

Soft Constraint Programming in MiniBrass Alexander Schiendorfer @ FH Hagenberg, 12.05.2016



Entscheidungsprobleme





"Wie viele Muffins von welcher Sorte?"



"Wann findet welche Vorlesung statt?"



"Wer macht wann welche Aufgaben?"



"Was machen wir am Wochenende?"

Was haben diese Probleme gemeinsam?



Entscheidungen (Variablen)

- Die Anzahl Schokomuffins oder Bananenmuffins
- Die Vorlesungen im Studienplan
- Die Freitags- und Samstagsaktivität

Möglichkeiten (Domänen)

- Schokomuffins: $\{0, \dots, 20\}$
- Vorlesung "Algorithmen 1": {HS1, HS2, HS3, ...}

Abhängigkeiten (Constraints)

- Das benötigte Mehl für x Schoko- und y Bananenmuffins darf 250g nicht übersteigen.
- In einem Raum kann gleichzeitig nur eine Veranstaltung stattfinden.
- Es darf nur 1 Schnitzlnight pro Wochenende geben.

Was haben diese Probleme gemeinsam?



Präferenzen (Soft Constraints)

- Am Freitag, 08:00 sollte keine Algorithmenübung stattfinden
- \bullet Bernd möchte ins Steakhouse, Ada zur Burgerei \to Adas Präferenz ist wichtiger
- Ich möchte weder putzen noch staubsaugen; Putzen ist aber schlimmer

und/oder

Ziele (Zielfunktionen)

- Maximiere den Ertrag durch Schoko/Bananenmix
- Maximiere die Anzahl der vorlesungsfreien Tage

ein Constraint-Satisfaction-(Optimization)-Problem (CSP/COP)

Autonome Systeme I: Adaptive Produktion

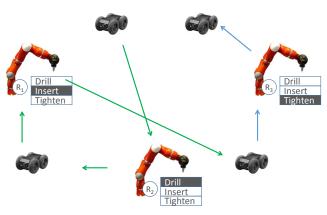




Autonome Systeme I: Adaptive Produktion



Ziel: Weise Robotern Aufgaben so zu, dass sich ein korrekter Ressourcenfluss ergibt



Autonome Systeme II: Energiemanagement

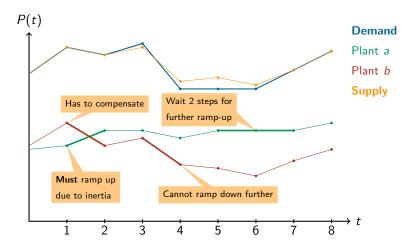




Autonome Systeme II: Energiemanagement

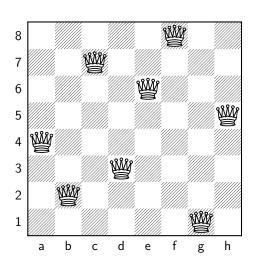


Ziel: Plane Kraftwerke so ein, dass sie die Last gemeinsam erfüllen



Ein klassisches CSP





Klassischer Ansatz



Entwickle eigenen Algorithmus from scratch:

```
PlaceQueens($col: IntArray ↓n: int ↓i: int)
 var i: int
begin
  for j := 1 to n do
    if QueenFits(↓col ↓i ↓j) then
      col[i] := j -- place queen i in column j
      if i = n then
        WriteSolution(Icol In)
       halt
      end -- if
      PlaceOueens($col In Ii + 1)
      col[i] = 0 -- remove queen i
    end -- if
  end -- for
end PlaceQueens
```

(Pomberger, Dobler, 2008)

Modellieren statt Programmieren!



