

Úvod do programování s omezujícími podmínkami

Obsah přednášky

- Ukázkový příklad: sudoku
- Základní pojmy: omezení, ...
- Jak řešíme problémy s omezujícími podmínkami
- Příklady a aplikace
- Složitost a úplnost

Sudoku: problém

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

Přiřad' prázdným polím čísla tak, že:

čísla odlišná na řádku, ve sloupci a v bloku

Příklad převzat z přednášky Ch.Schulte, University of Uppsala

Sudoku: řádky

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

Přiřaď prázdným polím čísla tak, že:

čísla odlišná **na řádku**, ve sloupci a v bloku

Sudoku: sloupce

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

Přiřad' prázdným polím čísla tak, že:

čísla odlišná na řádku, **ve sloupci** a v bloku

Sudoku: bloky

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

Přiřad' prázdným polím čísla tak, že:

čísla odlišná na řádku, ve sloupci a **v bloku**

Propagace v bloku: vstup

	8	
	6	3

- Žádné pole v bloku nemůže obsahovat čísla 3,6,8

Propagace v bloku: promazání hodnot

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

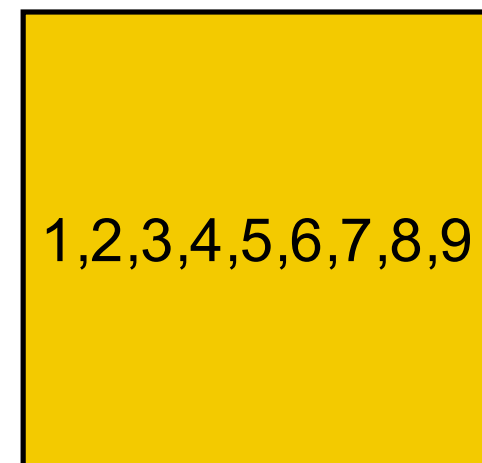
- Žádné pole v bloku nemůže obsahovat čísla 3,6,8

- propagace do dalších polí v bloku

- Řádky a sloupce: podobně

Propagace: jedno pole

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

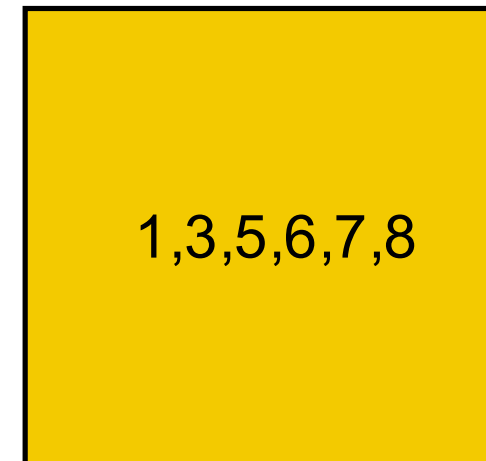


Odstranění čísel z polí tak, že:

čísla odlišná na řádku, ve sloupci a v bloku

Propagace: jedno pole a řádek

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



Odstranění čísel z polí tak, že:

čísla odlišná **na řádku**, ve sloupci a v bloku

Propagace: jedno pole a sloupec

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



Odstranění čísel z polí tak, že:

čísla odlišná na řádku, **ve sloupci** a v bloku

Propagace: jedno pole a blok

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



Odstranění čísel z polí tak, že:

čísla odlišná na řádku, ve sloupci a **v bloku**

Iterativní propagace

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

- **Iterování propagací** pro řádky, sloupce, bloky
- **Pokud stále zůstává více možností:** prohledávání

Sudoku a programování s omezujícími podmínkami

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

- **Proměnné:** pro každé pole
 - mají **hodnoty:** čísla
 - udržování množiny možných čísel
- **Omezení:** vyjadřují odlišnosti
 - relace mezi proměnnými

