

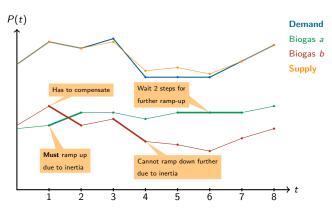
Soft and Hard Constraints in Large Self-Organizing Systems
Alexander Schiendorfer et al.



# Fahrplanerstellung in Energiesystemen

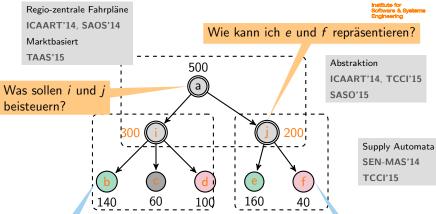


**Ziel**: Stelle sicher, dass Erzeugung (Supply) und Verbrauch (Demand) in Balance sind.



# Hierarchisches Energiemanagement





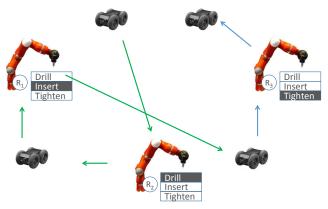
Wie vermeide ich meinen Speicher über 90% zu füllen? Constraint Relationships / PVS SGAI'13, ICTAI'14 Wirsing'15, Constraints'17

Wie beschreibe ich bevorzugte Abläufe?

## Selbstorganisierende Ressourcenflusssysteme



Ziel: Weise Tasks an Roboter zu, sodass ein korrekter Ressourcenfluss entsteht



(Seebach et al., 2010)



Ziel: Belege (endlich viele) Variablen aus X mit einem aus (endlich vielen) Werten aus D sodass alle Constraints C erfüllt werden.

#### **Beispiel**

- n Roboter, m Tasks
- Gebe jedem Roboter einen unterschiedlichen Task, stelle sicher, dass jeder Task belegt ist

```
% problem data
int: n; set of int: ROBOTS = 1..n;
int: m; set of int: TASKS = 1..m;

% decisions
array[ROBOTS] of var TASKS: allocation;

% goal
solve satisfy;

% have robots work on different tasks
constraint alldifferent(allocation);
constraint forall(t in TASKS) (exists(r in ROBOTS) (allocation[r] = t));
```

### Constraint Optimization Probleme



Ziel: Suche die beste Belegung, sodass eine **skalare** Zielfunktion  $f:[X \to D] \to \mathbb{Z}$  minimiert (oder maximiert) wird.

#### **Beispiel**

- n (steuerbare) Supplier, m (steuerbare) Consumer decken Residuallast

```
% problem data
int: n; set of int: SUPPLIERS = 1..n;
array[SUPPLIERS] of int: costs;
int: m; set of int: CONSUMERS = 1..m;
int: residualLoad:
% decisions
array[SUPPLIERS] of var 0..100: supply;
array[CONSUMERS] of var 0..100: demand;
% goal
solve minimize sum(s in SUPPLIERS)(costs[s]*supply[s]);
% have robots work on different tasks
constraint sum(supply) - sum(demand) - residualLoad = 0;
```

## Energie: Nicht nur Hard Constraints



### Harte Constraints aus Supply Automata:

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

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

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

oder Änderungsgeschwindigkeit

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

# 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 Präferenzen
- Finde Lösungen, die so gut wie möglich sind
- Was bedeutet "gut"?
- Modellierungssprache MiniBrass



#### Rationale

### Eine Sprache - viele Solver

#### Unterstützte Solver

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



#### Welche Arten von Soft Constraints?



Was machen wir nun mit inertiatherm und ecoSweetbio?

