

MiniBrass: Soft Constraint Programming

Alexander Schiendorfer et al.



Einordnung

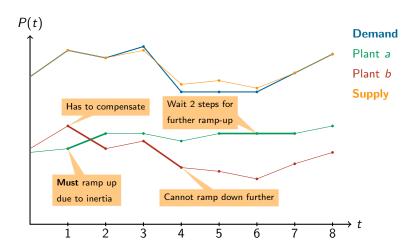


Wo wir letztes Jahr waren ...

Fahrplanerstellungsproblem

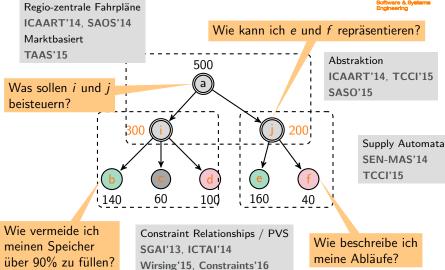


Ziel: Plane Kraftwerke so ein, dass sie die Last gemeinsam erfüllen



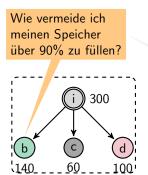
Hierarchisches Energiemanagement

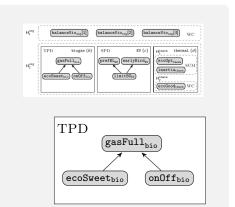




Constraint Relationships







Ziel: Integration von Individualpräferenzen.

Präferenzen im Constraint-Solving



Constraint-Problem ((X, D), C)

• Variablen X, Domänen $D = (D_x)_{x \in X}$, Constraints C

In der Praxis: unerfüllbare Probleme

$$\begin{aligned} & \big(\big(\{x,y,z\}, D_x = D_y = D_z = \{1,2,3\} \big), \{c_1,c_2,c_3\} \big) \text{ mit } \\ & c_1: x+1 = y \\ & c_2: z = y+2 \\ & c_3: x+y \leq 3 \end{aligned}$$

- Nicht alle Constraints können gleichzeitig erfüllt werden
 - $\bullet\,$ z. B., c_2 erzwingt $\mathrm{z}=3$ und $\mathrm{y}=1$, im Konflikt zu c_1
- Ein Agent wählt also zwischen Belegungen, die $\{c_1,c_3\}$ oder $\{c_2,c_3\}$ erfüllen.

Welche Belegungen $v \in [X \to D]$ sollen bevorzugt werden?

(Soft) Constraints in der Energie



Harte Constraints aus Supply Automata:

$$\mathsf{hardBounds} : \forall t \in \mathcal{T}, a \in \mathcal{A} : \mathit{m[a][t]} = \mathsf{on} \to \mathit{P}_{\min} \leq \mathit{S[a][t]} \leq \mathit{P}_{\max}$$

Weiche Constraints anlagenspezifisch (z.B. Präferenz für 350 bis 390 KW):

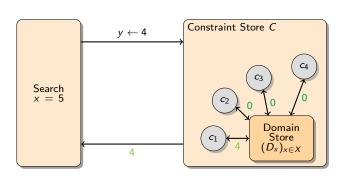
$$\mathsf{ecoSweet_{bio}} : \forall t \in \mathcal{T} : \mathit{m[biogas]}[t] = \mathsf{on} \rightarrow 350 \leq \mathit{S[biogas]}[t] \leq 390$$

oder Änderungsgeschwindigkeit

$$\mathsf{inertia_{therm}}: \forall t \in \mathcal{T}: |S[\mathsf{biogas}][t] - S[\mathsf{biogas}][t+1]| \leq 10$$

Soft-Constraint-Solving





- Eine Menge von Bewertungen, z.B., $\{0, \dots, k\}$
- Eine Kombination +
- Fin neutrales Flement 0
- Eine partielle Ordnung (\mathbb{N}, \geq) mit 0 als Top

Genannt valuation structure (?), bei totaler Ordnung, ansonsten partial valuation structure (?). Ähnlich: (?): c-Semiringe

Partial Valuation Structures



Zugrundeliegende algebraische Struktur: Partielle Bewertungsstruktur (partial valuation structure, partiell geordnetes, kommutatives Monoid)

- $(M, \cdot_M, \varepsilon_M, \leq_M)$
- $m \cdot_m \varepsilon_M = m$
- $m <_M \varepsilon_M$
- $m \leq_M n \rightarrow m \cdot_M o \leq_M n \cdot_M o$

Abstrakt

- M ... Flemente
- \bullet · $_M$. . . Kombination von Bewertungen
- ε_M ... neutrales, "bestes" Element
- \leq_M ... Ordnung, links "schlechter"

Konkret

- $\{0,\ldots,k\}$
- \bullet +_k
- 0
- $\bullet \geq$

(?; ?)