Alternative: Schreibe ein Modell – teste viele Algorithmen!

```
include "globals.mzn";
int: n = 8;
array[1..n] of var 1..n: queens;
solve satisfy;

constraint all_different(queens);
constraint all_different([queens[i]+i | i in 1..n]);
constraint all_different([queens[i]-i | i in 1..n]);
```

```
      2
      3
      4
      5
      0
      -1
      -2
      -3

      3
      4
      5
      6
      1
      0
      -1
      -2

      4
      5
      6
      7
      2
      1
      0
      -1

      5
      6
      7
      8
      3
      2
      1
      0
```

```
queens = array1d(1..8,[4, 6, 1, 5, 2, 8, 3, 7]);
```

Soft Constraint Programming in MiniBrass



Constraint Programming

- Deklarative Programmierung (ähnlich SQL, Prolog)
- Trennung von Modell und Algorithmus
- Geeignet für kombinatorische Probleme unter harten Bedingungen (Physik!)
- Modellierungssprache MiniZinc

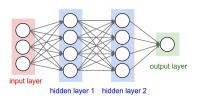
Soft Constraint Programming

- Modellierung von Nutzerpräferenzen
- Finde Lösungen, die so gut wie möglich sind
- Was bedeutet "gut"?
- Modellierungssprache MiniBrass

Künstliche Intelligenz: Einteilung

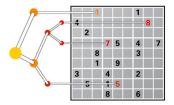


Data-driven Al



- Machine Learning
- Signal Processing
- Computer Vision

Decision-driven Al



- Constraint Programming
- Combinatorial Optimization
- Heuristic Optimization
- Planning / Scheduling

Warum modellieren?



- 1 Einmal (formal) modelliert vielseitig gelöst
 - Constraint-Solving
 - SAT
 - MIP
 - Heuristiken
- 2 Effiziente, (normalerweise) gut getestete Algorithmen in Lösern verbaut
 - Gleiche Algorithmen für viele Probleme
 - Spezialalgorithmen für wiederkehrende Teilprobleme (alldifferent)
- Prototyping
 - Problemspezifikation wird klarer
 - Spezialalgorithmus für konkretes Problem kann nachentwickelt werden

Verwandte Technik



```
SELECT firstname, lastname
FROM employees
WHERE age < 30
```

statt

```
Collection<Person> youngs = new ArrayList<>();
for(Person p : allEmployees) {
  if(p.getAge() < 30)
    youngs.add(p);
}</pre>
```

Motivation

Constraint-Modellierung für Optimierungsprobleme \approx SQL für Datenzugriff

NP-Vollständigkeit

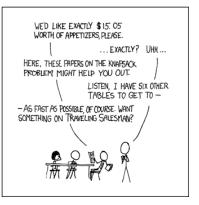


Theorem

Das zu einem CSP gehörende Entscheidungsproblem ist NP-vollständig.

MY HOBBY:
EMBEDDING NP-COMPLETE PROBLEMS IN RESTAURANT ORDERS





Warum MiniZinc?



Rationale

Eine Sprache - viele Solver

Unterstützte Solver

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



Ein erstes Modell



```
var 0..2: x;
var 0..2: y;
constraint x < y;
solve maximize x + y;</pre>
```

http://www.minizinc.org

```
x = 1;
y = 2;
-----
```

Etwas interessanter . . .



```
var 0..100: b; % no. of banana muffins
var 0..100: c; % no. of chocolate muffins
% flour
constraint 250*b + 200*c <= 4000;
% bananas
constraint 2*b <= 6;</pre>
% sugar
constraint 75*b + 150*c <= 2000:
% butter
constraint 100*b + 150*c <= 500;</pre>
% cocoa
constraint 75*c <= 500;</pre>
% maximize our profit
solve maximize 400*b + 450*c;
output ["no. of banana muffins = ", show(b), "\n", \% b = 2
        "no. of chocolate muffins = ", show(c), "\n"]; % c = 2
```

Task-Zuweisung in Practice



- Taskzuweisungsproblem (task allocation problem)
 - n Roboter
 - m Tasks
 - Gebe jedem Roboter einen *unterschiedlichen* Task, und maximiere den Gewinn
- Beispielproblem:

$$- n = 4, m = 5$$

	t1	t2	t3	t4	t5
r1	7	1	3	4	6
r2	8	2	5	1	4
r3	4	3	7	2	5
r4	3	1	6	3	6

Task-Zuweisung: Modell



```
% problem data
int: n; set of int: ROBOTS = 1..n;
int: m; set of int: TASKS = 1..m;
array[ROBOTS,TASKS] of int: profit;
% decisions
array[ROBOTS] of var TASKS: allocation;
% goal
solve maximize sum(r in ROBOTS) (profit[r, allocation[r]] );
% have robots work on different tasks
constraint alldifferent(allocation);
```

Wie funktioniert's?



