Introduction à la Programmation par Contraintes

Cyril Terrioux cyril.terrioux@univ-amu.fr



Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- Résolution
- Quelques exemples de modélisation
- 6 Les limites

Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- Résolution
- 4) Quelques exemples de modélisation
- Les limites

Contexte

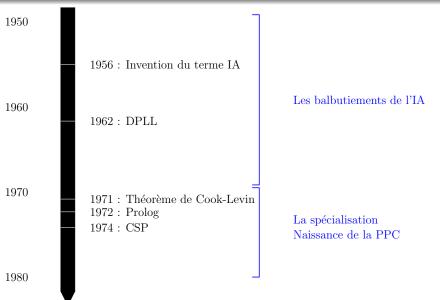
Omniprésence de la notion de contrainte

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

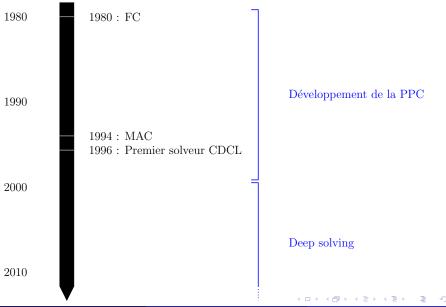




Historique



Historique



Principe₁

« Constraint Programming represents one of the closest approaches computer science has yet made to the Holy Grail of programming: the user states the problem, the computer solves it. »

E. Freuder. 1997

Principe

« Constraint Programming represents one of the closest approaches computer science has yet made to the Holy Grail of programming: the user states the problem, the computer solves it. »

E. Freuder, 1997



Principe

« Constraint Programming represents one of the closest approaches computer science has yet made to the Holy Grail of programming: the user states the problem, the computer solves it. »

E. Freuder, 1997



Programmation par contraintes

Interdisciplinaire par nature :

- Intelligence artificielle
- Recherche opérationelle
- Mathématiques discrètes
- Algorithmique
- Bases de données
- Théorie de la complexité
- Théorie des graphes
- •

Applications

- Enchères combinatoires
- Bio-informatique
- Logistique
- Jeux
- Routage
- Transport
- Cryptographie
- Planification
- Télécommunication : Problème d'allocation de fréquences
- Théorie des graphes
- Agriculture
- Chimie
- •



Quelques entreprises

- COSLING.
- Cosytec,
- Google,
- Huawei Technologies Ltd,
- IBM (ILOG),
- Innovation 24 (Bouygues E-lab),
- Microsoft Research,
- Orange Labs (France Télécom R&D),
- PROLOGIA,
- •



Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- Résolution
- 4) Quelques exemples de modélisation
- Les limites

Problème de satisfaction de contraintes (CSP)

Instance $\mathcal{P} = (X, D, C)$ avec :

- $X = \{x_1, \dots, x_n\}$ un ensemble de n variables,
- $D = \{d_{x_1}, \dots, d_{x_n}\}$ un ensemble de domaines finis de taille au plus d,
- C un ensemble de m contraintes c = (S(c), R(c)) :
 - $S(c) \subseteq X$: portée
 - $R(c) \subseteq \prod_{x \in S(c)} d_x$: relation



Contraintes

Arité = |S(c)| = nombre de variables soumises à la contrainte



Contraintes

Arité = |S(c)| = nombre de variables soumises à la contrainte

Contrainte unaire = une contrainte portant sur une seule variable

Contrainte binaire = une contrainte portant sur deux variables

Contrainte n-aire = une contrainte portant sur plus de deux variables

Contraintes

Arité = |S(c)| = nombre de variables soumises à la contrainte

Contrainte unaire = une contrainte portant sur une seule variable

Contrainte binaire = une contrainte portant sur deux variables

Contrainte n-aire = une contrainte portant sur plus de deux variables

CSP binaire = CSP dont toutes les contraintes sont unaires ou binaires

CSP n-aire = CSP dont au moins une contrainte est n-aire

Relations

Ensemble des tuples autorisés par la contrainte c_i

Relations

Ensemble des tuples autorisés par la contrainte c;

Relation
$$R(c)$$
 = sous-ensemble du produit cartésien $\prod_{x \in S(c)} d_x$

Relations

Ensemble des tuples autorisés par la contrainte c_i

Relation
$$R(c)$$
 = sous-ensemble du produit cartésien $\prod_{x \in S(c)} d_x$

Plusieurs façons de les définir :

- énumérations des tuples compatibles ou interdits,
- équations, inéquations,
- prédicats,
- •



2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8	x_9
x_{10}	x_{11}	x_{12}	x_{13}	x_{14}	x_{15}	x_{16}	x_{17}	x_{18}
x_{19}	x_{20}	x_{21}	x_{22}	x_{23}	x_{24}	x_{25}	x_{26}	x_{27}
x_{28}	x_{29}	x_{30}	x_{31}	x_{32}	x_{33}	x_{34}	x_{35}	x_{36}
x_{37}	x_{38}	x_{39}	x_{40}	x_{41}	x_{42}	x_{43}	x_{44}	x_{45}
x_{46}	x_{47}	x_{48}	x_{49}	x_{50}	x_{51}	x_{52}	x_{53}	x_{54}
x_{55}	x_{56}	x_{57}	x_{58}	x_{59}	x_{60}	x_{61}	x_{62}	x_{63}
x_{64}	x_{65}	x_{66}	x_{67}	x_{68}	x_{69}	x_{70}	x_{71}	x_{72}
x_{73}	x_{74}	x_{75}	x_{76}	x_{77}	x_{78}	x_{79}	x_{80}	x_{81}

