FaCiLe librairie fonctionnelle de programmation par contraintes

FaCiLe : librairie de contraintes pour un langage fonctionnel typé

Pascal Brisset
Laboratoire d'Optimisation Globale
ENAC / CENA
21 mars 2002

Plan

1	Choix	2
2	Fonctionnalités de FaCiLe	8
3	Mise en œuvre	29
4	Invariants	37
5	Benchmarks	42
6	TODO	43

1 Choix

- Quoi : une librairie documentée en Objective Caml
- Qui : Nicolas Barnier, Pascal Brisset
- Pour qui : ceux qui ne supportent plus C++ ou Prolog
- Pourquoi : parce que Choco n'existait pas encore : -)

www.choco-constraints.net:

- FaCiLe est petite : moins de 5000 lignes
- FaCiLe est extensible : briques de bases, fonctorisation
- FaCiLe est efficace : presque
- FaCiLe est simple : comme son nom l'indique
- FaCiLe est gratuite : licence LGPL

1.1 Langage

Éviter la « yet another language » approche

Objective Caml (caml.org):

- langage fonctionnel fortement typé (pas de surcharge);
- compilateur natif;
- porté sur de nombreuses plateformes ;
- licence à la LGPL;
- efficace: www.bagley.org/~doug/shootout

1.2 Inspirations

- MALI, Machine Adaptée aux Langages Indéterministes (Irisa, Rennes)
- ECLiPSe (ECRC, IC-Parc)
- ILOG Solver

1.3 Licence LGPL

- Utilisable pour la recherche, l'enseignement et dans les applications industrielles.
- Documentée extensivement
- Distribuée sous forme source ou paquetage
- Platesformes : toutes celles supportées par OCaml (Linux, UNIXes, MacOS, Windows... / x86, Alpha, PPC, HPPA, IA64...)

2 Fonctionnalités de FaCiLe

2.1 Un aperçu

L'inévitable exemple : séquence magique

```
let xs = Fd.array n 0 (n-1)
let is_equal_to i x = fd2e x =~~ i2e i
Array.iteri
  (fun i xi ->
    let cardi = Arith.sum (Array.map (is_equal_to i) xs) in
    Cstr.post (fd2e xi =~ cardi))
xs
```

Goals.solve (Goals.Array.forall Goals.indomain xs)

Légende

let $xs = \mathbf{Fd.array} \ n \ 0 \ (n-1)$

- mot-clés et librairie standard d'OCaml en courrier
- valeurs prédéfinies de FaCiLe en gras
- valeurs préfixées par le nom du module de définition (e.g. **Fd**)
- pas de parenthèses autour des arguments en ML

Ici, construction (et non déclaration) d'un tableau de variables de domaines intervalles.

Typage fort

$$\mathbf{fd2e} \times = \sim \mathbf{i2e} \mathbf{i}$$

Variable vers expression $\mathbf{fd2e}: Fd.t \rightarrow Arith.t$

Constante vers expression i2e: $int \rightarrow Arith.t$

Contrainte d'égalité $=\sim: Arith.t \rightarrow Arith.t \rightarrow Cstr.t$

Contrainte réifiée $=\sim\sim: Arith.t \rightarrow Arith.t \rightarrow Arith.t$

• Pas d'erreur à l'exécution ;

• pas d'ambiguïtés à la différence d'une solution avec surcharge.

Itérateurs

• Librairie standard d'OCaml:

$$\texttt{Array.map}: (\alpha \to \beta) \to \alpha \ array \to \beta \ array$$

• FaCiLe:

Goals.Array.forall:
$$(\alpha \to Goals.t) \to \alpha \ array \to Goals.t$$

Itération conjonctive d'un but sur un tableau.