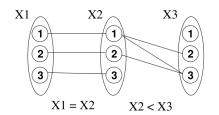
Im Wesentlichen ...

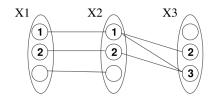
4								9
			5		8			
7	9		3		2		8	1
	5		6		9		4	
		4		3		1		
	2		1		4		5	
6	8		4		3		7	5
			9		6			
9								3

- Streiche alle Kandidaten raus (Constraint Propagation)
- 2 Fülle alle Felder aus, bei denen nur noch 1 Zahl in Frage kommt
- **3** Wenn du nicht mehr weiterkommst \rightarrow probiere aus (Backtracking Search)

Constraint-Propagation: Beispiel







Entferne Werte, die zu keiner Lösung führen können.

Suche am Beispiel Map Coloring

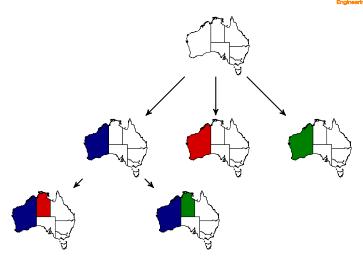




$$X = \{WA, NT, ...V\}, D_x = \{r, g, b\}, C = \{WA \neq NT, NT \neq SA, ...\}$$

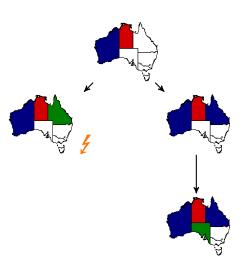
Systematische Suche I





Systematische Suche II





Tricks (Heuristiken)



Wähle Länder (Variablen) und Farben (Werte) in geschickter Reihenfolge aus

- Minimum-Remaining-Values (MRV): Wähle das Land mit der kleinsten verbleibenden Domäne
- Most-constrained (MC): Wähle das Land mit den meisten angrenzenden Ländern
- Minimum reduction (MR): Wähle eine Farbe, die andere Länder minimal einschränkt

Dadurch frühe Sackgassenerkennung und sinnvolle Wahl, um Suchbaum zu begrenzen.

Variablenordnung



Beispiel für MRV+MC (MC bricht Unentschieden nach MRV):







SA in 5 Constraints



 $|D_{\mathrm{QL}}|$ nur 2

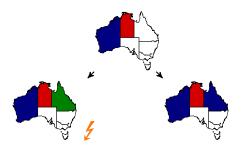


 $|\mathit{D}_{\mathsf{NT}}|$ nur 1

Wertordnung



Wähle die Belegung, die die wenigsten Domäneneinschränkungen zur Folge haben.



Es bleibt kein Wert für SA.

Es bleibt ein Wert für SA.

Erstes Modell: Revisited



```
var 0..2: x;
var 0..2: y;

constraint x < y;

solve
:: int_search([x,y], input_order, indomain_max, complete)
maximize x + y;</pre>
```

```
x = 1;
y = 2;
-----
```

Soft Constraint Solving



In der Praxis: überbestimmte Probleme

$$x, y, z \in \{1, 2, 3\}$$
 mit
$$c_1 : x + 1 = y$$

$$c_2 : z = y + 2$$

$$c_3 : x + y \le 3$$

- Nicht alle Constraints können gleichzeitig erfüllt werden
 - ullet e.g., c_2 erzwingt z=3 und y=1, im Konflikt mit c_1
- Wir wählen zwischen Zuweisungen, die $\{c_1,c_3\}$ oder $\{c_2,c_3\}$ erfüllen.

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

Constraint Relationships



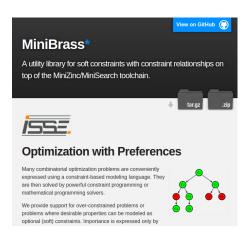
Ansatz (Schiendorfer et al., 2013)

- Definiere Relation *R* über Constraints *C* um anzugeben, welche Constraints wichtiger sind als andere, e. g.
 - c₁ wichtiger als c₂
 - c1 wichtiger als c3
- Wie **viel** wichtiger soll c_1 sein?
 - Wichtiger als nur c2 oder c3 allein?
 - Wichtiger als c2 und c3 zusammen?



