Une approche synchrone à la conception de systèmes embarqués temps réel

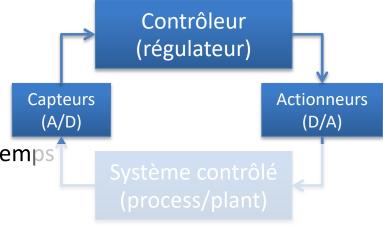
Dumitru Potop-Butucaru dumitru.potop@inria.fr cours EIDD, 2023, 3ème séance

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
 - Types structurés
 - Itérateurs

Spécification d'un contrôleur

- Que faut-il représenter ?
 - Calculs cycliques
 - État
 - Multi-tâches
 - Modularité, concurrence, temps réel
 - Exécution conditionnelle
 - On ne peut pas tout exécuter tout le temps
 - Actionneurs
 - Multi-périodes
 - 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 de l'avion
 - 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





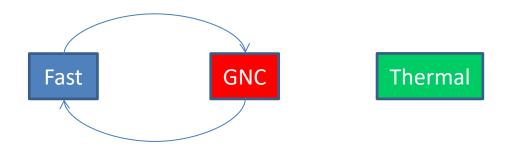
- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
 - Fast et GNC communiquent
 - GNC = calculs lourds (lents)
 - Fast = calculs légèrs à faible latence (capteurs et actionneurs)
 - Thermal = contrôle thermique de la fusée



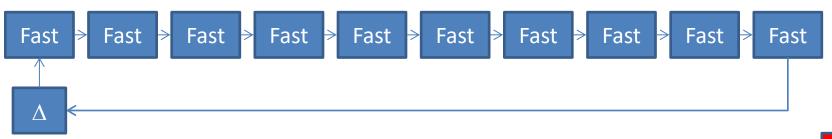
https://en.wikipedia.org/wiki/Guidance, navigation, and control http://manuscript.elsevier.com/S0094576515003811/pdf/S0094576515003811.pdf https://en.wikipedia.org/wiki/Spacecraft thermal control



- 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



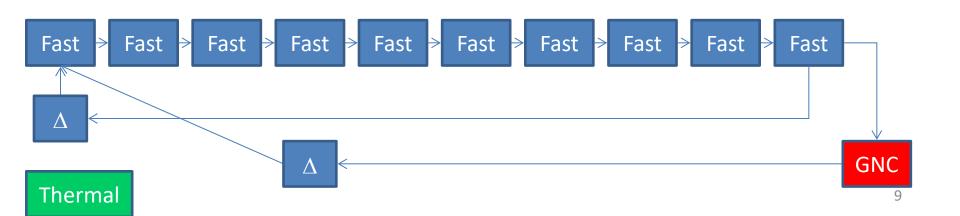


- Periodes: 100ms, 1s, 1s
 - Déclenchement déterministe des tâches désiré
 - Hyper-période = PPCM(périodes des tâches)
 - Fast, GNC, Thermal non-synchronisés au niveau de la spécification donnée par l'automaticien
 - Motif de communication déterministe désiré





- 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

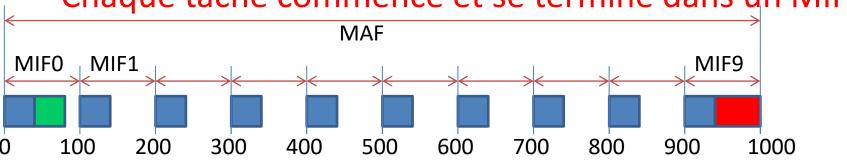


- Choix d'implantation classique :
 - Single-core
 - Ordonnancement temps réel "time-triggered"
 - Hypothèse: WCETs: 40ms, 60ms et 40ms
 - Déclenchements sur barrière de 100ms (timer)