Le langage nous offre la quantification et les agrégats :

- Clôture
- Fonctionnelles
 - → pas de syntaxe supplémentaire
 - $\longrightarrow \approx$ langage de modélisation

Profil d'un programme utilisant FaCiLe

- 1. Création de domaine : **Domain.create**
- 2. Création de variable : Fd.create, Fd.interval
- 3. Création d'expressions : +~, **Arith.sum**
- 4. Création de contraintes : <~, **Alldiff.cstr**
- 5. Pose des contraintes : Cstr.post
- 6. Création de buts : Goals.indomain, Goals.Array.forall
- 7. Recherche: Goals.solve

Exécution d'un programme utilisant FaCiLe

- 1. *Toplevel*:
 - apprentissage (enseignement)
 - mise au point
 - génération de la documentation
- 2. Compilation *bytecode*:
 - rapidité de compilation
 - mise au point : exécution pas à pas avec reprise
 - portabilité
- 3. Compilation *native-code* :
 - efficacité

2.2 Un tour complet

- Variables:
 - domaine entier,
 - domaine ensembliste (à la Conjunto),
 - intervalle flottant ;
- Contraintes:
 - arithmétiques, ensemblistes,
 - réifiées, globales,
 - utilisateurs;
- Buts (recherche en profondeur d'abord) :
 - et, ou, itérateurs,
 - branch & bound,
 - utilisateurs.

2.2.1 Domaines

Domaines:

- entiers : liste d'intervalles ;
- ensemble d'entiers : intervalle de domaines d'entiers.

Représentation fonctionnelle :

- pas de modification en place;
- partage possible.

2.2.2 Variables

Une variable est soit:

- instanciée : une valeur (entier, ensemble, intervalle, ...)
- inconnue : un domaine et des événements attachés (ensembles de contraintes)

Pour la gestion mémoire, il est essentiel que ces deux cas soient exclusifs.

C'est le pattern-matching qui permet de faire le test :

match Fd.value variable with

Val x -> ...

Unk attr -> ...

Quatre événements associés : instantiation, modification, min, max

2.2.3 Contraintes

- Fonction appelée lorsqu'un événement est schédulé
- Une contrainte peut-être :
 - postée
 - réveillée (propagation)
 - testée
 - niée
 - **–** ...
- Priorités
- Constraint store (non racine d'accès, pointeurs faibles)

Contraintes arithmétiques

Égalité et inégalité d'expressions :

- variable
- constante
- somme, produit
- valeur absolue
- exponentiation
- division entière, modulo

Les expressions sont systématiquement normalisées : factorisation, ordonnancement des sous-expressions, ...

Les expressions booléennes (valeurs 0 ou 1) sont détectées et traitées spécialement.

Expressions et contraintes ensemblistes (Conjunto)

- cardinal
- union, intersection
- sous-ensemble, appartient
- inférieur
- tous-disjoints (globale)
- au-plus-un-en-commun (globale)

• ...

Contraintes réifiées

La plupart des contraintes peuvent êtres réifiées en variables booléennes.

```
let c = fd2e \ x = i2e \ 1729 \ in
let b = Reify.boolean \ c \ in
Cstr.post (fd2e y = i2e \ 42 * fd2e \ b)
```

Indirectement, opérateurs sur les contraintes :

Contraintes globales

- FdArray.get, FdArray.min, FdArray.max
- Alldiff: « tous différents » (algo de bin-matching)
- Gcc: « cardinalité » [Régin, 96]
- **Sort** : « tri » [Colmerauer, 97]

Contrainte utilisateur

```
let different x y =
  let update _ =
    match (Fd.value x, Fd.value y) with
       (Val a, Val b) -> a <> b | Stak.fail "different"
       (Val a, Unk attr_y) -> remove_value y attr_y a; true
       (Unk attr_x, Val b) -> remove_value x attr_x b; true
                            -> false
  and delay ct =
    Var.delay [Var.Attr.on_subst] x ct;
    Var.delay [Var.Attr.on_subst] y ct
  in
```

Cstr.create update delay

2.2.4 Langage de buts

Un *but* est une clôture évaluée paresseusement par un *interpréteur* **Goals.solve**. Le type correspondant est abstrait dans le module **Goals**.

