Une approche synchrone à la conception de systèmes embarqués temps réel

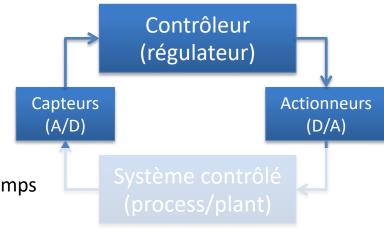
Dumitru Potop-Butucaru dumitru.potop@inria.fr cours EPITA, 2022, 3ème séance

Contenu

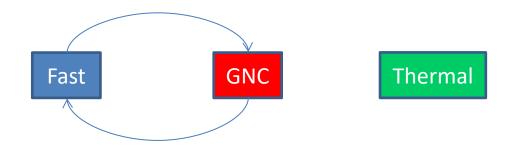
- Comment construit-on une spécification fonctionnelle?
 - Cas d'étude GNC (avionique aérospatiale)
 - Programmation de GNC
- Programmation Heptagon
 - Types de données structurés
 - Paramètres statiques
- Préparation du TP
 - Programmation de l'exemple GNC
 - La FFT (Fast Fourier Transform)
 - Discussion des rendus précédents

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



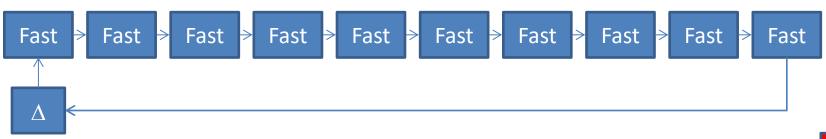
- 3 tâches Fast, GNC, Thermal
 - Fast et GNC communiquent
- Periodes: 100ms, 1s, 1s
 - Fast = I/O et contrôle en boucle rapide
 - GNC = Guidance, navigation, and control
 - Thermal = gestion thermique



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)
 - Fast, GNC, Thermal non-synchronisés au niveau de la spécification







- 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

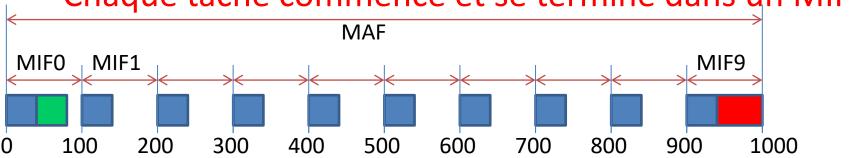


- Choix d'implantation classique :
 - Single-core
 - Ordonnancement temps réel "time-triggered"
 - Hypothèse : WCETs: 40ms, 60ms et 40ms
 - Déclenchements sur barrière de 100ms

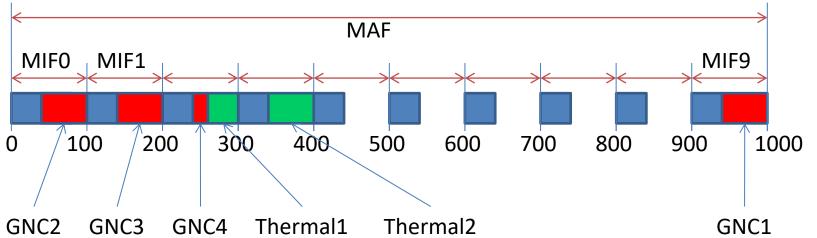


- Sous-cas : MIF/MAF
 - Major Frame (MAF) = hyper-période
 - Minor Frame (MIF) = période la plus courte
 - Déclenchement périodique en début de MIF