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$



2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9					
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9				

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec

•
$$d_{x_1} = \{2\},$$

•
$$d_{x_2} = \{4\},$$

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

$$ullet$$
 $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$ avec

•
$$d_{x_1} = \{2\},$$

• $d_{x_2} = \{4\},$

$$\begin{array}{c} \mathbf{d}_{\mathbf{x_2}} = \{\mathbf{u}_{\mathbf{y_1}}, \mathbf{u}_{\mathbf{y_2}}\} \\ \mathbf{u}_{\mathbf{x_2}} = \{\mathbf{u}_{\mathbf{y_1}}, \mathbf{u}_{\mathbf{y_2}}\} \end{array}$$

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$
,

•
$$C = \{c_{1,2}, c_{1,3}, ...\}$$
 avec

•
$$S(c_{i,j}) = \{x_i, x_i\}$$

$$\bullet \ R(c_{i,j}) = \{(v_i, v_j) \in d_{x_i} \times d_{x_j} | v_i \neq v_j\}$$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec

•
$$d_{x_1} = \{2\},$$

• $d_{x_2} = \{4\},$

$$u_{x_2} = \{4\},\$$

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$
,

•
$$C = \{c_{1,2}, c_{1,3}, ...\}$$
 avec

•
$$S(c_{i,j}) = \{x_i, x_i\}$$

•
$$R(c_{i,j}) = \{(v_i, v_j) \in d_{x_i} \times d_{x_j} | v_i \neq v_j \}$$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

$$ullet$$
 $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$ avec

•
$$d_{x_1} = \{2\},$$

• $d_{x_2} = \{4\},$

$$\begin{array}{c} d_{x_2} = \{ \mathbf{4} \}, \\ \mathbf{6} \quad d = \{ \mathbf{1} \} \end{array}$$

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$
,

•
$$C = \{c_{1,2}, c_{1,3}, ...\}$$
 avec

•
$$S(c_{i,j}) = \{x_i, x_i\}$$

$$\bullet \ R(c_{i,j}) = \{(v_i, v_j) \in d_{x_i} \times d_{x_j} | v_i \neq v_j\}$$

```
\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}
```

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}$$

$$X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6\}$$

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}$$

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}, d_{x_4}, d_{x_5}, d_{x_6}\}$$
 avec

•
$$d_{x_i} = \{1, 2, 3\} \ i \neq 5$$

•
$$d_{x_5} = \{1, 2\}$$

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6\}$$

$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}, d_{x_4}, d_{x_5}, d_{x_6}\} \text{ avec}$$

$$d_{x_i} = \{1, 2, 3\} \ i \neq 5,$$

$$d_{x_5} = \{1, 2\}$$

•
$$C = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\}$$

avec $S(c_{ij}) = \{x_i, x_j\}$
 $R(c_{36}) = \{(v_3, v_6) \in d_{x_3} \times d_{x_6} | v_3^2 < v_6\}$
 $R(c_{46}) = \{(v_4, v_6) \in d_{x_4} \times d_{x_6} | v_4 > v_6\}$

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}$$

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6\}$$

$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}, d_{x_4}, d_{x_5}, d_{x_6}\} \text{ avec}$$

$$d_{x_i} = \{1, 2, 3\} \ i \neq 5,$$

$$d_{x_5} = \{1, 2\}$$

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases} \bullet \begin{cases} X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6\} \\ 0 = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}, d_{x_4}, d_{x_5}, d_{x_6}\} \text{ avec} \\ 0 = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}, d_{x_4}, d_{x_5}, d_{x_6}\} \text{ avec} \\ 0 = \{1, 2, 3\}, i \neq 5, \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{36}, c_{46}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{14}, c_{15}\} \text{ avec} \\ 0 = \{c_{12}, c_{13}, c_{14}, c_{15}, c_{14}, c_{15}\} \text{ ave$$

```
\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}
```

Exemple 2 : Système d'inéquations

• Contrainte Table positive

x_1	<i>x</i> ₂
1	2
1	3
2	3

1	$x_1 < x_2$
ı	$x_1 < x_3$
	$x_1 < x_4$
Į	$x_1 < x_5$
	$x_3^2 < x_6$
1	$x_4 > x_6$
	$x_5 \in \{1, 2\}$
	$x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5$

Exemple 2 : Système d'inéquations

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}$$

• Contrainte Table positive

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂
1	2
1	3
2	3

Contrainte Table négative

x_1	<i>X</i> 5
1	1
2	1
2	2

Exemple 2 : Système d'inéquations

$$\begin{cases} x_1 < x_2 \\ x_1 < x_3 \\ x_1 < x_4 \\ x_1 < x_5 \\ x_3^2 < x_6 \\ x_4 > x_6 \\ x_5 \in \{1, 2\} \\ x_i \in \{1, 2, 3\}, i \neq 5 \end{cases}$$

Contrainte Table positive

x_1	<i>x</i> ₂
1	2
1	3
2	3

Contrainte Table négative

x_1	<i>X</i> 5
1	1
2	1
2	2

• Contrainte Table compacte négative

x_1	<i>X</i> 5
1	1
2	*



Instanciation des variables de $Y = \{y_1, \dots, y_k\} = k$ -uplet (v_1, \dots, v_k) de $d_{y_1} \times \dots \times d_{y_k}$.