Max-CSP Erfülle so viele Constraints wie möglich (Freuder and Wallace, 1992)

Weighted CSP Minimiere die Summe der verletzten Constraints nach Gewicht (Shapiro and Haralick, 1981)

Fuzzy CSP Erfülle den (minimalen) Erfüllungsgrad (zwischen 0 und 1) über alle Soft Constraints (Ruttkay, 1994)

... und natürlich

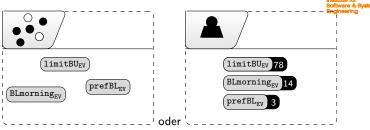
Constraint Preferences (früher Constraint Relationships): Definiere partielle
Wichtigkeitsordnung über Constraints; erhebe diese zu Mengen von
verletzten oder erfüllten Constraints (Schiendorfer et al., 2013)

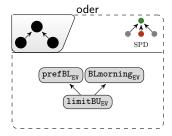
#### Zentrale Frage

→ Was sind die Gemeinsamkeiten? Was müssen wir "minimal" tun?

# Beispiel: Max-CSP







## Algebra zur Hilfe



### Wir benötigen ...

- Eine Menge M von Erfüllungsgraden, z.B. [0.0, 1.0] oder  $\{0, 1, \dots k\}$  oder  $2^{C_s}$ .
- Eine partielle Ordnung  $\leq_M$  über M:  $m \leq_M n$  drückt aus, dass m schlechter als n ist
- Eine Kombinationsoperation  $\cdot_M$ , um zwei Elemente aus M miteinander zu verrechnen
- Ein bestes Element  $\varepsilon_M$ , um volle Zufriedenheit auszudrücken

Gemeinsam nennen wir  $(M, \cdot_M, \varepsilon_M, \leq_M)$  eine **partielle Bewertungsstruktur**. (Gadducci et al., 2013; Schiendorfer et al., 2015)



Konkrete PVS-Typen	M	•м	$\leq_M$	$\varepsilon_{M}$
Weighted CSP (WCSP)	N	+	$\geq$	0
Cost Function Network (CFN)	$\{0,\ldots,k\}$	+/max	$\geq$	0
Fuzzy CSP	[0, 1]	min	$\leq$	1
Inclusion Max CSP	2 <sup>C<sub>s</sub></sup>	U	$\supseteq$	Ø
Constraint Preferences $(CP)^1$	$\mathcal{M}^{\mathrm{fin}}(\mathcal{C}_s)$	⊎	⊇spd	l SS

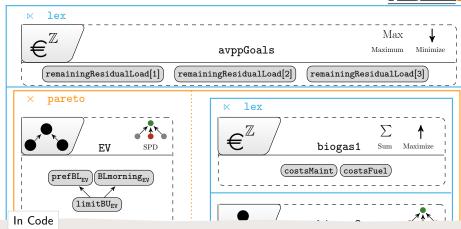
# ${\sf Hauptidee}$

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

 $<sup>{}^{1}</sup>C_{s}$  is the set of soft constraints,  $\supseteq_{SPD}$  is the SPD-ordering on sets.

# Beispiel: Kombinationen (Schiendorfer et al., 2015)

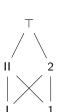




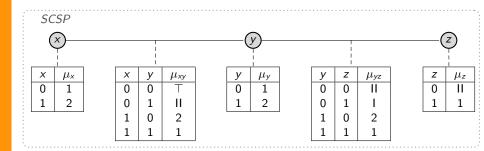
solve avppGoals lex (EV pareto (biogas1 lex biogas2))