● **Modelování:** proměnné, hodnoty, omezení

● **Řešení:** propagace, prohledávání

Omezení (*constraint*)

● Dána

- množina (**doménových**) **proměnných** $Y = \{y_1, \dots, y_k\}$

- konečná množina hodnot (**doména**) $D = D_1 \cup \dots \cup D_k$

Omezení (podmínka) c na Y je podmnožina $D_1 \times \dots \times D_k$

tj. relace

- omezuje hodnoty, kterých mohou proměnné nabývat současně ■

● Příklad:

- proměnné: A,B

- domény: $\{0,1\}$ pro A $\{1,2\}$ pro B

- omezení: $A \neq B$ nebo $(A,B) \in \{(0,1),(0,2),(1,2)\}$ ■

- Omezení c definováno na proměnných y_1, \dots, y_k je **splněno**, pokud pro hodnoty $d_1 \in D_1, \dots, d_k \in D_k$ platí $(d_1, \dots, d_k) \in c$

- příklad (pokračování): omezení splněno pro $(0,1), (0,2), (1,2)$, není splněno pro $(1,1)$

Problém splňování podmínek (CSP)

● Dána

- konečná množina **proměnných** $X = \{x_1, \dots, x_n\}$
- konečná množina hodnot (**doména**) $D = D_1 \cup \dots \cup D_n$
- konečná množina **omezení** $C = \{c_1, \dots, c_m\}$
 - omezení je definováno na podmnožině X

Problém splňování podmínek je **trojice** (X, D, C)
(constraint satisfaction problem) ■

● Příklad:

- proměnné: A, B, C
- domény: $A \in \{0, 1\}$ $B = 1$ $C \in \{0, 1, 2\}$
- omezení: $A \neq B$ $B \neq C$

Řešení CSP

- Částečné ohodnocení (přiřazení) proměnných $(d_1, \dots, d_k), k < n$

- některé proměnné mají přiřazenu hodnotu

- Úplné ohodnocení (přiřazení) proměnných (d_1, \dots, d_n)

- všechny proměnné mají přiřazenu hodnotu ■

- Řešení CSP

- úplné ohodnocení proměnných, které splňuje všechna omezení

- $(d_1, \dots, d_n) \in D_1 \times \dots \times D_n$ je **řešení** (X, D, C)

- pro každé $c_i \in C$ na x_{i_1}, \dots, x_{i_k} platí $(d_{i_1}, \dots, d_{i_k}) \in c_i$ ■

- Hledáme: **jedno řešení** nebo

všechna řešení nebo

optimální řešení vzhledem k účelové funkci, tj. řešíme

optimalizační problém s podmínkami (constraint optimization problem)

Přístup CP k programování

- **Formulace** daného problému pomocí omezení: **modelování**
- **Řešení** vybrané reprezentace pomocí
 - **doménově specifických metod**
 - **obecných metod**

Obecné metody

● Algoritmy propagace omezení (konzistenční algoritmy)

- umožňují odstranit nekonzistentní hodnoty z domén proměnných
- zjednodušují problém
- udržují ekvivalenci mezi původním a zjednodušeným problémem
- používají se pro výpočet **lokální konzistence**
- aproximují tak **globální konzistenci**