MiniBrass



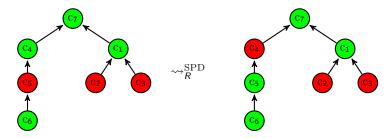


http://isse-augsburg.github.io/constraint-relationships/

Single-Predecessor-Dominance (SPD)



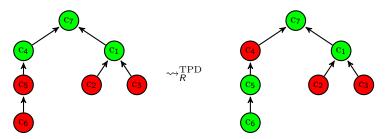
isWorseThan-Relation für Mengen verletzter Constraints



Transitive-Predecessors-Dominance (TPD)

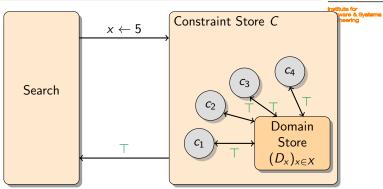


isWorseThan-Relation für Mengen verletzter Constraints



Traditional Constraint Solving

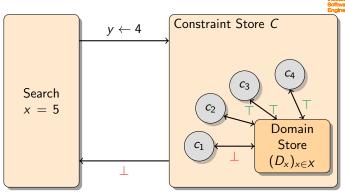




- Eine Kombinationsoperation ∧
- Ein neutrales Element ⊤
- Eine partielle Ordnung $\left(\mathbb{B},\leq_{\mathbb{B}}\right)$ mit $\top<_{\mathbb{R}}\perp$

Klassisches Constraint-Solving

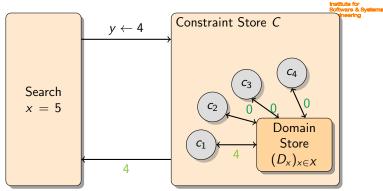




- Eine Menge von Erfüllungsgraden, $\mathbb{B} = \{\bot, \top\}$
- ullet Eine Kombinationsoperation \wedge
- Ein neutrales Element ⊤
- Eine partielle Ordnung $(\mathbb{B}, \leq_{\mathbb{B}})$ mit $\top <_{\mathbb{B}} \perp$

Soft-Constraint-Solving





- Eine Menge von Erfüllungsgraden, z.B., $\{0, \ldots, k\}$
- Eine Kombinationsoperation +
- Ein neutrales Element 0
- Eine partielle Ordnung (\mathbb{N}_0, \geq) mit 0 als Top

Partial Valuation Structures



Zugrundeliegende algebraische Struktur: 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
- · _M . . . Kombination von Bewertungen
- ε_M ... neutrales, "bestes" Element
- \leq_M ... Ordnung, links "schlechter"

Konkret

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

(Gadducci et al., 2013; Schiendorfer et al., 2015)

SoftConstraints in MiniZinc



```
% X: \{x,y,z\} D_i = \{1,2,3\}, i in X
% * c1: x + 1 = y * c2: z = y + 2 * c3: x + y <= 3
% (c) ISSE
% isse.uni-augsburg.de/en/software/constraint-relationships/
include "soft_constraints/minizinc_bundle.mzn";
var 1..3: x; var 1..3: y; var 1..3: z;
% read as "soft constraint c1 is satisfied iff x + 1 = y"
constraint x + 1 = y <-> satisfied[1];
constraint z = y + 2 <-> satisfied[2];
constraint x + y <= 3 <-> satisfied[3];
% soft constraint specific for this model
nScs = 3; nCrEdges = 2;
crEdges = [| 2, 1 | 3, 1 |]; % read c2 is less important than c1
solve minimize penSum; % minimize the sum of penalties
```

SoftConstraints in MiniBrass



```
type ConstraintRelationships = PVSType <bool, set of 1..nScs> =
  params {
    array[int, 1..2] of 1..nScs: crEdges;
   bool: useSPD;
 } in
  instantiates with "mbr_types/cr_type.mzn" {
   times -> link booleans:
    is_worse -> is_worse_cr;
   top -> {};
};
PVS: cr1 = new ConstraintRelationships("cr1") {
   soft-constraint c1: x < 500;</pre>
   soft-constraint c2: x > 500;
   crEdges : |- [| c1, c2 |] -|;
  useSPD: false :
};
solve cr1;
```