### Was müssen wir mindestens tun?





Ρ



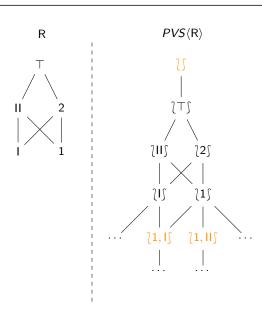
#### Von POs zu PVS: Skizze



- Angenommen  $(P, \leq_P)$
- Wir suchen eine PVS  $(M, \cdot_M, \varepsilon_M, \leq_M)$
- Wie Multiplikation konstruieren?
  - Repräsentiere  $p \in P$  durch "sich selbst":  $p \in M \checkmark$
  - Füge neue Elemente " $p \cdot_M q$ " für alle Elemente  $p, q \in M$  aus  $\checkmark$
  - Stelle sicher dass Kommutativität und Assoziativität gelten, nicht aber *Idempotenz*:  $(p \cdot_M q) \cdot_M r = q \cdot_M (r \cdot_M p)$
  - $\rightarrow$  Wähle *Multimengen* über P als Repräsentant der Produkte aus (Mengen *wären* idempotent:  $p \cdot_M p \neq p$  soll aber gelten.
  - Neutrales Element  $\iint$  für Multiplikation "geschenkt"
- Welche Ordnungsbeziehungen müssen gelten?
  - Wenn  $p \leq_P q$  dann  $\{p\} \leq^P \{q\}$
  - $X \leq^P \iint$ , weil  $\varepsilon_M$  das Maximum in  $\leq_M$  sein soll
  - Genannt: Smyth-Ordnung
- Beispiel:  $(1, 1, 2) \leq^P (2, 11)$

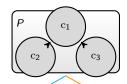
### Was müssen wir mindestens tun?



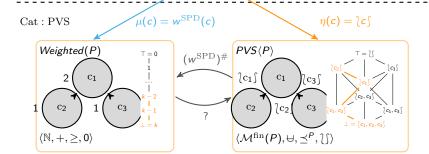


## Looking for freedom . . .





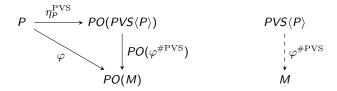
Cat: POSet





# Lemma (PVS-Freiheit (Knapp and Schiendorfer, 2014))

 $PVS\langle P \rangle$  is the free partial valuation structure over the partial order P.



#### Freie Konstruktionen

- no junk
- no confusion



```
type FreePVS = PVSType<mset[maxOccurrences] of 1..maxP> =
  params {
    array[int, 1..2] of 1..nScs: orderRelation;
    int: maxP;
    int: maxPerSc;
    int: maxOccurrences :: default('mbr.nScs * mbr.maxPerSc');
} in
    instantiates with "../mbr_types/free-pvs-type.mzn" {
      times -> multiset_union;
      is_worse -> isSmythWorse;
      top -> {};
};
```

```
PVS: fp = new FreePVS("fp") {
    soft-constraint c1: 'embed(x == 4, 3, 3)';
    soft-constraint c2: 'embed(x in {1,3,4}, 2, 3)';
    soft-constraint c3: 'embed(x <= 3, 1, 3)';

    orderRelation : '[| 2, 1 | 3, 1 |]';
    maxP: '3';
    maxPerSc : '2';
};

solve fp;</pre>
```

## Smyth in MiniBrass



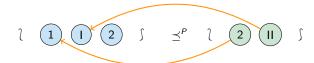
Die Smyth-Ordnung haben wir induktiv definiert:

$$p <_{P} q \Rightarrow T \cup \{p\} \prec^{P} T \cup \{q\}$$
$$T \supset U \Rightarrow T \prec^{P} U$$

Wie können wir sie nun für einen Constraint-Solver codieren?

Lemma (Witness für  $\leq^P$  (Schiendorfer et al., 2017))

 $T \leq^P U$  gilt genau dann wenn es eine injektive Abbildung  $h: S(U) \to S(T)$  (genannt Witness-Funktion) mit  $p \leq_P q$  wenn h(j,q) = (k,p) für alle  $(j,q) \in S(U)$  gibt.



