

TP1 - Découverte de la bibliothèque de contraintes à domaines finis

PAUL CHAIGNON - ULYSSE GOARANT

6 février 2014

1 De Prolog à Prolog+ic

Listing 1 – prolog-ic.ecl

```
1 :- lib(ic).
2
3 voiture(rouge).
4 voiture(vert(clair)).
5 voiture(gris).
6 voiture(blanc).
7 bateau(vert).
8 bateau(blanc).
9 bateau(noir).
10
11 /**
12  * Question 1.1
13  * choixCouleur(?CouleurBateau, ?CouleurVoiture)
14  */
15 choixCouleur(Couleur, Couleur):-
16     voiture(Couleur),
17     bateau(Couleur).
18
19
20 minResistance(5000).
21 maxResistance(10000).
22 minCondensateur(9000).
23 maxCondensateur(20000).
24
25 /**
26  * Question 1.3
27  * isBetween(?Var, +Min, -Max)
28  */
29 isBetween(Var, Min, Max):-
30     not(free(Var)),
31     Var >= Min,
32     Var <= Max.
33 isBetween(Var, Min, Max):-
34     free(Var),
35     isBetweenIncremental(Var, Min, Max).
36
37 /**
38  * isBetweenIncremental(-Var, +Min, +Max)
```

```

39 */
40 isBetweenIncremental(Min, Min, Max).
41 isBetweenIncremental(Var, Min, Max):-
42     NextMin is Min + 1,
43     NextMin =< Max,
44     isBetweenIncremental(Var, NextMin, Max).
45
46 /**
47  * Question 1.4
48  * commande(-NbResistances, -NbCondensateurs)
49  */
50 commande(NbResistances, NbCondensateurs):-
51     isBetween(NbResistances, 5000, 10000),
52     isBetween(NbCondensateurs, 9000, 20000),
53     NbResistances > NbCondensateurs.
54
55 /**
56  * Question 1.7
57  * commandeIC(-NbResistances, -NbCondensateurs)
58  */
59 commandeIC(NbResistances, NbCondensateurs):-
60     NbResistances #:: 5000..10000,
61     NbCondensateurs #:: 9000..20000,
62     NbResistances #> NbCondensateurs.
63
64 /**
65  * Question 1.8
66  * commandeLabeling(-NbResistances, -NbCondensateurs)
67  */
68 commandeLabeling(NbResistances, NbCondensateurs):-
69     commandeIC(NbResistances, NbCondensateurs),
70     labeling([NbResistances, NbCondensateurs]).
71
72
73 /**
74  * Tests
75  */
76 choixCouleur(blanc, blanc). => Yes
77 choixCouleur(noir, vert(clair)). => No
78 choixCouleur(vert, vert(clair)). => No
79 choixCouleur(CouleurBateau, CouleurVoiture).
80     CouleurBateau = blanc
81     CouleurVoiture = blanc
82     Yes (0.00s cpu)
83
84 isBetween(4000000, 1000000, 8000000). => Yes
85 isBetween(10000000, 1000000, 8000000). => No
86 isBetween(X, 1, 3).
87     X = 1
88     Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more)
89     X = 2
90     Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more)
91     X = 3
92     Yes (0.00s cpu, solution 3, maybe more)
93     No (0.00s cpu)
94
95 findall((NbResistances, NbCondensateurs), commande(NbResistances,
    NbCondensateurs), Results), length(Results, NbResults). => 500500