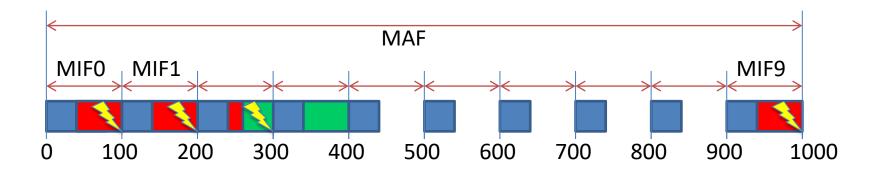




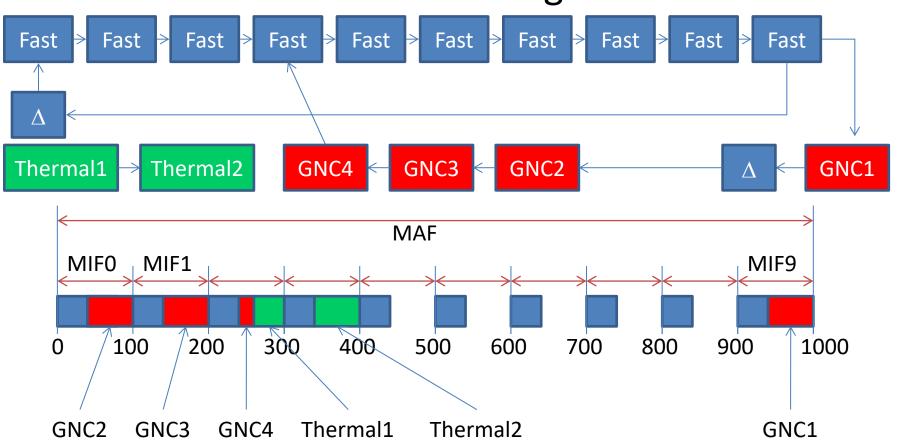
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
 - Solution 1 : découper manuellement :
 - GNC -> GNC1, GNC2, GNC3, GNC4
 - Thermal -> Thermal1, Thermal2



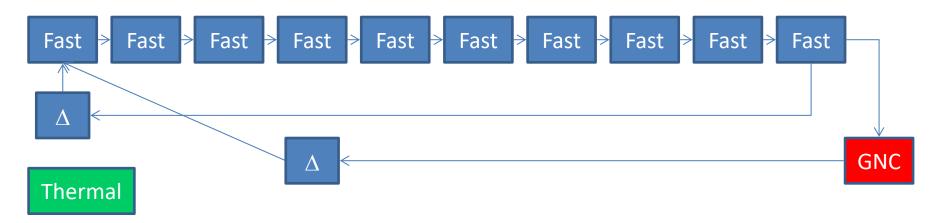
- Et si on augmente le WCET de GNC à 200ms et de WCET de Thermal à 100ms (plus réaliste) ?
 - Solution 2 : utiliser un OS préemptif (e.g. ARINC 653)



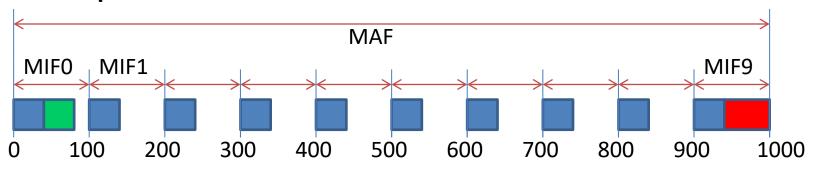
Attention : la fonction change !



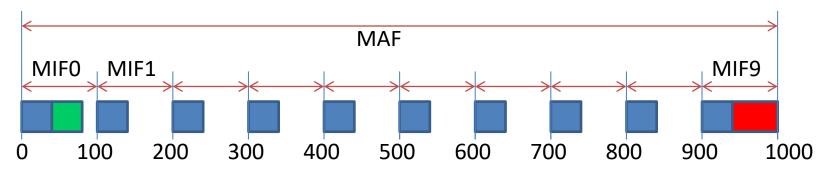
Fonctionnalité



Implémentation désirée



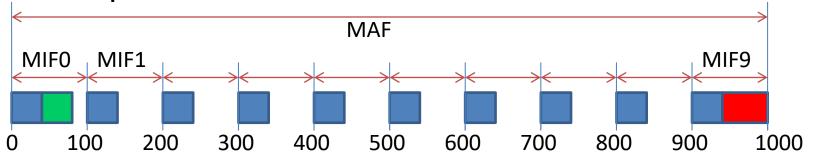
- Programme Heptagon
 - Un cycle du programme synchrone = un MIF
 - Code résultant de la compilation à appeler à chaque MIF
 - Solution complète pour le cas séquentiel
 - Pour du code parallèle, le problème de parallélisation reste nonrésolu
 - L'affectation des tâches aux MIFs est faite par le programmeur