# **Evaluations-Setup**



#### Evaluation-Probleme



Originalprobleme aus der *MiniZinc-Benchmark-Library*; versehen um zusätzliche Soft Constraints als Constraint Preferences

- Soft N-Queens N-Damen mit Zusatzbedingungen (z.B. 1 Dame in der Mitte)
- Photo Placement Platziere Personen auf Foto neben gewünschten anderen (manche lieber als andere)
- **Talent Scheduling** Plane Szenen und Drehtage; Szenen sollten nicht zu früh beginnen/spät enden; Manche Schauspiele gehen einander lieber aus dem Weg
- On-call Rostering Belegungsplan für Bereitschaftsdienste unter arbeitsrechtlichen Bedingungen. Präferenzen für/gegen gewissen Daten bzw. Kooperation mit Kollegen
- Multi-Skilled Project Scheduling Weise zeitgebundene Tasks an Agenten mit mehreren Capabilities zu (unter Einhaltung von Präzedenz) ähnlich zu ODP/COMBO



Konfigurationen Probleme Instanzen Solver	16 5 28 7
Versuchte Probleme	1793
Gelöste Probleme	1289 (71.9%)
Optimal gelöste Probleme	1250 (69.7%)

## Kompatibilität



	Gecode	JaCoP	OR-Tools	Choco	G12	Toulbar2
Free PVS	✓	✓	X	x	x	X
Constraint Preferences	✓	✓	X	X	X	X
Fuzzy CSP	✓	✓	(✓)	(✓)	(✓)	(✓)
Probabilistic CSP	✓	✓	( <b>√</b> )	( <b>√</b> )	(√)	(√)
Max CSP	✓	✓	<b>√</b>	<b>√</b>	<b>√</b>	<b>√</b>
Weighted CSP	✓	✓	✓	✓	✓	✓
Cost Function Networks	✓	✓	✓	✓	✓	✓

- √...voll unterstützt
- (√)...teils unterstützt durch Morphismen
- x...nicht unterstützt

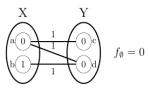
# Solver-Vergleich auf Weighted CSP



#### Klassische Solver



### Soft Constraint Solver Solver



solve ToWeighted(constraintPrefs1);

### Evaluationsfrage

Wie schnell und effektiv (hinsichtlich des Findens von Optima) können Weighted-Instanzen durch klassische Constraint Solver gegenüber dedizierten Soft Constraint Solvern gelöst werden?

# Solver-Vergleich auf Weighted CSP I



Solver	Time (s	secs)	# Wins	Object	tive	% Solved	% Optimal
MSPSP (8 inst	ances)						
Gecode	0.32	(1.00)	8	2.50	(0.00)	100.00	100.00
G12	0.32	(1.01)	0	2.50	(0.00)	100.00	100.00
OR-Tools	0.33	(1.05)	0	2.50	(0.00)	100.00	100.00
JaCoP	0.52	(1.73)	0	2.50	(0.00)	100.00	100.00
Choco	0.70	(2.46)	0	2.50	(0.00)	100.00	100.00
Toulbar2	312.56	(1052.07)	0	29.13	(26.63)	0.00	0.00
On-Call Roster	ing (7 instances	)					
Toulbar2	40.73	(1.44)	3	1.57	(0.00)	100.00	100.00
OR-Tools	275.23	(5.55)	2	3.71	(2.14)	100.00	57.14
Gecode	275.23	(5.54)	1	4.57	(3.00)	100.00	57.14
G12	276.36	(5.63)	1	5.57	(4.00)	100.00	57.14
JaCoP	276.63	(5.86)	0	5.14	(3.57)	100.00	57.14
Choco	276.72	(6.26)	0	5.14	(3.57)	100.00	57.14
Photo Placeme	ent (3 instances)						
Toulbar2	0.80	(1.11)	0	13.33	(0.00)	100.00	100.00
Choco	0.83	(1.21)	2	25.00	(11.67)	100.00	100.00
OR-Tools	1.49	(1.71)	1	13.33	(0.00)	100.00	100.00
JaCoP	3.18	(3.61)	0	13.33	(0.00)	100.00	100.00
Gecode	22.24	(21.62)	0	13.33	(0.00)	100.00	100.00
G12	27.40	(29.62)	0	13.33	(0.00)	100.00	100.00