$$A \in \{0, 1\}, B = 1, C \in \{0, 1, 2\}, A \neq B, A \neq C$$

$$\text{po propagaci: } A = 0, B = 1, C \in \{1, 2\}$$

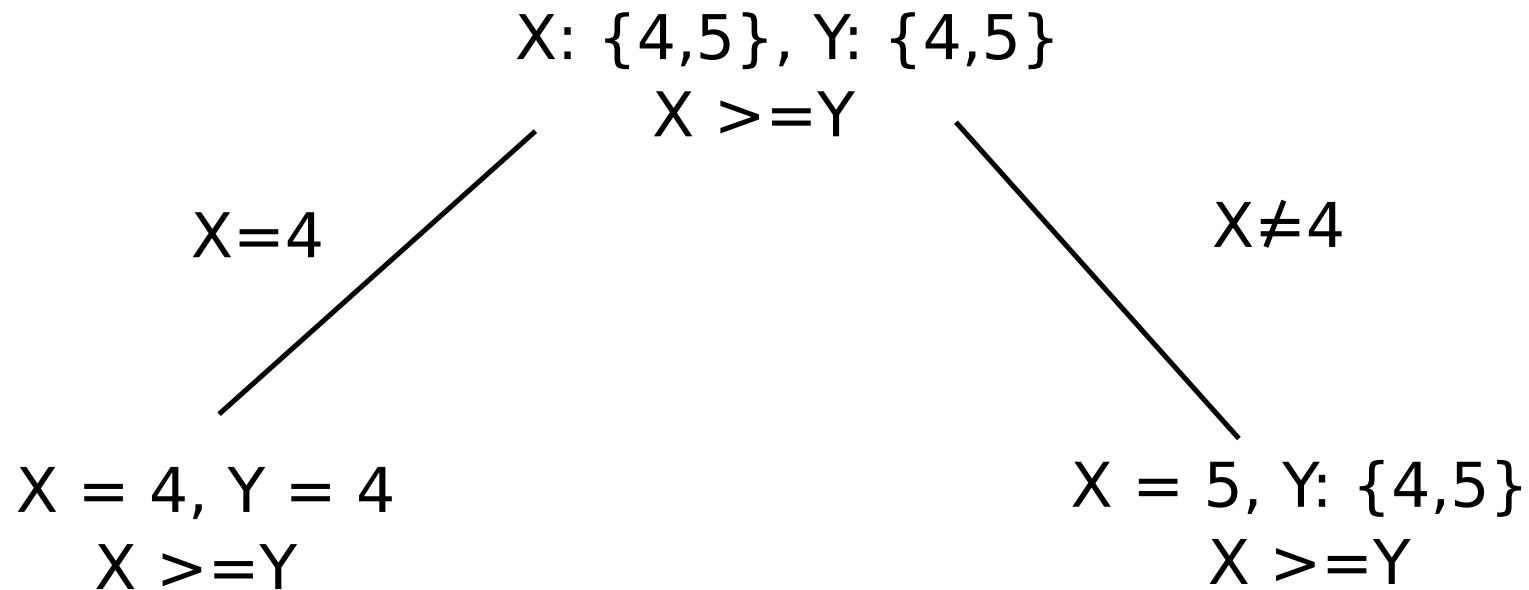
● Prohledávací algoritmy

- prohledávání stavového prostoru řešení
- příklady: backtracking, metoda větví a mezí

Prohledávání: příklad

Prohledávání pomocí větvení

- vytvoření podproblému s dodatečnou informací
umožní další propagaci omezení



Doménově specifické metody

- Specializované algoritmy
- Nazývány **řešiče omezení** (*constraint solvers*)
- Příklady:
 - program pro řešení systému lineárních rovnic
 - knihovny pro lineární programování
 - implementace unifikačního algoritmu ■
- Programování s omezujícími podmínkami
 - široký pojem zahrnující řadu oblastí
 - lineární algebra, globální optimalizace, lineární a celočíselné programování, ...
- **Existence doménově specifických metod**
 - ⇒ **použití místo obecných metod**
 - hledání doménově specifických metod tak, aby mohly být použity místo obecných metod

Algebrogram

- Přiřad'te cifry 0, ... 9 písmenům S, E, N, D, M, O, R, Y tak, aby platilo:

- $$\begin{array}{r} \text{SEND} \\ + \text{MORE} \\ \hline \text{MONEY} \end{array}$$