- Conditions d'activation
 - MIF modulo counter

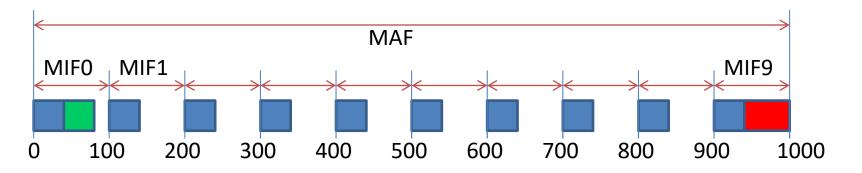
```
(* Clock computation *)
mif_cnt = 0 fby ((mif_cnt+1)%10);
clk_f = true;
clk_thermal = (mif_cnt = 0);
clk_gnc = (mif_cnt = 9);
```

- 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



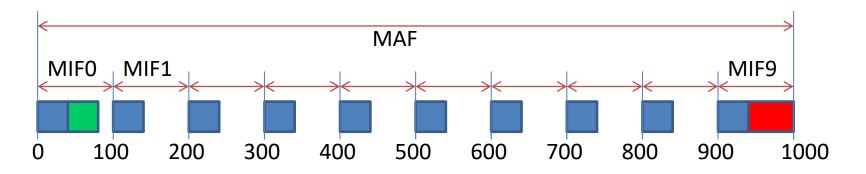
 Activation conditionnelle et maintien des valeurs de sortie – construction CONDACT

```
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)		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 – 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, 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
                                  600
                                              800
                                                    900
                                                           1000
                                        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,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
 - La FFT (Fast Fourier Transform)

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 *)
```

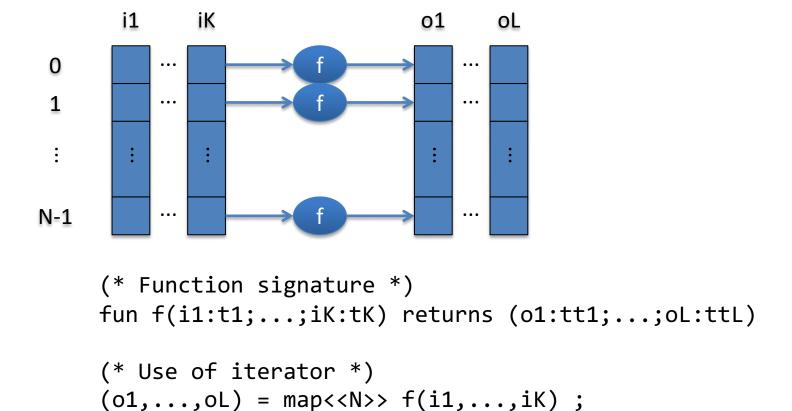
• Accès par index variable (deux variantes) – code coûteux

Vecteurs

– Construction de vecteurs :

Vecteurs

- Manipulation de vecteurs : itérateur map



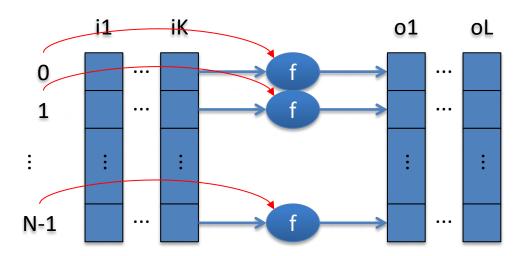
- Vecteurs
 - Manipulation de vecteurs : itérateur map

```
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 *)
                                                                 33
  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 *)
                                                                34
  r = fold<<N>> f (i1,...,iK,init);
```