# Solver-Vergleich auf Weighted CSP II

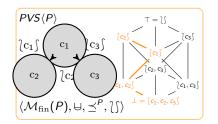


Solver	Time (secs)		# Wins	Object	tive	% Solved	% Optimal			
Soft N-Queens (3 instances)										
OR-Tools	0.03	(1.00)	3	0.33	(0.00)	100.00	100.00			
Toulbar2	0.30	(10.43)	0	0.33	(0.00)	100.00	100.00			
Choco	0.35	(12.54)	0	0.33	(0.00)	100.00	100.00			
JaCoP	57.22	(1707.98)	0	0.33	(0.00)	100.00	100.00			
Gecode	210.02	(6266.00)	0	1.67	(1.33)	100.00	66.67			
G12	210.02	(6266.14)	0	1.67	(1.33)	100.00	66.67			
Talent Scheduli	ing (7 instances	)								
OR-Tools	113.29	(1.01)	3	12.29	(0.00)	100.00	85.71			
JaCoP	117.71	(1.84)	0	12.29	(0.00)	100.00	85.71			
Choco	129.12	(3.27)	1	12.29	(0.00)	100.00	85.71			
Toulbar2	158.27	(60.70)	0	28.43	(16.14)	28.57	28.57			
Gecode	183.29	(4.70)	3	12.29	(0.00)	100.00	85.71			
G12	194.91	(2.87)	0	12.29	(0.00)	100.00	85.71			

# Vergleich Constraint Preferences vs Weighted

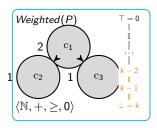


#### Constraint Preferences



solve constraintPrefs1;

### Weighted



solve ToWeighted(constraintPrefs1);

### Evaluationsfrage

Ist es wesentlich teurer nach Smyth zu optimieren, anstatt ein gewichtetes Problem zu verwenden?

# Vergleich Weighted vs Constraint Preferences

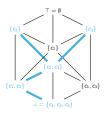


Solver	Time Smyth	Time Weighted	Time Toulbar2	Obj. Weights	Obj. Smyth
MSPSP (6 instan	ices)				
Gecode	12.74	0.34	_	2.67	5.50
Native Gecode	7.82	0.26	_	2.80	5.80
JaCoP	4.18	0.45	-	2.00	6.00
On-Call Rostering	g (5 instances)				
Gecode	220.46	133.32	14.52	3.20	7.20
Native Gecode	192.50	133.32	14.52	3.20	25.20
JaCoP	194.06	135.28	14.52	3.20	26.80
Photo Placement	(3 instances)				
Gecode	6.69	1.03	0.68	13.00	13.00
Native Gecode	9.96	22.22	0.80	13.33	13.33
JaCoP	15.73	3.18	0.80	13.33	13.33
Soft N-Queens (3	instances)				
Gecode	3.45	210.02	0.30	1.67	2.00
Native Gecode	3.49	210.02	0.30	1.67	1.33
JaCoP	3.94	57.22	0.30	0.33	1.00
Talent Scheduling	g (6 instances)				
Gecode	7.78	158.94	_	12.50	14.25
Native Gecode	13.50	141.09	_	12.33	14.67
JaCoP	15.63	120.42	_	12.33	14.17

# Nicht-Dominiert versus Strikte Verbesserung

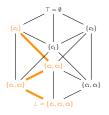


#### Nicht-Dominiert



```
solve
search pvs_BAB_NonDom();
```

### Strikte Verbesserung



```
solve
search pvs_BAB();
```

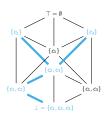
### Evaluationsfrage

Wieviel Overhead erzeugt das Suchen aller (unvergleichbar) optimalen Lösungen gegenüber dem Suchein einer optimalen Lösung?