```

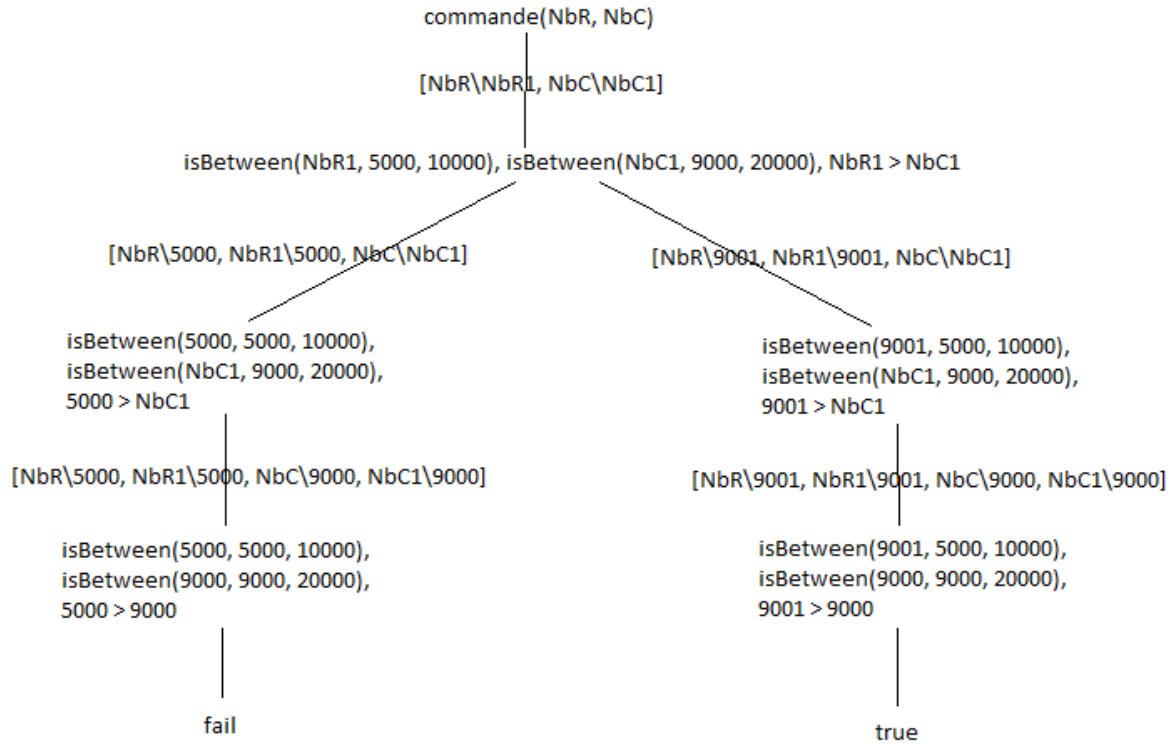


FIGURE 1 – Arbre de recherche de l'exécution du but *commande(-, -)*

```

96 commandeIC(NbResistances, NbCondensateurs).
97   NbResistances = NbResistances{9001 .. 10000}
98   NbCondensateurs = NbCondensateurs{9000 .. 9999}
99   Delayed goals:
100   -(NbCondensateurs{9000 .. 9999}) + NbResistances{9001 .. 10000} #> 0
101 findall((NbResistances, NbCondensateurs),
    commandeLabeling(NbResistances, NbCondensateurs), Results),
    length(Results, NbResults). => 500500*/

```

Question 1.2

Pourquoi Prolog peut être considéré comme un solveur de contraintes sur le domaine des arbres ? Prolog peut être considéré comme un solveur de contraintes sur le domaine des arbres parce qu'il réalise de l'unification et dispose d'un système de Backtracking.

Question 1.5

La figure 1 présente l'arbre de recherche Prolog lors de l'exécution du but *commande(-NbR, -NbC)*.

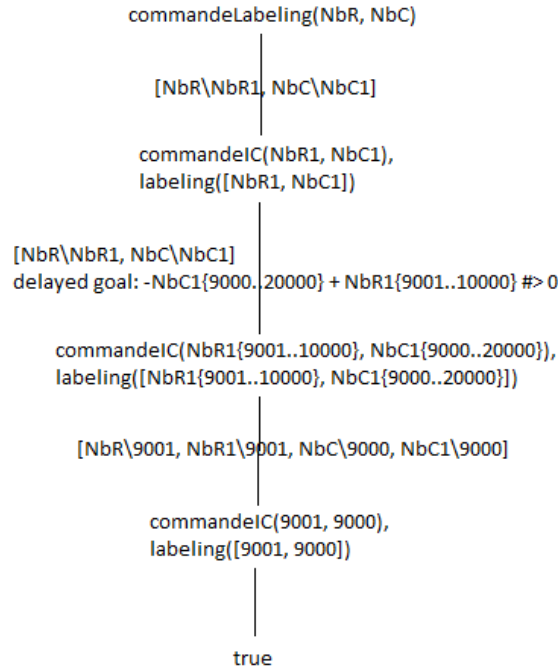


FIGURE 2 – Arbre de recherche de l'exécution du but *commandeLabeling(-, -)*

Question 1.6

Pourquoi peut-on dire que Prolog ne comprend pas les Maths ? Si on pose le prédicat `>` avant les appels à *isBetween* nous obtenons une erreur d'instanciation. En effet, ECLiPSe ne peut comparer deux nombres qui ne sont pas instanciés.