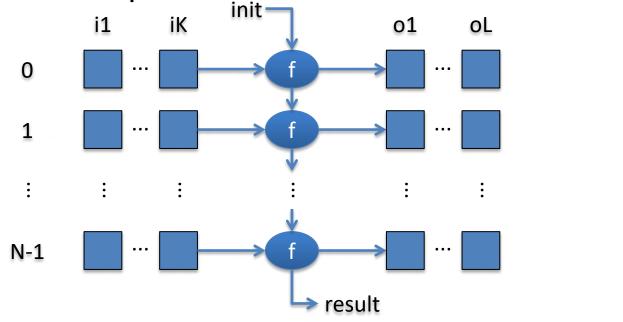
Vecteurs

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);
```

36

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
 - La FFT (Fast Fourier Transform)

Objectif 1 – programmation de GNC

- Programmer GNC (transparent 19)
- 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, 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

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

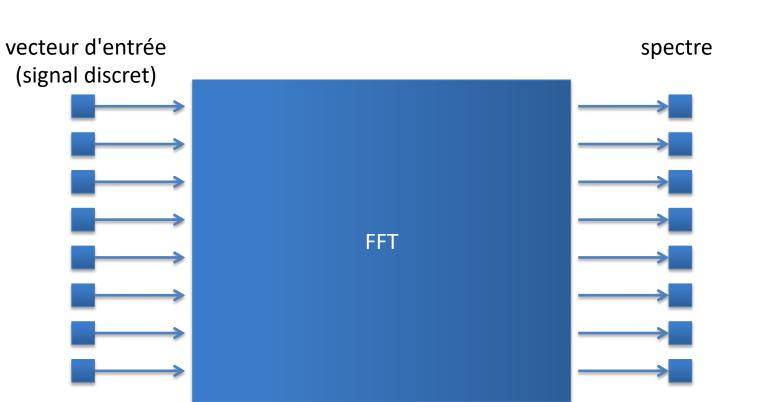
- complex_vec_io.epi, complex_vec_io.[ch], complex_vec_io_types.h
 - Définir des fonctions externes pour la lecture et l'impression de vecteurs de complexes de taille 3

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

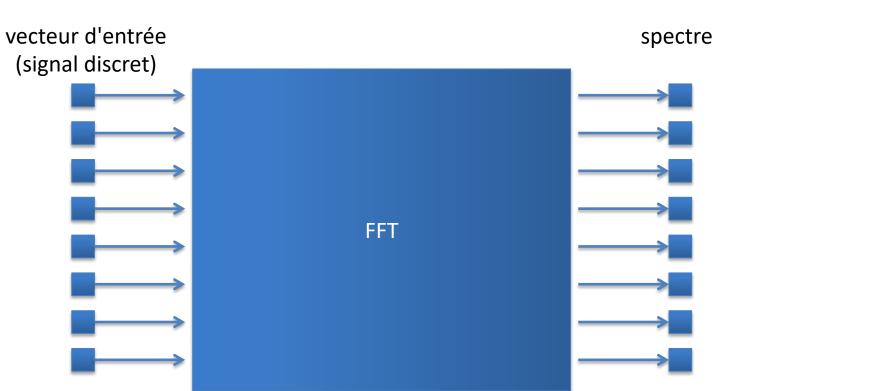
- complex_vec.ept
 - Programmer en heptagon des fonctions à paramètres statiques permettant de :
 - Additionner deux vecteurs complexes de taille N
 - Résultat = un vecteur complexe de taille N
 - Calculer la somme des élements d'un vecteur de complexes
 - Résultat = un seul complexe
 - Utilisation obligatoire 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

- FFT = Fast Fourier Transform