Conjonction et disjonction

La boucle d'énumération disjonctive des valeurs d'une variable se définit :

let enum $x = (Goals.indomain x && Goals.fail) \parallel Goals.success$

Itérateurs À chaque structure de données est associée un *itérateur*. FaCiLe fournit les itérateurs compatibles avec le contrôle des buts :

 $\textbf{Goals.Array.forall}: (\alpha \rightarrow \textbf{Goals.t}) \rightarrow \alpha \ \texttt{array} \rightarrow \textbf{Goals.t}$

D'où grâce à l'application partielle :

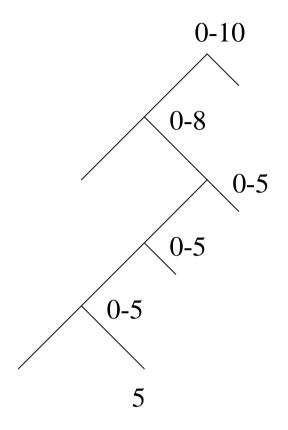
let labeling_array = Goals.Array.forall Goals.indomain

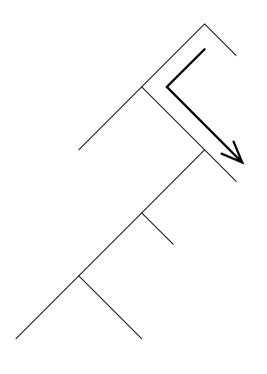
let labeling_matrix = Goals.Array.forall labeling_array

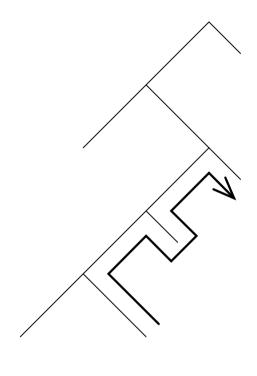
Optimisation par branch & bound

Recherche avec contrainte dynamique sur une variable de coût. Deux modes :

- redémarrage à la racine à chaque solution ;
- continuation à chaque solution.







Premiere solution

Restart

Continue

But utilisateur

1. Butification d'une fonction basique :

```
Goals.atomic (fun () -> print_string "Hello World")
```

2. But composé, éventuellement récursif :

```
let rec iter_disj fgoal list =
```

Goals.create

```
(function
    [] -> Goals.fail
    | x::xs -> fgoal x ||~ iter_disj fgoal xs)
list
```

3. Cas particulier des but récursifs à argument constant

```
let repeat = Goals.create_rec (fun self -> Goals.success ||~ self)
```

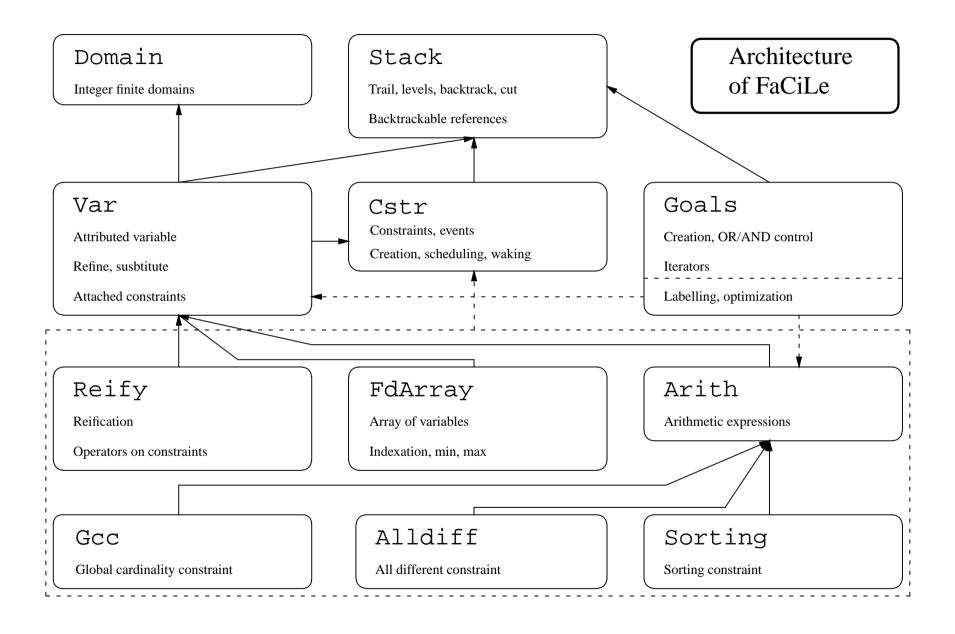
À la Prolog

Suppression non-déterministe de l'élément d'une liste

```
delete([X | Xs], X, Xs).
delete([X \mid Xs], Y, [X \mid Ys]) :- delete(Xs, Y, Ys).
avec FaCiLe:
let rec delete | cont =
  Goals.create
     (function
         [] -> Goals.fail
      x :: xs ->
           cont x xs \parallel \sim delete xs (fun y ys -> cont y (x :: ys)))
```