PVS-Idee



Konkrete PVS	М	⊕м	\leq_M	ε_{M}
Weighted CSP (WCSP)	N	+	\geq	0
Fuzzy CSP	[0, 1]	min	\leq	1
Inclusion Max CSP	2 ^{C₅}	U	\supseteq	Ø
Constraint Relationships ¹	$\mathcal{M}^{ ext{fin}}(\mathit{C_s})$	U	⊇spd	Ø

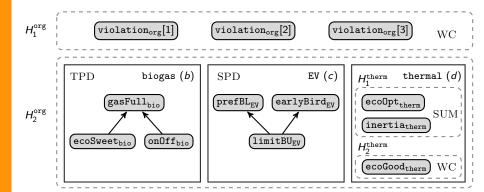
Hauptidee

Implementiere Lösungsverfahren für Constraint-Probleme, die durch Bewertungsstrukturen geordnet sind. Instantiiere für konkrete Probleme.

 $^{{}^{1}\}textit{C}_{s}$ is the set of soft constraints, \supseteq_{SPD} is the SPD-ordering on sets.

Kombinationen (?)





Die Präferenzstruktur dieses Problems:

$$V_{ ext{org}_1} \ltimes (P_{ ext{biogas}} imes P_{ ext{EV}} imes (P_{ ext{thermal}}^1 \ltimes P_{ ext{thermal}}^2))$$

SPD ... Single-Pred.-Dom.
TPD ... Single-Pred.-Dom.
SUM ... Sum of Errors
WC ... Worst-Case Error

Praxis I



Third International CSP Competition (CPAI'08)

Max-CSP and WCSP solvers submitted

Max-CSP: 4 submitted solvers (and a few more versions)

AbsconMax a CSP solver in Java
CSP4J a CSP library in Java
Sugar a SAT based solver
toulbar2 a WCSP solver

WCSP: only one solver submitted (Toulbar)

the competion has been postponed

Praxis II



Im Constraint Programming:

- Fokus auf klassischen Constraint-Lösern
- Erweiterung auf einfache Optimierung (Branch & Bound)
- Zielfunktion kann skalare Variable (int oder float) sein
- toulbar2 ist der einzige dedizierte Weighted-CSP-Solver

In der mathematischen Programmierung:

- Probleme müssen gewisse Struktur aufweisen (lineare Constraints, quadratische Constraints, etc.)
- Schlecht geeignet für beliebige Ordnungen nach denen optimiert werden soll

Wir wollen aber heterogene PVS → MiniZinc

Warum MiniZinc?



Rationale

Eine Modellierungssprache – viele Solver

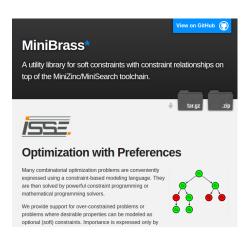
Reduziere Soft-Constraint-Probleme auf konventionelle Constraint-Probleme

- Gecode (CP)
- JaCoP (CP)
- Google Optimization Tools (CP)
- CPLEX (CP/LP/MIP)
- G12 (CP/LP/MIP)
- . . .



MiniBrass





http://isse-augsburg.github.io/minibrass/

MiniBrass: HelloWorld



Basismodell (MiniZinc)

```
include "hello_o.mzn";
include "soft_constraints/
  pvs_gen_search.mzn";
% the basic, "classic" CSP
set of int: DOM = 1..3;
var DOM: x; var DOM: y;
var DOM: z;
% add. *hard* constraints
% e.g. constraint x < y;
solve search pvs_BAB();
```

Präferenzmodell (MiniBrass)

```
PVS: cr1 =
 new ConstraintRelationships("cr1") {
   soft-constraint c1: 'x + 1 = v';
   soft-constraint c2: 'z = y + 2';
   soft-constraint c3: 'x + y <= 3';</pre>
  crEdges : '[| mbr.c2, mbr.c1 |
                 mbr.c3, mbr.c1 |]';
  useSPD: 'true';
}:
solve cr1;
```

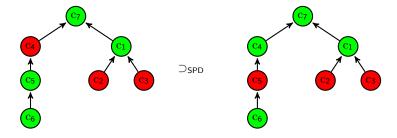
```
Solution: x = 1; y = 2; z = 1
Valuations: mbr overall cr1 = 2...2
```

Single-Predecessor-Dominance (SPD) Lifting



isWorseThan-Relation für Mengen verletzter Constraints (?)

$$egin{aligned} V \uplus \{c\} \supset_{\mathsf{SPD}} V \ V \uplus \{c_{\mathrm{imp}}\} \supset_{\mathsf{SPD}} V \uplus \{c_{\neg \mathrm{imp}}\} & \mathsf{if} \ c_{\neg \mathrm{imp}}
ightarrow c_{\mathrm{imp}} \end{aligned}$$



- Bekannt als Smyth-Ordnung (Powerdomains)
- Entsteht aus freier Konstruktion über Constraint-Relationship.