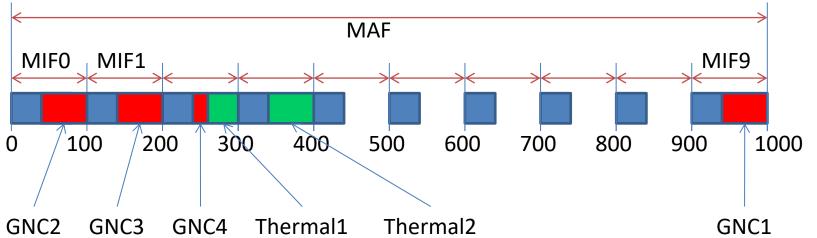


- Sous-cas : MIF/MAF
 - Major Frame (MAF) = hyper-période
 - Minor Frame (MIF) = période la plus courte
 - Déclenchement périodique en début de MIF

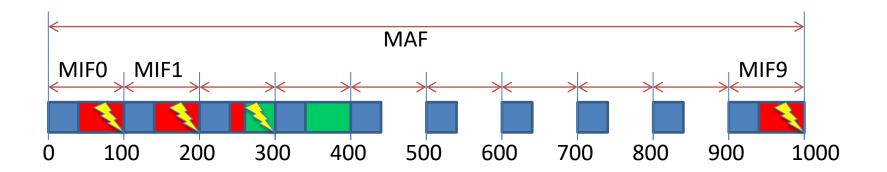




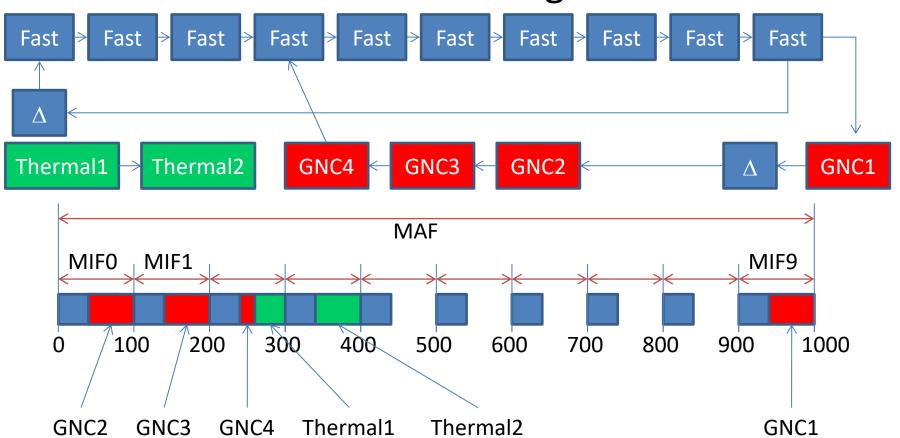
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
 - Solution 1 : découper manuellement :
 - GNC -> GNC1, GNC2, GNC3, GNC4
 - Thermal -> Thermal1, Thermal2



- 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)



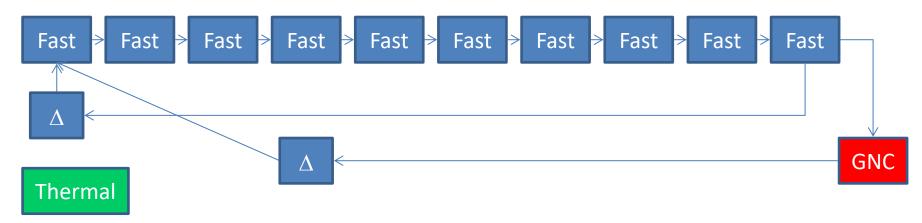
Attention : la fonction change !