3 Mise en œuvre

- Moins de 5000 lignes d'OCaml
- Hiérarchie d'une douzaine de modules
- 1600 lignes de signatures (interfaces) documentées
- Encapsulation permettant de séparer signature interne (développeur) et externe (utilisateur)



3.1 Pile

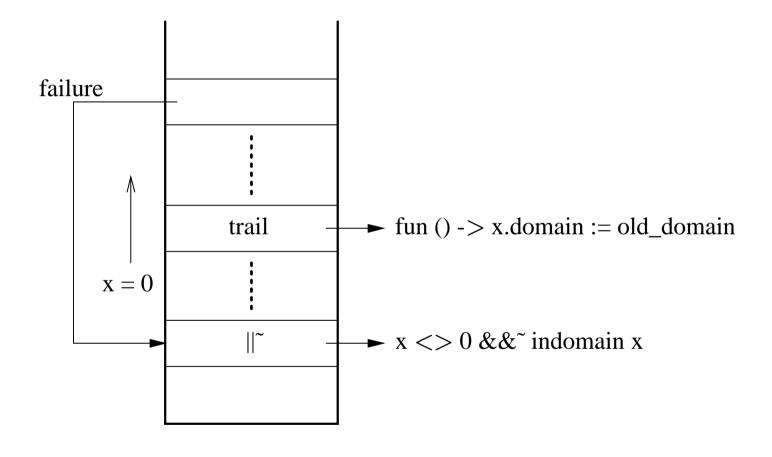
Continuation d'échec pour le retour-arrière :

- structurée en niveaux ;
- un niveau contient
 - une continuation de succès,
 - une traînée;
- les éléments de la traînée sont des clôtures.

Opérations:

- sauvegarde;
- retour-arrière;
- coupure.

Le module fournit aussi un type de base : la référence backtrackable



3.2 Contrainte

Une collection de fonctions :

- delay : attachement à des événements après post
- update : propagations après réveil
- check (optionnel) : vérification (Oui, Non, NeSaitPas)
- **not** (optionnel) : négation
- **fprint** (optionnel) : affichage

Paramétrage du réveil :

- priorité associée à la contrainte
- identification associée à l'événement (e.g. indice de la variable concernée)

Exemple : contrainte sur un tableau de variables

```
let c = \text{fun tab} \rightarrow
  let n = Array.length tab in
  let update i = if i < n then ... else ...
  and delay ct =
     List.iteri
        (fun i tabi ->
          Var.delay [Var.Attr.on_subst] tabi ~waking_id:i ct;
          Var.delay [Var.Attr.on_refine] tabi ~waking_id:(i+n) ct)
       tab
  in
  Cstr.create ~priority:later ~nb_wakings:(2*n) update delay
```

Gestion des réveils :

- trois piles (trois priorités)
- à tout instant, un seul réveil possible par contrainte et par identificateur
- marquage des contraintes résolues

Les contraintes actives sont stockées (utile pour détecter le floundering).

La pile et le constraint store constituent un état global.