Instanciation des variables de $Y = \{y_1, \dots, y_k\} = k$ -uplet (v_1, \dots, v_k) de $d_{y_1} \times \dots \times d_{y_k}$.

Instanciation complète = instanciation de toutes les variables



Instanciation des variables de $Y = \{y_1, \ldots, y_k\} = k$ -uplet (v_1, \ldots, v_k) de $d_{y_1} \times \cdots \times d_{y_k}$.

Instanciation complète = instanciation de toutes les variables

Instanciation partielle = instanciation d'une partie des variables



Instanciation des variables de $Y = \{y_1, \dots, y_k\} = k$ -uplet (v_1, \dots, v_k) de $d_{y_1} \times \dots \times d_{y_k}$.

Instanciation complète = instanciation de toutes les variables

Instanciation partielle = instanciation d'une partie des variables

Notation :
$$\{x_1 = a, x_2 = c\}$$



Une affectation \mathcal{A} de $Y = \{y_1, \dots, y_k\}$ satisfait une contrainte c si $\mathcal{A}[S(c)] \in R(c)$.

 \mathcal{A} viole c sinon

Une affectation \mathcal{A} de $Y = \{y_1, \dots, y_k\}$ satisfait une contrainte c si $\mathcal{A}[S(c)] \in R(c)$.

 \mathcal{A} viole c sinon.

Instanciation **cohérente** = instanciation qui satisfait toutes les contraintes c telles que $S(c) \subseteq Y$



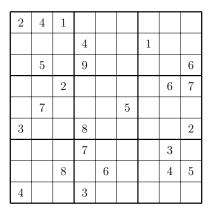
Une affectation \mathcal{A} de $Y = \{y_1, \dots, y_k\}$ satisfait une contrainte c si $\mathcal{A}[S(c)] \in R(c)$.

 \mathcal{A} viole c sinon.

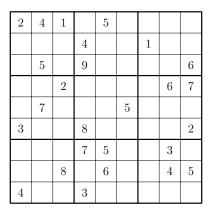
Instanciation **cohérente** = instanciation qui satisfait toutes les contraintes c telles que $S(c) \subseteq Y$

Instanciation incohérente = instanciation qui viole au moins une contrainte c telle que $S(c) \subseteq Y$



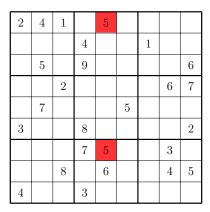


Affectation partielle cohérente



Affectation partielle incohérente





Affectation partielle incohérente



Solution

Solution = affectation complète cohérente



Solution

Solution = affectation complète cohérente

Problème cohérent = problème possédant au moins une solution

Solution

Solution = affectation complète cohérente

Problème cohérent = problème possédant au moins une solution

Problème incohérent = problème ne possédant aucune solution

2	4	1	5	3	6	8	7	9
7	9	6	4	8	2	1	5	3
8	5	3	9	1	7	4	2	6
5	8	2	1	4	3	9	6	7
1	7	9	6	2	5	3	8	4
3	6	4	8	7	9	5	1	2
6	1	5	7	9	4	2	3	8
9	3	8	2	6	1	7	4	5
4	2	7	3	5	8	6	9	1

Affectation complète cohérente = solution



• Une instance possède-t-elle une solution?

- Une instance possède-t-elle une solution?
- Trouver une solution d'une instance.

- Une instance possède-t-elle une solution?
- Trouver une solution d'une instance.
- Trouver la meilleure solution d'une instance.

- Une instance possède-t-elle une solution?
- Trouver une solution d'une instance.
- Trouver la meilleure solution d'une instance.
- Trouver toutes les solutions d'une instance.

- Une instance possède-t-elle une solution?
- Trouver une solution d'une instance.
- Trouver la meilleure solution d'une instance.
- Trouver toutes les solutions d'une instance.
- Déterminer le nombre de solutions d'une instance.

- Une instance possède-t-elle une solution?
- Trouver une solution d'une instance.
- Trouver la meilleure solution d'une instance.
- Trouver toutes les solutions d'une instance.
- Déterminer le nombre de solutions d'une instance.
- •



• Une instance possède-t-elle une solution?

NP-complet

- Trouver une solution d'une instance.
- Trouver la meilleure solution d'une instance.
- Trouver toutes les solutions d'une instance.
- Déterminer le nombre de solutions d'une instance.
- •

• Une instance possède-t-elle une solution?

NP-complet

• Trouver une solution d'une instance.

NP-difficile

- Trouver la meilleure solution d'une instance.
- Trouver toutes les solutions d'une instance.
- Déterminer le nombre de solutions d'une instance.
- •

• Une instance possède-t-elle une solution?

NP-complet

• Trouver une solution d'une instance.

NP-difficile

• Trouver la meilleure solution d'une instance.

NP-difficile

• Trouver toutes les solutions d'une instance.

• Déterminer le nombre de solutions d'une instance.