 - Implémentation efficace de la Discrete Fourier Transform
 - Appliquée à un vecteur de données, la DFT/FFT calcule son spectre discret
 - Au lieu de voir un signal comme une suite d'échantillons, le voir comme une somme pondérée de fréquences de base (fonctions périodiques).
 - Algorithme fondamental en traitement de signal
 - Compression, en gardant les composantes principales
 - Identification d'erreurs (analyse vibratoire)
 - Radar et échographie (identification d'effet Doppler)
 - Filtrage (en gardant les fréquences d'intérêt)
 - Traitement de la parole en Machine Learning
 - Musique : Changement de timbre, etc.
 - Temps réel!
 - Exemple de base dans toute évaluation de performances pour architectures/compilateurs/etc.

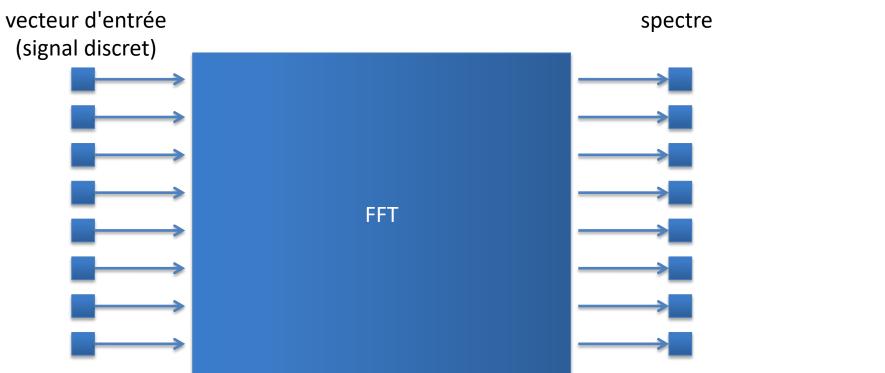
FFT = Fast Fourier Transform



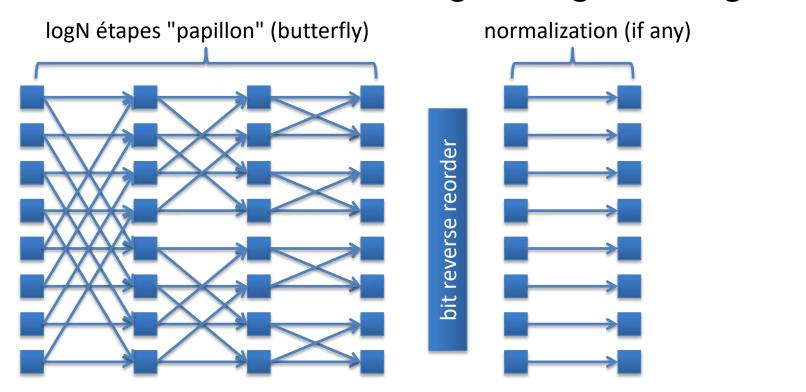
- FFT = Fast Fourier Transform
 - Notre choix d'algorithme : radix 2 Cooley-Tukey
 - Taille du vecteur N=2^logN



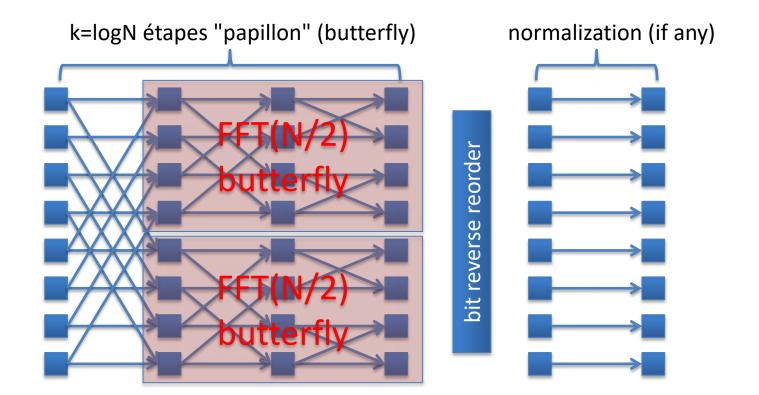
- FFT = Fast Fourier Transform
 - Notre choix d'algorithme : radix 2 Cooley-Tukey
 - Taille du vecteur N=2^logN => algo. très régulier