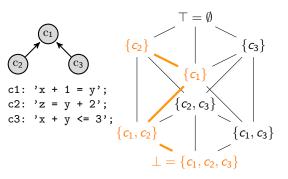
(?, Ch. 9)

(?)

Constraint-Optimierung mit PVS



Der partiell geordnete Bewertungsraum

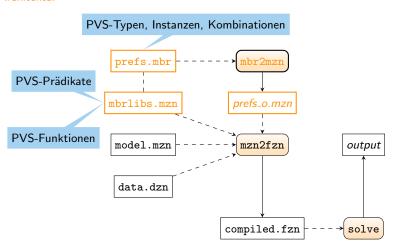


```
function ann: pvs_BAB() =
    repeat(
        if next() then
            print("Intermediate solution:") /\ print() /\
            commit() /\ postGetBetter()
        else break endif );
```

MiniBrass: Workflow



Architektur



PVS-Typdefinitionen



```
type ConstraintRelationships = PVSType<bool, set of 1..nScs> =
  params {
    array[int, 1..2] of 1..nScs: crEdges; % adjacency matrix
    bool: useSPD;
} in
  instantiates with "../mbr_types/cr_type.mzn" {
    times -> link_invert_booleans;
    is_worse -> is_worse_cr;
    top -> {};
};
```

- PVSType<S,E> Unterscheidet zur einfacheren Verwendung zwischen Spezifikationstyp S Elementtyp E
- Kombinationsoperation: times : $S^n \to E$
- Ordnungsrelation: is\worse $\subseteq E \times E$

PVS-Definitionen



Innerhalb von ../mbr_types/cr_type.mzn:

```
function var set of int:
 link_invert_booleans(array[int] of var bool: b...
% gives us access to constraint relationship predicates
include "soft_constraints/spd_worse.mzn";
include "soft_constraints/tpd_worse.mzn";
predicate is_worse_cr(var set of int: violated1,
                    var set of int: violated2.
                    par int: nScs, array[int, 1..2] of par int: crEdges,
                    par bool: useSPD) =
let { par set of int: softConstraints = 1..nScs; } in (
   if useSPD then
     spd_worse(violated1, violated2, softConstraints, crEdges)
   else
     tpd_worse(violated1, violated2, softConstraints, crEdges)
   endif);
```

PVS-Instanziierung



```
PVS: cr1 = new ConstraintRelationships("cr1") {
    soft-constraint c1: 'x + 1 = y';
    soft-constraint c2: 'z = y + 2';
    soft-constraint c3: 'x + y <= 3';

    crEdges : '[| mbr.c2, mbr.c1 | mbr.c3, mbr.c1 |]';
    useSPD: 'false';
};</pre>
```

- Jeder Soft-Constraint ein S-Ausdruck (hier z.B. bool)
- Mittels der Funktion times auf einen E-Wert abgebildet
- Ausdrücke in einfachen Anführungszeichen: MiniZinc-Code (nicht geparst, bis auf mbr.-Präfixe)
- Parameter aus PVSType müssen Wert erhalten

Weitere PVS-Typen



```
type WeightedCsp = PVSType<bool, int> =
 params {
   int: k;
   array[1..nScs] of 1..k: weights :: default('1');
 } in
 instantiates with "../mbr_types/weighted_type.mzn" {
   times -> weighted_sum;
   is_worse -> is_worse_weighted;
   top -> 0;
 };
type CostFunctionNetwork = PVSType<0..k> =
 params {
   int: k :: default('1000');
 } in instantiates with "../mbr_types/cfn_type.mzn" {
   times -> sum;
   is_worse -> is_worse_weighted;
   top -> 0;
};
```

PVS-Instanziierung Weighted



```
PVS: cr1 = new WeightedCsp("cr1") {
    soft-constraint c1: 'x + 1 = y' :: weights('2');
    soft-constraint c2: 'z = y + 2' :: weights('1');
    soft-constraint c3: 'x + y <= 3' :: weights('1');
    k : '20';
};</pre>
```