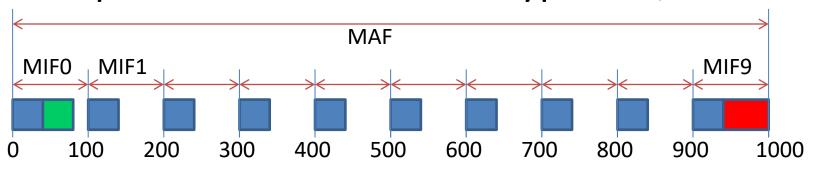
• A retenir :

- 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

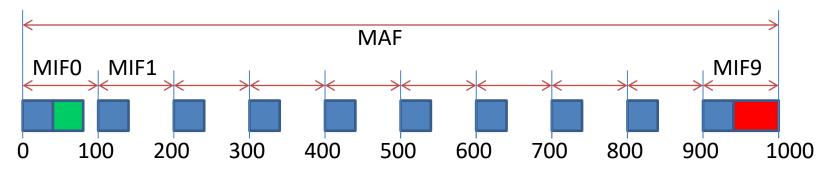
Fonctionnalité (déterministe)



Implémentation désirée – type MIF/MAF



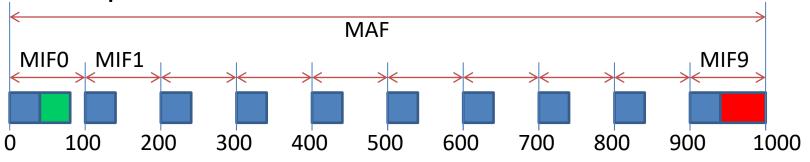
- Programme Heptagon
 - Un cycle du programme synchrone = un MIF
 - Code résultant de la compilation à appeler à chaque MIF
 - Solution complète pour le cas séquentiel
 - Pour du code parallèle, le problème de parallélisation reste nonrésolu
 - L'affectation des tâches aux MIFs est faite par le programmeur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



- Conditions d'activation
 - MIF modulo counter

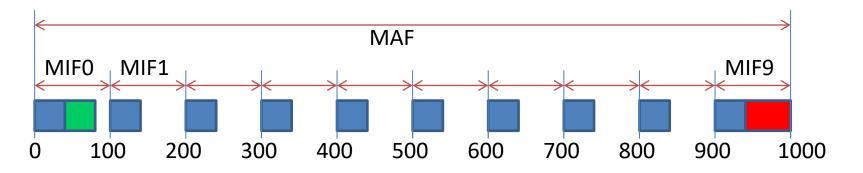
```
(* Clock computation *)
mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
clk_f = true;
clk_thermal = (mif_cnt = 0);
clk_gnc = (mif_cnt = 9);
```

- 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



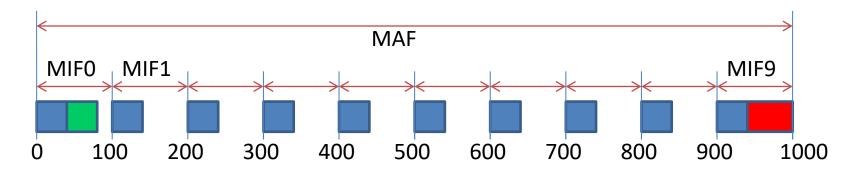
 Activation conditionnelle et maintien des valeurs de sortie – construction CONDACT

```
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)		gnc(7)		gnc(3)		gnc(1)	•••
condact_gnc<<99>>(c,y)	99	gnc(7)	gnc(7)	gnc(3)	gnc(3)	gnc(1)	



- Flot de données global
 - MIFO Fast et Thermal ne sont pas ordonnés

```
(* 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, 0 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
                                                           1000
                                  600
                                        700
                                                    900
```

- Flot de données global
 - Un fby est nécessaire pour couper le cycle F/GNC

```
(* 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, 0 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
                                  600
                                        700
                                                    900
                                                           1000
```

Flot de données global – le nœud complet

```
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,0 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 définitions 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

