
Le langage pivot asynchrone Fiacre

Frédéric Lang

travail commun avec

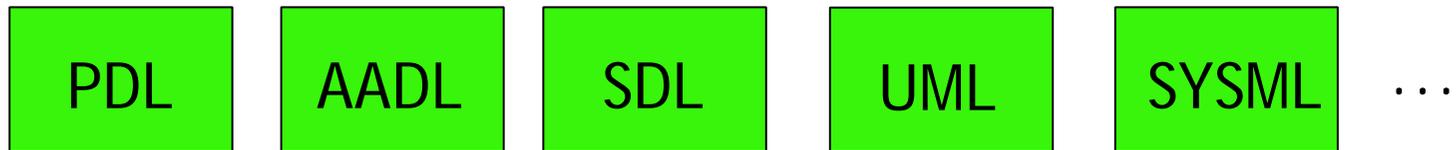
B. Berthomieu, J.-P. Bodeveix, M. Filali,
H. Garavel, F. Peres, R. Saad,
J. Stöcker, and F. Vernadat



Fiacre

(Meta)-modeleur

Langages de
Modélisation



Editeurs

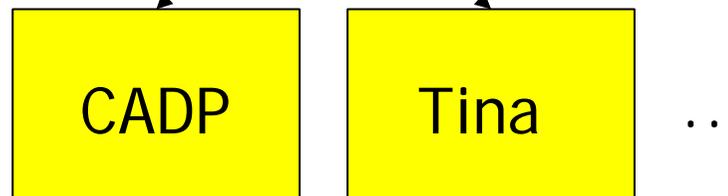
Transformation de modèles



Moteurs de
transformation
(ATL, KERMETA, ...)

Compilation

Compilateurs



Outils de vérification



Fiacre

- Langage formel
- Inspiré de la théorie de la concurrence, V-Cotre, NTIF, E-LOTOS
- Description des composants de base
 - Transitions entre états du composant
 - Manipulation de données
 - Communication (messages, variables partagées)
- Description des compositions
 - Mise en parallèle des composants
 - Contraintes temporelles et priorités



Types de données

- Types de base natifs : `int`, `nat`, `bool`
- Types construits par l'utilisateur
 - intervalles d'entiers (ex: `interval 2..7`)
 - énumérations (ex: `enum red, green, blue end`)
 - enregistrements (ex: `record width, height : nat end`)
 - tableaux de taille fixe (ex: `array of 10 nat`)
 - files de taille bornée (ex: `queue of 5 bool`)



Composant de base Fiacre

- Process paramétré par
 - des ports de communication typés et orientés (**in**, **out**)
 - des variables partagées typées avec contrôle d'accès (**read**, **write**)
 - des valeurs typées

Exemple : `process P [in out p : nat | bool] (read X : nat, Z : int)`

port sur lequel transitent des entiers et des booléens

variable partagée en lecture

paramètre valeur

- Comportement défini par les transitions

Transitions

- Définies par un état initial et une instruction définissant actions à effectuer et état cible
- Définition structurée
 - affectations de variables déterministes ($X := E$)
 - affectations non-déterministes ($X := \text{any where } E$)
 - boucles conditionnelles (**while**)
 - branchements déterministes (**if-then-else**)
 - branchements non-déterministes (**select**)
 - composition séquentielle (;)
 - événement de communication
(émission/réception/synchronisation sur un port)
 - saut vers l'état suivant (**to** s)



Exemple (1/2)

type command **is enum** get_sum, get_value **end**

type index **is interval** 0..3

type data **is array of** 4 **nat**

channel request **is** command | command * index

type réservé aux ports (permet les unions de types)

Exemple (2/2)

```
process Proc [in req : request, out resp : nat] (val : data)
states ready, send_sum, send_value init ready
var c : command, i : index, sum : nat
```

```
from ready
select
  req ?c, i where c = get_value;
  to send_value
[]
  req ?c where c = get_sum;
  to send_sum
end
```

```
from send_value
  resp !val[i];
  to ready
```

```
from send_sum
  i := 0; sum := 0;
  while i < 4 do
    sum := sum + val[i];
    i := i + 1
  end;
  resp !sum;
  to ready
```