3.3 Recherche

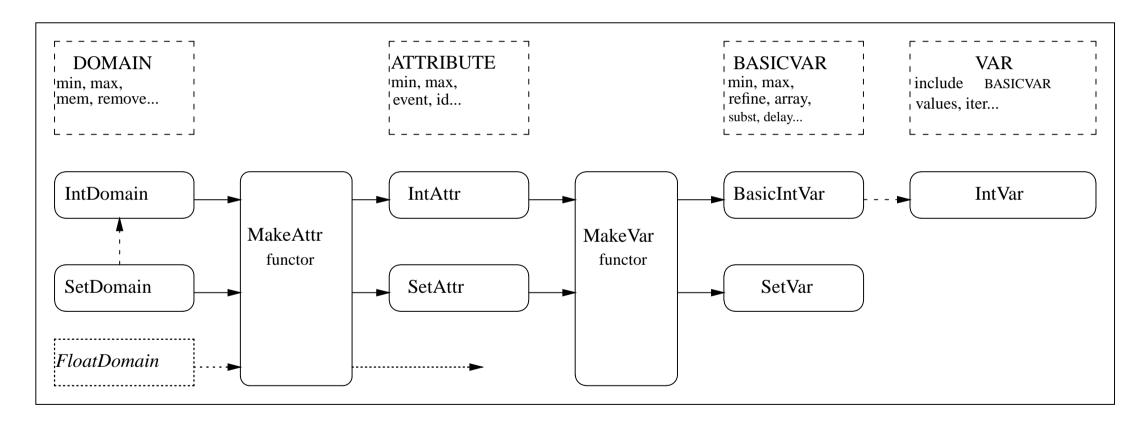
- Continuation de succès : une liste de clôtures
- Continuation d'échec : la pile

L'échec est contrôlé avec le mécanisme natif d'exception.

Sont associés au retour-arrière :

- un événement (utile pour le branch&bound);
- une fonction utilisateur (pouvant lever une exception).

3.4 Variables: fonctorisation



4 Invariants

À la Localizer [Van Hentenryck 97] : maintenance d'équations fonctionnelles pour la recherche locale

$$v = exp$$

où v est une variable et exp un expression faisant intervenir d'autres variables.

$$x = y + 3z$$

Une modification de y ou z doit entrainer une mise à jour de x

Les équations doivent être maintenues efficacement :

$$s = \sum_{i=1}^{n} x_i$$

$$p = \prod_{i=1}^{n} x_i$$

$$m = \max_{1 \le i \le n} x_i$$

Pour la modification d'un x_i , recalcul :

- s en O(1)
- p en O(1) (sauf ancienne valeur à 0, O(n))
- $m \in O(\log n)$

4.1 Références invariantes dans FaCiLe

- Opérations de base : création, modification, accès
- Opérateurs prédéfinis :
 - somme, produit
 - indexation, argmin dans un tableau
- Encapsulation de fonction quelconque

Inv.unary :
$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \text{ Inv.t} \rightarrow \beta \text{ Inv.t})$$

• Liaison avec les variables à domaine : Inv.Fd.min, Inv.SetFd.max, ...

4.2 Utilisation des références invariantes

- Recherche locale pure
- Maintien de critère de choix pour la recherche
- Hybridation : à creuser...

4.3 Implémentation des références invariantes

- Une référence invariante :
 - une référence backtrackable
 - un événement activé lors d'une modification

NB: une référence invariante ne stocke pas d'« ancienne » valeur

- Une équation invariante :
 - une contrainte ... jamais résolue

Mécanisme précis de réveil → précision de la mise à jour

- Liaison avec les variables à domaines :
 - foncteur applicable à un module de variables

5 Benchmarks

Temps en secondes sur Ultra Sparc pour FaCiLe, Ilog Solver 4.3 et ECLiPSe 5.2.

				1 1		, 0						
Magic	agic 100		200			400			800			
	0.25	0.05	1.5	1.0	0.15	6.1	4.9	0.48	26	21	2	#
Queens		16			32			64			128	
	0.03	0.03	10	0.07	0.04	∞	0.26	0.06	∞	1.2	0.2	∞
Golomb		6			7			8			9	
	0.04	0.04	0.18	0.33	0.11	1.2	3.3	0.75	11	30	7.0	99
Golf	8-4-9			5-3-4			5-3-6			5-3-7		
gcc	2.0	0.7	5.3	370	100	373	1660	400	2146	243	62	521
sort	2.1	_	9.5	380	_	14800	1740	_	11250	250	_	575
sets	1.6	1.1	22	390	96	2215	3000	380	26093	380	240	4380

6 TODO

- Release (ensembles, invariants, ...)
- Contraintes globales : *edge-finding*, ...
- Recherche: LDS, ...
- Compilation d'OPL vers FaCiLe
- Hybridation avec recherche locale (invariants)
- Programmation par intervalles pour les flottants
- Publicité

http://www.recherche.enac.fr/opti/facile