•

- Une instance possède-t-elle une solution? NP-complet
- Trouver une solution d'une instance. NP-difficile
- Trouver la meilleure solution d'une instance. NP-difficile
- Trouver toutes les solutions d'une instance.
- Déterminer le nombre de solutions d'une instance. #P-complet
- •

Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- 3 Résolution
- Quelques exemples de modélisation
- Les limites

Résolution

Taille de l'espace de recherche : $O(d^n)$

Résolution

Taille de l'espace de recherche : $O(d^n)$

À raison de 10^9 affectations par seconde et pour d=2

n	d ⁿ	Temps
10	1 024	$1~\mu$ s
50	$1,12 \times 10^{15}$	13 jours
100	$1,26 \times 10^{30}$	$4 imes10^{13}$ ans

Résolution

Taille de l'espace de recherche : $O(d^n)$

À raison de 10^9 affectations par seconde et pour d=2

n	d ⁿ	Temps
10	1 024	$1~\mu$ s
50	$1,12 \times 10^{15}$	13 jours
100	$1,26 \times 10^{30}$	$4 imes10^{13}$ ans

- Méthodes complètes
- Méthodes incomplètes

Principe:

• on étend progressivement une affectation cohérente

Principe:

- on étend progressivement une affectation cohérente
- en cas d'échec, on change la valeur de la variable courante

Principe:

- on étend progressivement une affectation cohérente
- en cas d'échec, on change la valeur de la variable courante
- s'il n'y a plus de valeur, on revient sur la variable précédente

Principe:

- on étend progressivement une affectation cohérente
- en cas d'échec, on change la valeur de la variable courante
- s'il n'y a plus de valeur, on revient sur la variable précédente
- on réitère le procédé tant qu'on n'a pas trouvé une solution et qu'on n'a pas essayé toutes les possibilités

Principe:

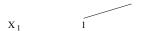
- on étend progressivement une affectation cohérente
- en cas d'échec, on change la valeur de la variable courante
- s'il n'y a plus de valeur, on revient sur la variable précédente
- on réitère le procédé tant qu'on n'a pas trouvé une solution et qu'on n'a pas essayé toutes les possibilités

Complexité : $O(mrd^n)$



Backtrack (BT)

```
BT(A, V)
Si V = \emptyset Alors \mathcal{A} est une solution
Sinon
  Choisir x \in V
  d \leftarrow d_x
  TantQue d \neq \emptyset
          Choisir v dans d
         d \leftarrow d \setminus \{v\}
         Si A \cup \{x = v\} est cohérente
         Alors BT(A \cup \{x \leftarrow v\}, V \setminus \{x\})
          FinSi
   FinTantQue
FinSi
```

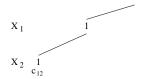


 X_2

 X_3

 X_4

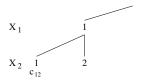
X 5



 X_3

 X_4

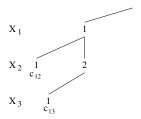
 X_5



 X_3

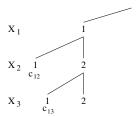
 X_4

 X_5



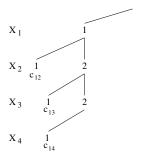
 X_4

 X_5

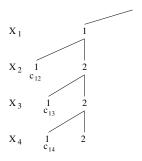


 X_4

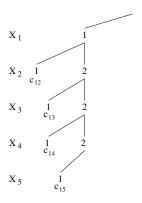
 X_5



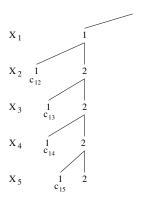
Х₅

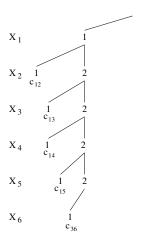


X 5

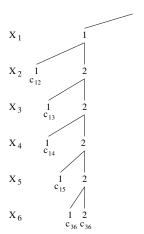


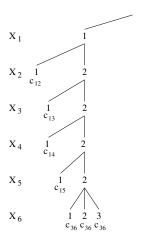




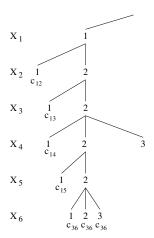




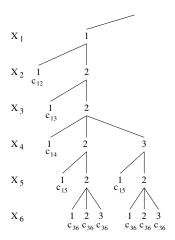




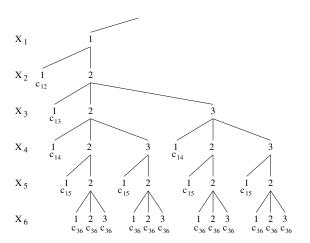




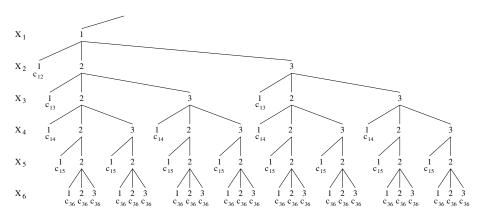






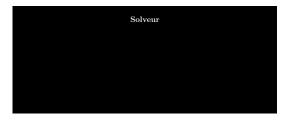




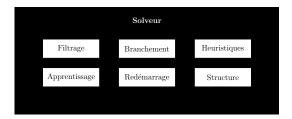




Solveur



Solveur



Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

branche inutile = branche ne conduisant pas à une solution

Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

branche inutile = branche ne conduisant pas à une solution

On simplifie le problème en supprimant des valeurs inutiles

Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

branche inutile = branche ne conduisant pas à une solution

On simplifie le problème en supprimant des valeurs inutiles

valeur inutile = valeur ne participant pas à une solution

Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

branche inutile = branche ne conduisant pas à une solution

On simplifie le problème en supprimant des valeurs inutiles

valeur inutile = valeur ne participant pas à une solution

Avantages:

- Anticipation des échecs immédiats de Backtrack
- Factorisation des tests de contraintes.