Nous pouvons dire que Prolog ne comprend pas les maths car il se contente finalement de générer, puis de vérifier, toutes les solutions possibles. Il n'est donc pas capable de résoudre un ensemble d'équation comme nous le faisons manuellement.

Question 1.7

Une contrainte est insatisfaisable parce que les contraintes primitives n'ont pas de valeurs fixées. Le problème peut être résolu en utilisant du *labeling*.

Question 1.8

La figure 2 présente l'arbre de recherche Prolog lors de l'exécution du but *commandeLabeling(-NbR, -NbC)* qui utilise cette fois le solveur *ic* avec du *labeling*.

2 Zoologie

Listing 2 – zoologie.ecl

```

1 :- lib(ic).
2
3 /**
4 * chapieBug(-Chats, -Pies, -Pattes, -Tetes)

```

```

5  * chapie tourne dans le vide a partir de la seconde solution pour la
   question 1.10.
6  */
7  chapieBug(Chats, Pies, Pattes, Tetes):-
8      Chats #:: 0..inf,
9      Pies #:: 0..inf,
10     Pattes #:: 0..inf,
11     Tetes #:: 0..inf,
12     Pattes #= Chats * 4 + Pies * 2,
13     Tetes #= Chats + Pies.
14
15 /**
16  * chapie(-Chats, -Pies, -Pattes, -Tetes)
17  */
18 chapie(Chats, Pies, Pattes, Tetes):-
19     Chats #:: 0..1000,
20     Pies #:: 0..1000,
21     Pattes #:: 0..1000,
22     Tetes #:: 0..1000,
23     Pattes #= Chats * 4 + Pies * 2,
24     Tetes #= Chats + Pies.
25
26 /**
27  * Question 1.9
28  */
29 chapie(2, Pies, Pattes, 5).
30     Pies = 3
31     Pattes = 14
32     Yes (0.00s cpu)
33
34 /**
35  * Question 1.10
36  */
37 chapie(Chats, Pies, Pattes, Tetes), Pattes #= 3 * Tetes.
38     Chats = Chats{0 .. 249}
39     Pies = Pies{0 .. 333}
40     Pattes = Pattes{0 .. 999}
41     Tetes = Tetes{0 .. 333}
42     Delayed goals:
43         Pattes{0 .. 999} - 2 * Pies{0 .. 333} - 4 * Chats{0 .. 249}
           #= 0
44         Tetes{0 .. 333} - Pies{0 .. 333} - Chats{0 .. 249} #= 0
45         -3 * Tetes{0 .. 333} + Pattes{0 .. 999} #= 0
46     Yes (0.00s cpu)
47
48 chapie(Chats, Pies, Pattes, Tetes), Pattes #= 3 * Tetes,
   labeling([Chats, Pies, Pattes, Tetes]).
49     Chats = 0
50     Pies = 0
51     Pattes = 0
52     Tetes = 0
53     Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more)
54     Chats = 1
55     Pies = 1
56     Pattes = 6
57     Tetes = 2
58     Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more)
59     ... (167 solutions avec des limites Ã 1000)

```

Question 1.9

Il faut 3 pies et 14 pattes pour totaliser 5 têtes et 2 chats.

Question 1.10

Nous trouvons en posant les équations qu'il faut un même nombre de chats et pies pour avoir 3 fois plus de pattes que de têtes. Cependant, comme on peut le voir lorsqu'on n'effectue pas de *labeling*, le solveur de la bibliothèque *ic* ne semble pas capable d'effectuer cette réduction.