- Gewichte können direkt an Soft Constraints annotiert werden
- Oder direkt als Feld übergeben werden ([2,1,1])
- Aber können wir sie nicht auch berechnen? Aus Constraint Relationships?
- Homomorphismus $\varphi : \mathsf{PVS}_{\mathrm{cr}} \to \mathsf{PVS}_{\mathrm{weighted}}$
 - $\varphi(\top_{cr}) = \top_{weighted}$
 - $\varphi(m \cdot_{\operatorname{cr}} n) = \varphi(m) \cdot_{\operatorname{weighted}} \varphi(n)$
 - $m \leq_{\operatorname{cr}} n \to \varphi(m) \leq_{\operatorname{weighted}} \varphi(n)$

PVS und Morphismen



Kategoriell gesehen,

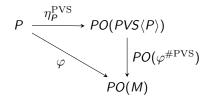
- (Konkrete) Kategorie PVS:
 - Objekte \rightarrow partielle Bewertungsstrukturen (PVS)
 - Morphismen o PVS-Homomorphismen
- Für eine gegebene partielle Ordnung ("über Constraints") P
 - $PVS\langle P \rangle$... SPD-geordnete PVS (Multimengen von Elementen aus P als Träger)
 - Weighted(P) ... Weighted PVS ($\mathbb N$ als Träger)

$$PVS\langle P \rangle \xrightarrow{W} Weighted(P)$$

Freie PVS über einer partiellen Ordnung



- (Konkrete) Kategorie POSet:
 - Objekte \rightarrow partiell geordnete Mengen
 - Morphismen o monotone Funktionen





Freie Konstruktionen

- no junk
- no confusion

Morphismen in MiniBrass



```
morph ConstraintRelationships -> WeightedCsp: ToWeighted =
 params {
   k = 'mbr.nScs * max(i in 1..mbr.nScs) (mbr.weights[i]) ';
   weights = calculate_cr_weights;
 } in id; % "in" denotes the function applied to each soft constraint
PVS: cr1 = new ConstraintRelationships("cr1") {
  soft-constraint c1: 'x + 1 = y';
  soft-constraint c2: 'z = y + 2';
  soft-constraint c3: 'x + y <= 3';</pre>
  crEdges : '[| mbr.c2, mbr.c1 | mbr.c3, mbr.c1 |]';
  useSPD: 'false';
};
solve ToWeighted(cr1);
```

```
C1: 'x + 1 = y';
Solution: x = 1; y = 2; z = 1

Valuations: overall = 1

C1: 'x + 1 = y';
C2: 'z = y + 2';
C3: 'x + y <= 3';
```

PVS-Kombinationen: Pareto



Mit PVSs M und N können wir das direkte Produkt $M \times N$

$$(m,n) \leq_{M \times N} (m',n') \leftrightarrow m \leq_M m' \land n \leq_N n'$$

bilden. Entspricht der Pareto-Ordnung

```
% in MZN-file: var bool: x; var bool: y;
PVS: wcsp1 = new WeightedCsp("wcsp1") {
  soft-constraint c1: 'v = false';
  k: '20':
};
PVS: wcsp2 = new WeightedCsp("wcsp2") {
  soft-constraint c1: 'x = false';
  k: '20':
};
solve wcsp1 pareto wcsp2; % returns x = false, y = false
```

PVS-Kombinationen: Lex



Außerdem das lexikographische Produkt $M \ltimes N$

$$(m,n) \leq_{M \ltimes N} (m',n') \leftrightarrow (m <_M m') \lor (m = m' \land n \leq_N n')$$

Ermöglicht strikte Hierarchien

```
% in MZN-file: var 1..3: x; var 1..3: y;
PVS: cr1 = new CostFunctionNetwork("cr1") {
  soft-constraint c1: 'x';
  soft-constraint c2: '3 - y';
  k: '20';
};
PVS: cr2 = new CostFunctionNetwork("cr2") {
  soft-constraint c1: 'y';
  soft-constraint c2: '3 - x' :
  k: '20':
};
solve cr1 lex cr2; % returns x = 1, y = 3
% dually cr2 lex cr1 yields x = 3, y = 1
```

Evaluation sergebnisse



Kooperationen



Konzepte, Sprachdesign MiniBrass

- AS, Alexander Knapp, Gerrit Anders, Oliver Kosak

Anwendungen, Multiagenten-Einsatz

- Alexander Schubert (MSc-Thesis: Einsatz von Voting-Verfahren), Markus Tolls (MSc-Thesis: Formalisierung von Task-Allocation-Problemen)

Outreach



- Vortrag Helmholtz-Zentrum München
- Vortrag FH Hagenberg
- Tutorial @ SASO 2016

References I