Objectif : éviter de développer certaines branches inutiles

branche inutile = branche ne conduisant pas à une solution

On simplifie le problème en supprimant des valeurs inutiles

valeur inutile = valeur ne participant pas à une solution

Avantages :

- Anticipation des échecs immédiats de Backtrack
- Factorisation des tests de contraintes

L'opération de simplification est appelée filtrage.



2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9					
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9				

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9					
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9				

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9				
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9				

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2			
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9				

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	2	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	2	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9

2	4	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2	1	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	7
1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	5	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9
3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	2
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	7	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9
1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	8	2	6	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	4	5
4	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	3	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9	1 2 3 4 5 6 7 8 9

Cohérence d'arc (AC)

 $t \in R(c)$ est valide si $\forall y \in S(c), \ t[\{y\}] \in d_y$

Soit une instance CSP P = (X, D, C)

- Une valeur v de d_x est arc-cohérente si pour chaque contrainte c t.q. $x \in S(c)$, $\exists t \in R(c)$ t.q. :
 - $t[\{x\}] = v$ et
 - t valide



Cohérence d'arc (AC)

```
t \in R(c) est valide si \forall y \in S(c), \ t[\{y\}] \in d_y
```

Soit une instance CSP P = (X, D, C)

- Une valeur v de d_x est arc-cohérente si pour chaque contrainte c t.q. $x \in S(c)$, $\exists t \in R(c)$ t.q. :
 - $t[\{x\}] = v$ et (t support de v vis-à-vis de c)
 - t valide



Cohérence d'arc (AC)

```
t \in R(c) est valide si \forall y \in S(c), \ t[\{y\}] \in d_y
```

Soit une instance CSP P = (X, D, C)

- Une valeur v de d_x est arc-cohérente si pour chaque contrainte c t.q. $x \in S(c)$, $\exists t \in R(c)$ t.q. :
 - $t[\{x\}] = v$ et (t support de v vis-à-vis de c)
 - t valide
- Une variable x est arc-cohérente si chaque valeur v de d_x est arc-cohérente.



Cohérence d'arc (AC)

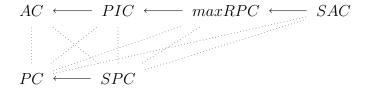
```
t \in R(c) est valide si \forall y \in S(c), \ t[\{y\}] \in d_y
```

Soit une instance CSP P = (X, D, C)

- Une valeur v de d_x est arc-cohérente si pour chaque contrainte c t.q. $x \in S(c)$, $\exists t \in R(c)$ t.q. :
 - $t[\{x\}] = v$ et (t support de v vis-à-vis de c)
 - t valide
- Une variable x est arc-cohérente si chaque valeur v de d_x est arc-cohérente.
- P est dite arc-cohérente si chaque variable de P est arc-cohérente.



Quelques filtrages



Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées

Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées

Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées

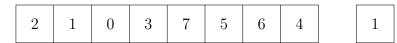


Suppression de 4

Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées



Affectation de 2

Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées

2 1 0 3 7 5 6 4

7

Retour en arrière (désaffectation de 2)

Une nécessité en cas d'échec

Trois possibilités :

- Copier les domaines
- Mémoriser les valeurs supprimées
- Mémoriser la taille des domaines des variables impactées

2	1	0	3	7	5	6	4	
								ı

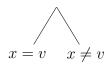
8

Retour en arrière (restauration de 4)

Branchement

Deux types de branchement possibles :

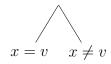
• Branchement binaire :



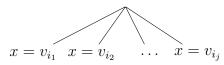
Branchement

Deux types de branchement possibles :

• Branchement binaire :



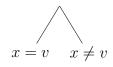
Branchement non-binaire :



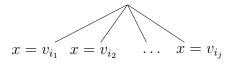
Branchement

Deux types de branchement possibles :

Branchement binaire :



Branchement non-binaire :



Le branchement binaire est théoriquement meilleur.



Une traduction de la notion d'intuition



Une traduction de la notion d'intuition

Objectif: guider la recherche

Une traduction de la notion d'intuition

Objectif: guider la recherche

Aucun impact sur la complexité théorique

Une traduction de la notion d'intuition

Objectif: guider la recherche

Aucun impact sur la complexité théorique

Mais des gains significatifs possibles en pratique

Objectif : rencontrer l'échec le plus tôt possible (first-fail principle)

Objectif : rencontrer l'échec le plus tôt possible (first-fail principle)

Exemples:

• Heuristique dom = choisir la variable x ayant le plus petit domaine

Objectif : rencontrer l'échec le plus tôt possible (first-fail principle)

Exemples:

- Heuristique dom = choisir la variable x ayant le plus petit domaine
- Heuristique dom/deg = minimiser le rapport $\frac{|d_x|}{degr\acute{e}(x)}$