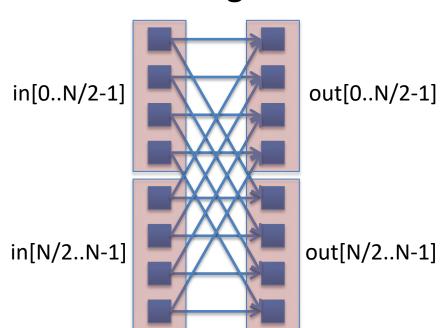
- FFT = Fast Fourier Transform
 - Notre choix d'algorithme : radix 2 Cooley-Tukey
 - Taille du vecteur N=2^logN => algo. très régulier



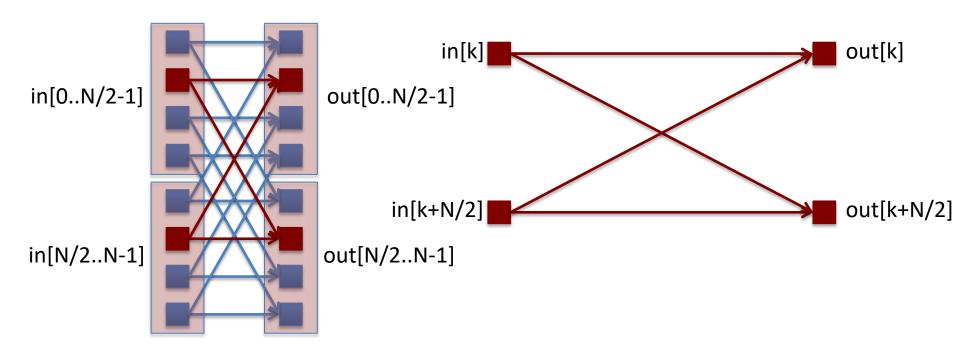
- FFT = Fast Fourier Transform
 - Récursion statique, facile à paralléliser



- FFT = Fast Fourier Transform
 - Focus sur une étape "papillon" générique de taille
 N=2^logN

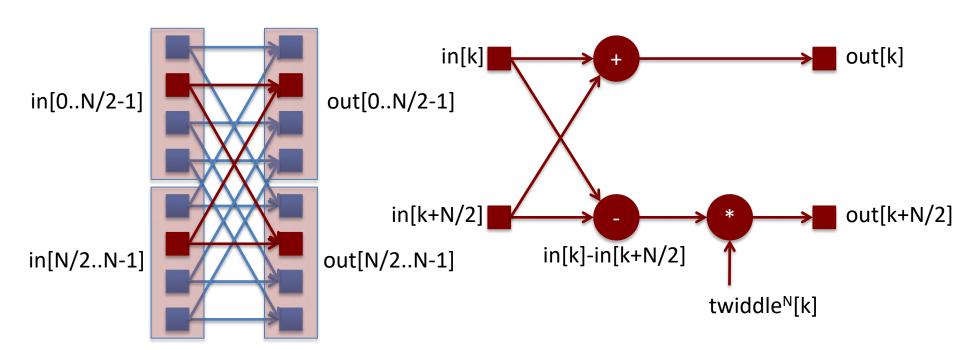


- FFT = Fast Fourier Transform
 - Echantillons traités par paire (k=0..N/2-1) :



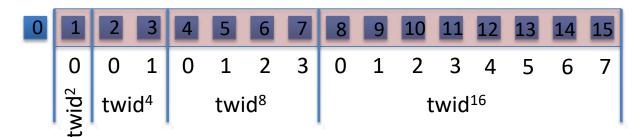
Opération de type map

- FFT = Fast Fourier Transform
 - Echantillons traités par paire (k=0..N/2-1) :



- Facteurs "twiddle" = racines de l'unité
 - twiddle^N[k]= exp(i* r_k) = cos(r_k)+i*sin(r_k)
 - where $r_k = -2*pi*k/N$
 - where pi = 3.14159265358979

- twiddle.[ch]
 - Définition (en C) d'une constante tableau "twiddle"
 - stocker les constantes pour N<=1024
 - Type complexe!
 - La fonction permettant de remplir ce tableau est fournie
 - twiddle_init.[ch]
 - Structure du tableau pour N<=16 :</p>



- twiddle.epi, twiddle.[ch]
 - Définition d'une fonction externe qui accède aux éléments du tableau