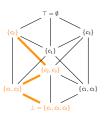
# Nicht-Dominiert versus Strikte Verbesserung



#### Nicht-Dominiert



# Strikte Verbesserung



Problem	Time Non-Dominated BaB	Time Strict BaB	Absolute Overhead	Relative Overhead
MSPSP	7.31	8.89	-1.58	1.50
On-Call Rostering	329.44	199.21	130.23	1.82
Photo Placement	55.09	7.51	47.58	9.72
Soft N-Queens	2.24	3.65	-1.41	1.91
Talent Scheduling	33.44	12.24	21.21	2.30
Overall	102.00	57.20	44.80	2.97

## Vergleich MIF vs. Standard



```
type WeightedCsp = PVSType<bool, int> =
  params {[..] } in
  instantiates with "soft_constraints/mbr_types/weighted_type.mzn" { [...] }
  offers {
    heuristics -> getSearchHeuristicWeighted;
};
```

#### Most-Important First

### Standard-Suche

```
solve
:: pvsSearchHeuristic
search pvs_BAB();
```

```
solve
search pvs_BAB();
```

### Evaluationsfrage

Kann die generische MIF-Suchheuristik die Suche nach Optima beschleunigen?

# Vergleich MIF vs. Standard I



#### Gruppiert nach Solvern.

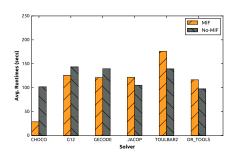
	Choco	G12	Gecode	JaCoP	Toulbar2	OR-Tools
Instances Runtime difference	28 -73.14	28 -17.57	28 -18.42	28 16.15	28 36.63	28 19.05
Ratio MIF wins	0.64	0.32	0.29	0.46	0.57	0.32

#### Gruppiert nach Problemen.

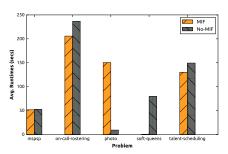
	MSPSP	On-Call Rostering	Photo Placement	Soft N-Queens	Talent Scheduling
Instances	48	42	18	18	42
Runtime difference	-0.80	-31.04	141.17	-79.51	-19.34
Ratio MIF wins	0.42	0.55	0.06	0.56	0.45

# Vergleich MIF vs. Standard II





(a) Runtimes grouped by solver for MIF on/off.



(b) Runtimes grouped by problem for MIF on/off.



Freuder, E. C. and Wallace, R. J. (1992). Partial Constraint Satisfaction. Artif. Intell., 58(1–3):21–70.

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.* 12<sup>th</sup> Mexican Int. Conf. Artificial Intelligence (MICAI'2013), Lect. Notes Comp. Sci. 8265, pages 68–79. Springer.

Knapp, A. and Schiendorfer, A. (2014).

Embedding Constraint Relationships into C-Semirings.

Technical Report 2014-03, Institute for Software and Systems Engineering, University of Augsburg.

http://opus.bibliothek.uni-augsburg.de/opus4/frontdoor/index/index/docId/2684.



Ruttkay, Z. (1994).

Fuzzy constraint satisfaction.

In Fuzzy Systems, 1994. IEEE World Congress on Computational Intelligence., Proceedings of the Third IEEE Conference on, pages 1263–1268. IEEE.

Schiendorfer, A., Knapp, A., Anders, G., and Reif, W. (2017).

Minibrass: Soft constraints for minizinc.

Constraints, 22(3):377-402.

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.* 33<sup>rd</sup> SGAI Int. Conf. Innovative Techniques and Applications of Artificial Intelligence (Al'13), pages 241–255. Springer.

Seebach, H., Nafz, F., Steghofer, J.-P., and Reif, W. (2010).

A software engineering guideline for self-organizing resource-flow systems. In 2010 Fourth IEEE International Conference on Self-Adaptive and Self-Organizing Systems, pages 194–203. IEEE.

Shapiro, L. G. and Haralick, R. M. (1981).

Structural descriptions and inexact matching.

IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence, pages 504–519.