Objectif : rencontrer l'échec le plus tôt possible (first-fail principle)

Exemples:

- Heuristique dom = choisir la variable x ayant le plus petit domaine
- Heuristique dom/deg = minimiser le rapport $\frac{|d_x|}{degr\acute{e}(x)}$
- Heuristique dom/wdeg = minimiser le rapport

$$\frac{|d_X|}{\sum\limits_{c \in C \mid x \in S(c) \land Fut(S(c)) > 1} wdeg(c)}$$



Heuristiques sur les valeurs

Objectif : choisir la valeur ayant le plus de chance de mener à une solution

Heuristiques sur les valeurs

Objectif : choisir la valeur ayant le plus de chance de mener à une solution

Exemple:

• Heuristique = choisir la valeur qui maximise $\prod_{x \in Fut(X)} |d_x|$

Mémoriser des informations explicitées durant la recherche

Objectifs:

- Éviter certaines redondances
- Accélérer la recherche

Mémoriser des informations explicitées durant la recherche

Objectifs:

- Éviter certaines redondances
- Accélérer la recherche

Inconvénients :

- un surcoût en temps pas toujours compensé par les économies réalisées
- le nombre d'informations à mémoriser peut être exponentiel

Mémoriser des informations explicitées durant la recherche

Objectifs:

- Éviter certaines redondances
- Accélérer la recherche

Inconvénients :

- un surcoût en temps pas toujours compensé par les économies réalisées
- le nombre d'informations à mémoriser peut être exponentiel

En pratique, on limite la quantité d'informations mémorisées.

Mémoriser des informations explicitées durant la recherche

Objectifs:

- Éviter certaines redondances
- Accélérer la recherche

Inconvénients :

- un surcoût en temps pas toujours compensé par les économies réalisées
- le nombre d'informations à mémoriser peut être exponentiel

En pratique, on limite la quantité d'informations mémorisées.

Exemple: enregistrement de nogood (= tuple interdit par une contrainte)



À effectuer quand la recherche ne progresse pas

À effectuer quand la recherche ne progresse pas

Détection basée sur le nombre d'échecs ou le nombre de retour en arrière

À effectuer quand la recherche ne progresse pas

Détection basée sur le nombre d'échecs ou le nombre de retour en arrière

Conservation d'une partie des informations apprises

À effectuer quand la recherche ne progresse pas

Détection basée sur le nombre d'échecs ou le nombre de retour en arrière

Conservation d'une partie des informations apprises

Introduction d'aléas

À effectuer quand la recherche ne progresse pas

Détection basée sur le nombre d'échecs ou le nombre de retour en arrière

Conservation d'une partie des informations apprises

Introduction d'aléas

Problème de terminaison

Structure

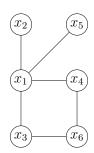
Hypergraphe de contraintes (X, C):

- sommets = les variables
- hyper-arêtes = les portées des contraintes

Structure

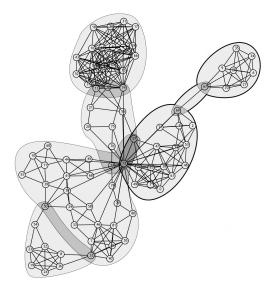
Hypergraphe de contraintes (X, C):

- sommets = les variables
- hyper-arêtes = les portées des contraintes



Structure

Possibilité d'identifier des sous-problèmes indépendants



Quelques solveurs boîtes noires

De nombreux solveurs :

- AbsCon,
- BTD,
- Concrete,
- Choco,
- cosoco,
- Gecode,

- Mistral,
- OR-Tools,
- Osca R,
- PicatSAT,
- SAT4J,
- . . .

Quelques solveurs boîtes noires

De nombreux solveurs :

- AbsCon,
- BTD,
- Concrete,
- Choco,
- cosoco,
- Gecode,

- Mistral,
- OR-Tools,
- Osca R,
- PicatSAT,
- SAT4J,
- •

Différents langages : C++, Java, Scala, ...

Quelques solveurs boîtes noires

De nombreux solveurs :

- AbsCon,
- BTD,
- Concrete,
- Choco,
- cosoco,
- Gecode,

- Mistral,
- OR-Tools,
- Osca R,
- PicatSAT,
- SAT4J,
- . . .

Différents langages : C++, Java, Scala, ...

Des compétitions :

- Compétition XCSP3 : http://www.cril.univ-artois.fr/XCSP18/
- MiniZinc Challenge: http://www.minizinc.org/challenge2018/challenge.html

Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- Résolution
- 4 Quelques exemples de modélisation
- Les limites

Contraintes globales

Un patron de contrainte ayant une certaine sémantique et applicable à un nombre quelconque de variables

Contraintes globales

Un patron de contrainte ayant une certaine sémantique et applicable à un nombre quelconque de variables

Avantages:

- facilitent la modélisation
- bénéficient d'algorithmes de filtrage adaptés
- rendent souvent la résolution plus efficace

Contraintes globales

Un patron de contrainte ayant une certaine sémantique et applicable à un nombre quelconque de variables

Avantages:

- facilitent la modélisation
- bénéficient d'algorithmes de filtrage adaptés
- rendent souvent la résolution plus efficace

Inconvenient :

• requièrent plus d'expertise lors de la modélisation

La contrainte All-different

Une des contraintes les plus fréquentes

La contrainte All-different

Une des contraintes les plus fréquentes

Soit
$$Y = \{x_{i_1}, \dots, x_{i_r}\}$$
 avec $r \ge 2$

All-different (Y) impose que les valeurs des x_{i_i} soient toutes distinctes.