Exécution des transitions

- Toute transition est atomique
- Chaque transition définit plusieurs chemins d'exécution
 - En fonction de la valeur des variables
 - En raison du non-déterminisme
- Contrainte (statique) : au plus un événement de communication sur chaque chemin d'exécution



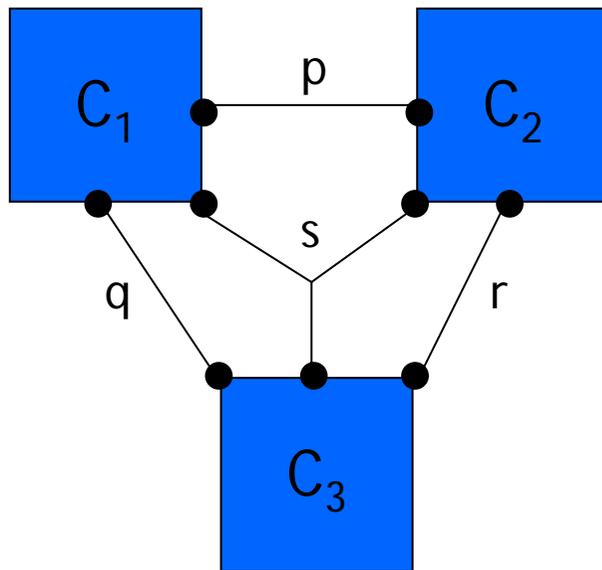
Composition

- Définition de composants complexes (**component**) paramétrés par :
 - des ports de communication typés et orientés (**in**, **out**)
 - des variables partagées typées avec contrôle d'accès (**read**, **write**)
 - des valeurs typées
- Comportement défini par :
 - La mise en parallèle d'instances des composants (hiérarchique)
 - Des priorités entre actions
 - Des contraintes temporelles sur les communications



Mise en parallèle

- Les composants mis en parallèle sont précédés d'une "interface" listant des ports de communication
- Tous les composants (2 ou plus) dont les interfaces partagent un même port doivent se synchroniser
- Exemple :



C_1, C_2, C_3 : instances ou mises en parallèle de composants

par

$p, q, s \rightarrow C_1$
 $p, r, s \rightarrow C_2$
 $q, r, s \rightarrow C_3$

end

Ports locaux

- Un port passé comme paramètre formel du composant est instanciable (renommage) et visible
- Un port peut être local au composant : il est *masqué*, ses communications sont *inobservables*
- Exemple

```
component C [in p : nat] is
  port q : none
  par
    q → C1 [p, q]
    q → C2 [p, q]
end
```

port visible

port masqué



Variables partagées locales

- Une variable partagée passée comme paramètre formel du composant est instanciable et externe au composant
- Une variable peut être locale au composant : elle ne peut être accédée que par les sous-composants
- Exemple

variable partagée externe

```
component C [in p : nat] (read X : nat) is
```

```
  var Y : bool := false
```

```
  par
```

variable partagée locale

```
    p → C1 [p] (X, Y)
```

```
    p → C2 [p] (X, Y)
```

```
end
```

Priorités

- Fiacre permet d'associer des priorités aux ports
- Si 2 événements sont possibles simultanément, celui qui a lieu sur le port le plus prioritaire inhibe l'autre
- Exemple

```
component C [in p : nat] is
```

```
  port q : none
```

```
  priority p > q
```

```
  par
```

```
    q → C1 [p, q]
```

```
    q → C2 [p, q]
```

```
end
```



Contraintes temporelles

- Fiacre permet d'associer un intervalle temporel (ouvert ou fermé) à un port local
- Exemple

component C is

port q : none in]2.7, 3.8]

par

q → C₁ [q]

q → C₂ [q]

end

- Un temps strictement supérieur à 2.7 unités doit s'écouler à partir du moment où C₁ et C₂ sont prêts à communiquer sur q
- La communication sur q doit avoir eu lieu au plus tard 3.8 unités de temps après que C₁ et C₂ sont prêts à communiquer sur q



Bilan

- Travail (presque) achevé
 - Syntaxe et sémantique formelle du langage complet
- Travail en cours
 - Définition d'un meta-modèle Fiacre (C-S)
 - Transformation de SDL vers Fiacre (C-S)
- Travail futur
 - Compilation vers les outils (CADP, TINA)