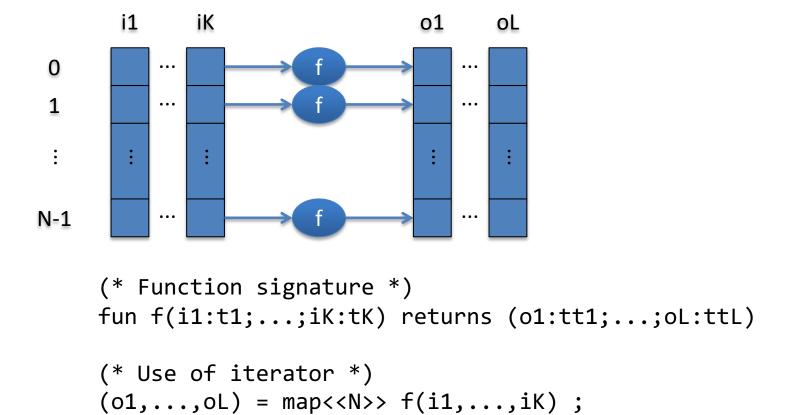
Vecteurs

– Construction de vecteurs :

```
const x:float^4 = [0.5, 1.5, (-.2.0), 3.4]
const c:complex^2 = [ \{ re = 0.7 ; im = 45.6 \}, \}
                      \{ re = 6.3 ; im = 0.9 \} ]
const z:int^100 = 0^100
(* attention aux opérations sur flottants *)
y = [(c[1]).re +. 23.0,
      a -. b,
      345.66 ];
(* concaténation de vecteurs *)
u = c@z;
```

Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur map



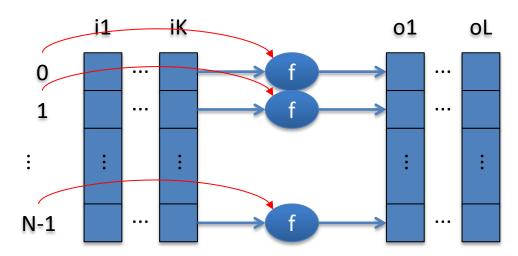
- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur map

```
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 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);
```

Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur mapfold

```
(* Function signature *)
fun f(i1:t1;...;iK:tK;acc:t) returns (o1:tt1;...;oL:ttL;res:t)
(* Use of iterator *)
(o1,...,oL,res) = mapfold<<N>> f(i1,...,iK,init);
```

40

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
```

Paramètres statiques

- Un vecteur peut avoir la taille définie avec :
 - Une constante nommée (globale)
 - Un paramètre statique du noeud

- Note: une constante vecteur non-initialisée d'un fichier .ept doit être initialisée en C
 - Comme si elle était définie dans un fichier .epi

```
const n:int = 10
const tab : int ^ n
```

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
 - Nombres complexes
 - Itérateurs

Objectif 1 – programmation de GNC

- Programmer GNC (transparent 23)
- 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-id x_{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)

Objectif 2 : nombres complexes

- complex.ept
 - Définition du type complexe

```
type complex =
  {
    re : float ;
    im : float
}
```

Programmation en Heptagon des fonctions mathématiques de base

```
fun complex_add(i1:complex;i2:complex) returns (o:complex)
fun complex_sub(i1:complex;i2:complex) returns (o:complex)
fun complex_mul(i1:complex;i2:complex) returns (o:complex)
```

- complex_io.epi, complex_io.[ch], complex_io_types.h
 - Programmation en C et interfaçage Heptagon des fonctions externes de lecture (depuis le clavier) et d'affichage de complexes