La contrainte All-different

Une des contraintes les plus fréquentes

Soit
$$Y = \{x_{i_1}, \dots, x_{i_r}\}$$
 avec $r \ge 2$

All-different (Y) impose que les valeurs des x_{ij} soient toutes distinctes.

Existence de plusieurs variantes :

- All-different-matrix
- All-different-except
- •

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec

•
$$d_{x_1} = \{2\}$$
,

•
$$d_{x_2} = \{4\}$$
,

•
$$d_{x_3} = \{1\}$$
,

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec

•
$$d_{x_1} = \{2\}$$

•
$$d_{x_2} = \{4\}$$
,

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$
,

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}$$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec

•
$$d_{x_1} = \{2\},$$

• $d_{x_2} = \{4\},$

•
$$d_{x_2} = \{4\},$$

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

•
$$d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}\$$

 $c_{l_1} = AII-Different(\{x_1, x_2, ..., x_9\})$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = \{2\}$,
• $d_{x_2} = \{4\}$,
• $d_{x_3} = \{1\}$,

•
$$d_{x_3} = \{1\},$$

• $d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}\$$

 $c_{l_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_2, ..., x_9\})\$
 $c_{c_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_{10}, x_{19}, ..., x_{73}\})$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = \{2\}$,
• $d_{x_2} = \{4\}$,
• $d_{x_3} = \{1\}$,
• $d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}$$

 $c_{l_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_2, ..., x_9\})$
 $c_{c_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_{10}, x_{19}, ..., x_{73}\})$
 $c_{r_4} = All\text{-Different}(\{x_{28}, x_{29}, x_{30}, x_{37}, ..., x_{48}\})$

2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = \{2\}$,
• $d_{x_2} = \{4\}$,
• $d_{x_3} = \{1\}$,
• $d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}$$

 $c_{l_1} = AII-Different(\{x_1, x_2, ..., x_9\})$
 $c_{c_1} = AII-Different(\{x_1, x_{10}, x_{19}, ..., x_{73}\})$
 $c_{r_4} = AII-Different(\{x_{28}, x_{29}, x_{30}, x_{37}, ..., x_{48}\})$

Intérêt de cette modélisation?



2	4	1						
			4			1		
	5		9					6
		2					6	7
	7				5			
3			8					2
			7				3	
		8		6			4	5
4			3					

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{81}\}$$

• $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{81}}\}$ avec
• $d_{x_1} = \{2\}$,
• $d_{x_2} = \{4\}$,
• $d_{x_3} = \{1\}$,
• $d_{x_4} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,

•
$$C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_9}, c_{c_1}, ..., c_{c_9}, c_{r_1}, ..., c_{r_9}\}$$

 $c_{l_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_2, ..., x_9\})$
 $c_{c_1} = All\text{-Different}(\{x_1, x_{10}, x_{19}, ..., x_{73}\})$
 $c_{r_4} = All\text{-Different}(\{x_{28}, x_{29}, x_{30}, x_{37}, ..., x_{48}\})$

Intérêt de cette modélisation?

Filtrage d'All-Different plus puissant que celui de $x \neq y$



Contrainte de différence vs contrainte All-different

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$

•
$$d_{x_2} = \{1, 2, 3\}$$

$$C = \{c_{12}, c_{13}, c_{23}\}$$
 avec

•
$$S(c_{ij}) = \{x_i, x_j\}$$

$$R(c_{ij}) = \{x_i \neq x_j\}$$

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

$$ullet$$
 $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$ avec

•
$$d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$$

•
$$d_{x_3} = \{1, 2, 3\}$$

•
$$C = \{All - Different(X)\}$$

Contrainte de différence vs contrainte All-different

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$

•
$$d_{x_2} = \{1, 2, 3\}$$

$$ullet$$
 $C = \{c_{12}, c_{13}, c_{23}\}$ avec

•
$$S(c_{ij}) = \{x_i, x_j\}$$

$$R(c_{ij}) = \{x_i \neq x_j\}$$

Aucune suppression

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

$$ullet$$
 $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$ avec

•
$$d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$$

•
$$d_{x_3} = \{1, 2, 3\}$$

•
$$C = \{All-Different(X)\}$$

Contrainte de différence vs contrainte All-different

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

•
$$D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$$
 avec
• $d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$

•
$$d_{x_2} = \{1, 2, 3\}$$

•
$$C = \{c_{12}, c_{13}, c_{23}\}$$
 avec

•
$$S(c_{ii}) = \{x_i, x_i\}$$

$$R(c_{ij}) = \{x_i \neq x_j\}$$

Aucune suppression

•
$$X = \{x_1, x_2, x_3\}$$

$$ullet$$
 $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, d_{x_3}\}$ avec

$$\bullet \ d_{x_1} = d_{x_2} = \{1, 2\}$$

•
$$d_{x_3} = \{1, 2, 3\}$$

•
$$C = \{All-Different(X)\}$$

Suppression de 1 et 2 de d_{x_3}

						1	1			1	1			1	1	1	
					15	1	1	3	5	1	1	3	15	1	1	1	
		4	4	4													
1	1	1	1	1													
		4	4	1													
		1	1	1													
		1	1	4													