Exam Scheduling



Ziel: Weise Prüfungsslots an Studenten zu sodass:

• Jeder Student ist zufrieden mit seinem Datum (stimmt zumindest zu)

At least 3 options have to be selected

 Die Anzahl von Prüfungstagen ist minimiert (um das Zeitbudget der Prüfer zu schonen)



Name

0

0

- Präferenzen von Studenten sollten nicht unterschiedlich hoch gewichtet werden
- Lösung (Prüfplan) ist eine geteilte Entscheidung

Exam Scheduling: Core Model



See exam-scheduling-approval.mzn:

```
% Exam scheduling example with just a set of
% approved dates and *impossible* ones
include "globals.mzn";
include "soft_constraints/soft_constraints.mzn";
int: n; set of int: STUDENT = 1..n;
int: m; set of int: DATE = 1..m;
array[STUDENT] of set of DATE: possibles;
array[STUDENT] of set of DATE: impossibles;
% the actual decisions
array[STUDENT] of var DATE: scheduled;
int: minPerSlot = 0; int: maxPerSlot = 4;
constraint global_cardinality_low_up(scheduled % minPerSlot, maxPerSlot
constraint forall(s in STUDENT) (not (scheduled[s] in impossibles[s]));
```

Exam Scheduling: Preferences



See exam-scheduling-approval.mzn:

```
% have a soft constraint for every student
nScs = n:
penalties = [ 1 | n in STUDENT]; % equally important in this case
constraint forall(s in STUDENT) (
    (scheduled[s] in possibles[s]) <-> satisfied[s] );
var DATE: scheduledDates;
% constrains that "scheduledDates" different
% values (appointments) appear in "scheduled"
constraint nvalue(scheduledDates, scheduled);
% search variants
solve
:: int_search(satisfied, input_order, indomain_max, complete)
search minimize_lex([scheduledDates, violateds]); % pro teachers
%search minimize_lex([violateds, scheduledDates]); % pro students
```

Exam Scheduling: Realversuch



- Gesammelte Präferenzen von 33 Studenten
- verteilt über 12 mögliche Termine (6 Tage, Vormittag und Nachmittag)
 - Approval set
 - Impossible set
- Kombiniert mittels Approval Voting (schöne wahltheoretische Eigenschaften!)
- Höchstens 4 pro Termin
- Findet optimale Lösung sofort (61 msec)
 - Jeder Student stimmt Termin zu
 - Wird mit der minimalen Anzahl von 9 Terminen erreicht
- Eingesetzte Strategie:

Take-away Messages



Take-away

- Innovative Software steht vor Constraint-Optimierungsproblemen
- 2 Modellierung für leistungsfähige Algorithmik
- 3 Algebraische Strukturen sind "in" ;-)

schiendorfer@isse.de

Try it in your own projects!

References I



Gadducci, F., Hölzl, M., Monreale, G., and Wirsing, M. (2013). Soft constraints for lexicographic orders.

In Castro, F., Gelbukh, A., and González, M., editors, *Proc.* 12th Mexican Int. Conf. Artificial Intelligence (MICAI'2013), Lect. Notes Comp. Sci. 8265, pages 68–79. Springer.

Schiendorfer, A., Knapp, A., Steghöfer, J.-P., Anders, G., Siefert, F., and Reif, W. (2015).

Partial Valuation Structures for Qualitative Soft Constraints.

In Nicola, R. D. and Hennicker, R., editors, *Software, Services and Systems - Essays Dedicated to Martin Wirsing on the Occasion of His Emeritation*, Lect. Notes Comp. Sci. 8950. Springer.

Schiendorfer, A., Steghöfer, J.-P., Knapp, A., Nafz, F., and Reif, W. (2013). Constraint Relationships for Soft Constraints.

In Bramer, M. and Petridis, M., editors, *Proc. 33rd SGAI Int. Conf. Innovative Techniques and Applications of Artificial Intelligence (Al'13)*, pages 241–255. Springer.