```
fun twiddle(k:int;n:int) returns (o:complex)
```

– Attention:

- La fonction "twiddle" pourra être appelée depuis le code Heptagon
- La fonction "init_twiddle1024" devra être appelée depuis main.c une seule fois, avant les autres initialisations
- twiddle_init.[ch] utilisent le type Complex_complex défini dans le code généré par compilation de complex.ept

- fft.ept
 - Étape 1: écrire la fonction réalisant un étage d'opération "butterfly", ayant le prototype :

```
fun bf<<n:int>>(i:complex^n) returns (o:complex^n)
```

- Attention:
 - On peut utiliser des expressions comme paramètres statiques

```
o = somefun << (n/2) >> (i, j)
```

» Utiliser des parenthèses et laisser des espaces (parseur fragile)

- fft.ept
 - Étape 2: Écrire les fonctions fft_aux2, fft_aux4,
 fft_aux8, fft_aux16 réalisant l'ensemble des opérations "papillon" pour N=2,4,8,16

```
fun fft_aux2 (in:complex^2 ) returns (out:complex^2 )
...
fun fft_aux16(in:complex^16) returns (out:complex^16)
```

- Attention : le langage ne permet pas la récursion. Alors, il est impossible de paramétrer comme pour bf
 - Il faut créer une fonction pour chaque puissance de 2
 - fft aux16 instancie deux fois fft aux8...

- bitrev.epi, bitrev.[ch], bitrev_types.h
 - La fonction bitreverse est fournie en C dans le fichier bitrev.c. Il faut lui créer des interfaces pour permettre l'appel depuis heptagon pour N=8,16

```
fun bitrev8 (in:complex^8 ) returns (out:complex^8 )
fun bitrev16(in:complex^16) returns (out:complex^16)
```

- Fonctions à écrire en C, à interfacer en Heptagon
- Attention : la fonction C fournie travaille en place
 - Inacceptable en dataflow, il faut l'encapsuler
 - Réaliser une copie de la valeur d'entrée avant d'appeler bitrev

- fft.ept
 - Étape 3: La FFT pour tailles de vecteurs 8 et 16

```
fun fft8 (in:complex^8 ) returns (out:complex^8 )
fun fft16(in:complex^16) returns (out:complex^16)
```

- Normalisation = diviser chaque valeur par N (8 ou 16)
- complex_vec_io.epi, complex_vec_io.[ch]
 - Fonctions d'impression de vecteurs complexes de taille 8

- fft_test.ept
 - Définition d'une fonction sans entrées et sans sorties qui appelle fft8 sur les vecteurs de test suivants et imprime le résultat

- main.c
 - Appel de fft_test (une seule fois suffit)
 - Attention il faut initialiser les twiddles.

- La FFT(N) inverse (IFFT(N)) se calcule de la manière suivante :
 - Inverser partie réelle et imaginaire dans chaque élément du vecteur d'entrée
 - fonction à définir, et application avec map
 - Calculer la FFT(N) sur le nouveau vecteur
 - Ré-inverser parties réelle et imaginaire
 - Normaliser en multipliant chaque élément par N
- Programmer la IFFT(8) et vérifier que IFFT(FFT(v))
 - = v pour les deux vecteurs de test