						1	1			1	1			1	1	1	
					5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
		4	4	4													
1	1	1	1	1													
		4	4	1													
		1	1	1													
		1	1	4													

<u>Nonogramme</u>

							1	1				1	1				1	1	1	
						5	1	1	3		5	1	1	3		5	1	1	1	
					x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	x_{13}	x_{14}	x_{15}	x_{16}
		4	4	4	x_{17}	x_{18}	x_{19}	x_{20}	x_{21}	x_{22}	x_{23}	x_{24}	x_{25}	x_{26}	x_{27}	x_{28}	x_{29}	x_{30}	x_{31}	x_{32}
1	1	1	1	1	x_{33}	x_{34}	x_{35}	x36	x37	x_{38}	x39	x_{40}	x_{41}	x_{42}	x_{43}	x_{44}	x_{45}	x_{46}	x_{47}	x_{48}
		4	4	1	x_{49}	x_{50}	x_{51}	x_{52}	x_{53}	x_{54}	x_{55}	x_{56}	x_{57}	x_{58}	x_{59}	x_{60}	x_{61}	x_{62}	x_{63}	x_{64}
		1	1	1	x_{65}	x66	x_{67}	x_{68}	x69	x_{70}	x ₇₁	x_{72}	x_{73}	x_{74}	x_{75}	x_{76}	x77	x_{78}	x79	x_{80}
		1	1	4	x ₈₁	x_{82}	x83	x84	x85	x86	<i>x</i> 87	x88	x89	x90	x91	x92	x_{93}	x_{94}	X95	x96
					x_{97}	x_{98}	x_{99}	x ₁₀₀	x_{101}	x_{102}	x_{103}	x_{104}	x_{105}	x ₁₀₆	x_{107}	x_{108}	x_{109}	x_{110}	x ₁₁₁	x_{112}

•
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$$

						1	1			1	1			1	1	1	
					5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
		4	4	4													
1	1	1	1	1													
		4	4	1													
		1	1	1													
		1	1	4													

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$

							1	1			1	1			1	1	1	
_						5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
			4	4	4													
	1	1	1	1	1													
Г			4	4	1													
			1	1	1													
			1	1	4													
Ĺ																		

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$
- $C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_8}, c_{c_1}, ..., c_{c_{16}}\}$

							1	1			1	1			1	1	1	
_						5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
			4	4	4													
	1	1	1	1	1													
Г			4	4	1													
			1	1	1													
			1	1	4													
Ĺ																		

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$
- $C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_8}, c_{c_1}, ..., c_{c_{16}}\}$

Comment représenter ces contraintes?



							1	1			1	1			1	1	1	
						5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
Γ																		
			4	4	4													
Г	1	1	1	1	1													
Γ			4	4	1													
			1	1	1													
			1	1	4													

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$
- $C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_8}, c_{c_1}, ..., c_{c_{16}}\}$

Comment représenter ces contraintes?

Contraintes Tables : possible, mais peut être coûteux en mémoire



La contrainte Regular

Soit
$$Y = \{x_{i_1}, ..., x_{i_r}\}$$

Soit un automate fini déterministe A

Soit L(A) le langage reconnu par A

Regular(Y, A) impose que les valeurs des x_{ij} forment un mot accepté par L(A)

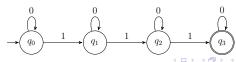
						Г		1	1			1	1			1	1	1	
							5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
			4	4	4														
Г	1	1	1	1	1														
			4	4	1														
Г			1	1	1														
Γ			1	1	4														

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$
- $C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_8}, c_{c_1}, ..., c_{c_{16}}\}$

							1	1			1	1			1	1	1	
						5	1	1	3	5	1	1	3	5	1	1	1	
			4	4	4													
	1	1	1	1	1													
			4	4	1													
[1	1	1													
ſ			1	1	4													

- $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{112}\}$
- $D = \{d_{x_1}, d_{x_2}, \dots, d_{x_{112}}\}$ avec $\forall i, d_{x_i} = \{0, 1\}$
- $C = \{c_{l_1}, ..., c_{l_8}, c_{c_1}, ..., c_{c_{16}}\}$

Exemple : automate pour c_5



Plan

- Contexte
- 2 Formalisme
- Résolution
- 4) Quelques exemples de modélisation
- 6 Les limites

Certaines notions posent problèmes :

• Recherche d'une solution optimisant un certain critère

Certaines notions posent problèmes :

- Recherche d'une solution optimisant un certain critère
- Contraintes au-delà du vrai et du faux :
 - possibilité,
 - probabilité,
 - préférence,
 - •

Certaines notions posent problèmes :

- Recherche d'une solution optimisant un certain critère
- Contraintes au-delà du vrai et du faux :
 - possibilité,
 - probabilité,
 - préférence,
 - •
- •

Certaines notions posent problèmes :

- Recherche d'une solution optimisant un certain critère
- Contraintes au-delà du vrai et du faux :
 - possibilité,
 - probabilité,
 - préférence,
 - •
- •

D'autres formalismes :

- Problèmes d'optimisation sous contraintes (COP)
- Problèmes de satisfaction de contraintes valués (VCSP)