3 Le OU en contraintes

Listing 3 – ou-constraint.ecl

```
1 :- lib(ic).
2
3 /**
4  * Question 1.11
5  * vabs(?Val, ?AbsVal)
6  */
7 vabs(Val, AbsVal):-
8     AbsVal #> 0,
9     (
10        Val #= AbsVal
11        ;
12        Val #= -AbsVal
13     ),
14     labeling([Val, AbsVal]).
15
16 /**
17  * vabsIC(?Val, ?AbsVal)
18  */
19 vabsIC(Val, AbsVal):-
20     AbsVal #> 0,
21     Val #= AbsVal or Val #= -AbsVal,
22     labeling([Val, AbsVal]).
23
24 /**
25  * Question 1.12
26  */
27 X #:: -10..10, vabs(X, Y).
28 X = 1
29 Y = 1
30 Yes (0.01s cpu, solution 1, maybe more)
31 X = 2
32 Y = 2
33 Yes (0.01s cpu, solution 2, maybe more)
34 X = 3
35 Y = 3
36 Yes (0.01s cpu, solution 3, maybe more)
37 ...
38 X #:: -10..10, vabsIC(X, Y).
39 X = -10
40 Y = 10
41 Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more)
```

```

42 X = -9
43 Y = 9
44 Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more)
45 X = -8
46 Y = 8
47 Yes (0.00s cpu, solution 3, maybe more)
48 ...
49
50 /**
51 * Question 1.13
52 * faitListeV1(?ListVar, ?Taille, +Min, +Max)
53 * faitListeV1(ListVar, 2, 1, 3)
54 */
55 faitListeV1([], 0, _, _).
56 faitListeV1([First|Rest], Taille, Min, Max):-
57     First #:: Min..Max,
58     Taille #> 0,
59     Taille1 #= Taille - 1,
60     faitListeV1(Rest, Taille1, Min, Max).
61
62 /**
63 * faitListe(?ListVar, ?Taille, +Min, +Max)
64 */
65 faitListe(ListVar, Taille, Min, Max):-
66     length(ListVar, Taille),
67     ListVar #:: Min..Max.
68
69 /**
70 * Question 1.14
71 * suite(?ListVar)
72 */
73 suite([Xi, Xi1, Xi2]):-
74     checkRelation(Xi, Xi1, Xi2).
75 suite([Xi, Xi1, Xi2|Rest]):-
76     checkRelation(Xi, Xi1, Xi2),
77     suite([Xi1, Xi2|Rest]).
78
79 /**
80 * checkRelation(?Xi, ?Xi1, ?Xi2)
81 */
82 checkRelation(Xi, Xi1, Xi2):-
83     vabs(Xi1, VabsXi1),
84     Xi2 #= VabsXi1 - Xi.
85
86 /**
87 * Question 1.15
88 * checkPeriode(+ListVar).
89 */
90 faitListe(ListVar, 11, -1000, 1000), suite(ListVar), ListVar = [X1, X2,
    X3, X4, X5, X6, X7, X8, X9, X10, X11|Rest], X1 #\= X10 or X2 #\=
    X11, labeling(ListVar).
91 No (133.20s cpu)
92
93
94 /**
95 * Tests
96 */
97 vabs(5, 5). => Yes

```

```

98 vabs(5, -5). => No
99 vabs(-5, 5). => Yes
100 vabs(X, 5).
101 vabs(X, AbsX).
102 vabsIC(5, 5). => Yes
103 vabsIC(5, -5). => No
104 vabsIC(-5, 5). => Yes
105 vabsIC(X, 5).
106 vabsIC(X, AbsX).
107
108 faitListe(ListVar, 5, 1, 3).
109   ListVar = [_236{1 .. 3}, _254{1 .. 3}, _272{1 .. 3}, _290{1 .. 3},
110             _308{1 .. 3}]
111   Yes (0.00s cpu)
112 faitListe(ListVar, _, 1, 3).
113   ListVar = []
114   Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more)
115   ListVar = [_217{1 .. 3}]
116   Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more)
117   ListVar = [_222{1 .. 3}, _240{1 .. 3}]
118   Yes (0.00s cpu, solution 3, maybe more)
119   ...
120 faitListe([_, _, _, _, _], Taille, 1, 3).
121   Taille = 5
122   Yes (0.00s cpu)
123 faitListe(ListVar, 18, -9, 9), suite(ListVar).
124   ListVar = [-2, 1, 3, 2, -1, -1, 2, 3, 1, -2, 1, 3, 2, -1, -1, 2, 3, 1]
125   Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more)
126   ListVar = [-3, 1, 4, 3, -1, -2, 3, 5, 2, -3, 1, 4, 3, -1, -2, 3, 5, 2]
127   Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more)
128   ListVar = [-4, 1, 5, 4, -1, -3, 4, 7, 3, -4, 1, 5, 4, -1, -3, 4, 7, 3]
129   Yes (0.00s cpu, solution 3, maybe more)
130   ... (99 solutions)

```

Question 1.12

Le calcul de la valeur absolue avec utilisation de l'opérateur de disjonction *or* de *ic* semble s'exécuter beaucoup plus rapidement que l'autre version. Cela semble être dû au fait qu'une plus grande utilisation de contraintes permet une meilleure réduction.

Nous pouvons aussi remarquer que les résultats n'apparaissent pas dans le même ordre malgré que l'ordre des contraintes soit le même.