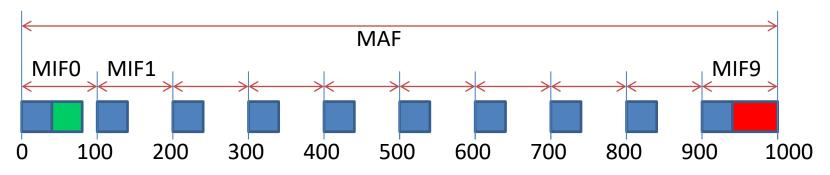
Fonctionnalité



Implémentation désirée



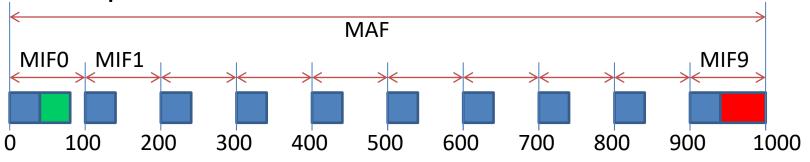
- Programme Heptagon
  - Un cycle du programme synchrone = un MIF
    - Code résultant de la compilation à appeler à chaque MIF
      - Solution complète pour le cas séquentiel
      - Pour du code parallèle, le problème de parallélisation reste nonrésolu
    - L'affectation des tâches aux MIFs est faite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



- Conditions d'activation
  - MIF modulo counter

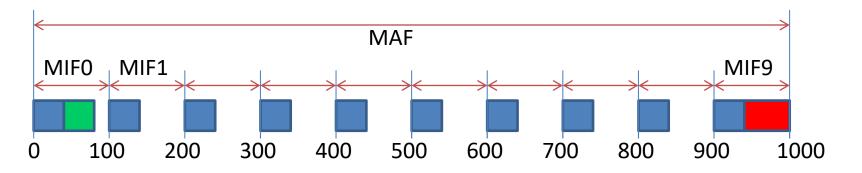
```
(* Clock computation *)
mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
clk_f = true;
clk_thermal = (mif_cnt = 0);
clk_gnc = (mif_cnt = 9);
```

- 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



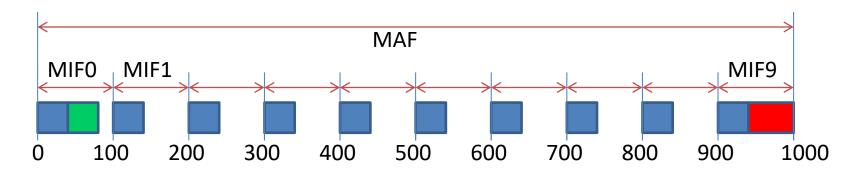
 Activation conditionnelle et maintien des valeurs de sortie – construction CONDACT

```
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 – attention au MIF 0

```
(* 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
                                              800
                                                    900
                                                           1000
                                        700
```

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
                                              800
                                                    900
                                                           1000
                                        700
```

- Activation conditionnelle de Thermal
  - Cf. cours 2, transparents 44-45

```
(* 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
                                              800
                                                    900
                                                           1000
                                  600
                                        700
```

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 *)
```

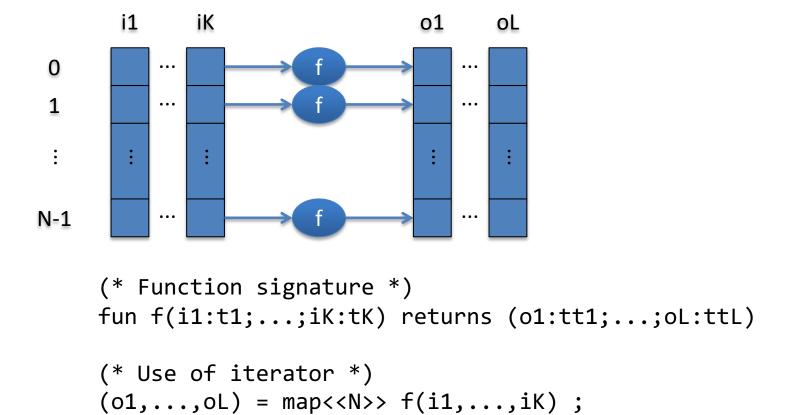
• Accès par index variable (deux variantes) – code coûteux

#### Vecteurs

– Construction de vecteurs :

#### Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur map



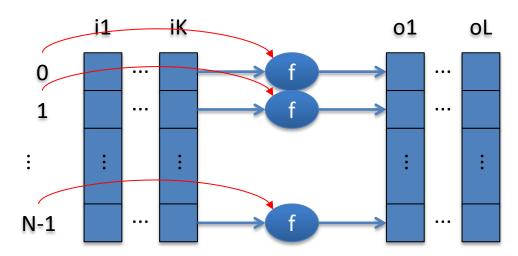
- Vecteurs
  - Manipulation de vecteurs : itérateur map

```
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

- Manipulation de vecteurs : itérateur fold

```
init-
      i1
             iΚ
0
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

Manipulation de vecteurs : itérateur fold

```
init-
      i1
             iΚ
                                  y = [0, 1, 2];
                                  (* Calcule z = mf(y[2],
0
                                                     mf(y[1],
                                                        mf(y[0],123)
                                  z = fold << 3>> mf (y, 123) ;
N-1
                          result
  (* prototype de f *)
  fun f(i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
  (* Application *)
                                                                 37
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

#### Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur fold

```
init=
      i1
             iΚ
                                 y = [0, 1, 2];
                                 (* Calcule z = mf(y[2],
0
                                                     mf(y[1],
                                                        mf(y[0],123)
                                 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 *)
                                                                38
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

#### Vecteurs

Manipulation de vecteurs : itérateur fold

#### Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur foldi

```
(* prototype de f *)
fun f(i:int;i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (res:t)
(* Application *)
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
```

#### 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 22)
- 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
    - Un compteur par tâche
  - La fonction calculée par GNC est x = y-idx, la fonction calculée par Fast est y = 2\*x + idx
  - 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