```
fun read_complex() returns (o:complex)
fun print_complex(i:complex) returns ()
```

 Un fichier .epi peut faire "open" d'un fichier .ept qui définit des types nécessaires

Objectif 2 : nombres complexes

- complexes.ept
 - Écriture d'une fonction Heptagon sans entrées et sans sorties nommée « complexes » qui lit deux complexes depuis le clavier (à l'aide de "read_complex") et affiche leur somme, différence, produit (avec "print_complex")
- main.c
 - Écriture de la fonction C « main » qui exécute cycliquement la fonction Heptagon « complexes »
- Compilation et exécution

Objectif 2 : nombres complexes

- Opérations en nombres complexes rappel
 - -x = x.re + i*x.im, où i*i = -1
 - Opérations élémentaires
 - Produit: (a+i*b)*(c+i*d) = (a*c-b*d)+i*(a*d+b*c)
 - Somme: (a+i*b)+(c+i*d) = (a+c)+i*(b+d)
 - Soustraction: (a+i*b)-(c+i*d) = (a-c)+i*(b-d)

Objectif 3 : itérateurs

- complex_vec_io.epi, complex_vec_io.[ch], complex_vec_io_types.h
 - Définir des fonctions externes pour la lecture et l'impression de vecteurs de complexes de taille 3

```
fun read_complex_vector() returns (o:complex^3)
fun print_complex_vector(i:complex^3) returns ()
```

- complex_vec.ept
 - Programmer en heptagon des fonctions à paramètres statiques permettant de :
 - Additionner deux vecteurs complexes de taille N
 - Résultat = un vecteur complexe de taille N
 - Calculer la somme des élements d'un vecteur de complexes
 - Résultat = un seul complexe
 - Utilisation obligatoire d'itérateurs pour les calculs
- complex_vectors.ept
 - Écriture d'une fonction Heptagon « vectors » sans entrées et sans sorties qui lit deux vecteurs complexes depuis le clavier et affiche leur somme (un vecteur) et la somme des éléments du vecteur-somme (un complexe)
- main.c
- Compilation et exécution

Complément de cours - Makefiles

- make = build automation software (moteur de production)
 - Automatiser la production du résultat à partir des sources
 - Preprocessing, compilation, édition de liens...
 - Outil de build le plus répandu
 - Plus récents/puissants : cmake, bazel, apache ant...
 - Mais c'est déjà assez compliqué
 - Fondé sur l'utilisation d'un ou plusieurs fichiers de configuration
 - Nom implicite : makefile/Makefile
 - Références
 - https://www.gnu.org/software/make/manual/html_node/ /Introduction.html
 - https://www.cs.colby.edu/maxwell/courses/tutorials/">https://www.cs.colby.edu/maxwell/courses/tutorials/">https://www.cs.colby.edu/maxwell/courses/tutorials/

- Spécifier les fichiers impliqués et leurs dépendances
- Notion fondamentale : la règle
 - Définit les dépendances et la manière de construire un résultat
 - Exemple de règle explicite :

```
dépendances (>=0)

try_c/try.h try_c/try.c : try.ept
     @echo "Compiling try.ept"
heptc -target c try.ept

Tabulation (TAB)
```

- Variables
 - Définies typiquement au début du Makefile

```
CFLAGS = -I. -Itry_c/ -I`heptc -where`/c
main.o: main.c try_c/try.h
    @echo "Compiling main.c"
    gcc $(CFLAGS) -c main.c
```

Variables automatiques

```
https://www.gnu.org/software/make/
manual/html_node/Automatic-
Variables.html
```

- Mots-clefs à sens précis, définis par rapport à une règle
 - \$< = la première dépendance
 - \$^ = toutes les dépendances
 - \$@ = le nom de la cible qui a forcé l'exécution de la règle (simple pour les règles à cible unique)

- Exemple complet
 - Compilation d'un exemple formé de
 - try.ept
 - main.c
 - Lors de l'appel « make » la première règle est appelée
 - Récursivement, elle assure la mise à jour de toutes les cibles

```
CFLAGS = -I. -Itry c/ -I`heptc -
where \ / c
main.exe: main.o try c/try.o
        @echo "Linking"
        gcc $^ -o $@
try_c/try.h try c/try.c: try.ept
        @echo "Compile try.ept"
        heptc -target c try.ept
main.o: main.c try c/try.h
        @echo "Compile main.c"
        gcc $(CFLAGS) -c main.c
try c/try.o: try c/try.c
        @echo "Compile try.c"
        gcc $(CFLAGS) -c $< -o $@
```