- různá písmena mají přiřazena různé cifry

- S a M nejsou 0

- Jediné řešení:

$$\begin{array}{r} 9567 \\ + 1085 \\ \hline 10652 \end{array}$$

- **Proměnné:** S, E, N, D, M, O, R, Y

- **Domény:** 1..9 pro S, M 0..9 pro E, N, D, O, R, Y

Algebrogram: alternativy pro omezení rovnosti

1 omezení rovnosti

$$\begin{array}{r} 1000*S + 100*E + 10*N + D \\ + \quad 1000*M + 100*O + 10*R + E \\ = 10000*M + 1000*O + 100*N + 10*E + Y \end{array} \quad \begin{array}{r} \text{SEND} \\ + \text{MORE} \\ \hline \text{MONEY} \end{array}$$

5 omezení rovnosti

použití „přenosových“ proměnných P1,P2,P3,P4 s doménami 0..1

$$\begin{aligned} D + E &= 10*P1 + Y, \\ P1 + N + R &= 10*P2 + E, \\ P2 + E + O &= 10*P3 + N, \\ P3 + S + M &= 10*P4 + O \\ P4 &= M \end{aligned}$$

Algebrogram: alternativy pro omezení nerovnosti

● **28 omezení nerovnosti:** $X \neq Y$ pro $X, Y \in \{S, E, N, D, M, O, R, Y\}$

● **1 omezení pro nerovnost**

pro proměnné x_1, \dots, x_n s doménami D_1, \dots, D_n :

$\text{all_different}(x_1, \dots, x_n) := \{(d_1, \dots, d_n) \mid d_i \neq d_j \text{ pro } i \neq j\}$

Optimalizační problém s podmínkami (COP)

- Problém splňování podmínek (X, D, C)
- Účelová funkce $obj : Sol \rightarrow W$
- **Optimalizační problém s podmínkami (*constraint optimization problem*)**
 - nalezení řešení d pro (X, D, C) takové, že $obj(d)$ je optimální
 - optimální \equiv maximální nebo minimální

Problém batohu (*knapsack problem*)

Je dán batoh velikosti m a n předmětů různé velikosti a ceny. Vyberte takové předměty, aby se vešly do batohu a jejich celková cena byla maximální.

- Batoh velikosti m
- Předměty velikosti v_1, \dots, v_n a ceny c_1, \dots, c_n
- **Proměnné:** x_1, \dots, x_n
- **Domény:** $0..1$
- **Omezení:** $\sum_{i=1}^n v_i \cdot x_i \leq m$
- **Účelová funkce:** maximize $\sum_{i=1}^n c_i x_i$

Aplikace: prehled

● Operační výzkum

- optimalizační problémy
- rozvrhování, plánování, alokace zdrojů

● Zpracování přirozeného jazyka

- konstrukce parserů

● Počítačová grafika

- geometrické vztahy při analýze scény

● Databáze

- obnovení/zajištění konzistence dat

● Molekulární biologie

- DNA sekvencování

● ...

Příklad aplikace z MU: univerzitní rozvrhování

Timetabling - Mozilla Firefox
 File Edit View History Bookmarks Tools Help
 https://www.smas.purdue.edu/Timetabling/selectPrimaryRole.do

Timetable

Filter Export PDF Refresh

Timetable Legend

	7:30a	8:00a	8:30a	9:00a	9:30a	10:00a	10:30a	11:00a	11:30a	12:00p	12:30p	1:00p	1:30p	2:00p	2:30p	3:00p	3:30p	4:00p	4:30p	5:00p
PHYS 112 (268)																				
Mon			ENGR 126R Lec 1 4 54 0	OLS 274 Lec 1 0 8 0	MA 154 Lec 2 0 10 0	OLS 274 Lec 3 24 1 0	PHYS 219 Lec 1 0 30 0	OLS 274 Lec 2 0 7 0	CGT 163 Lec 1 4 3 0	ENGR 126A Lec 1 0 0 0	ENGR 126H Lec 1 4 69 0	EPCS 101 Lec 1 0 19 0								
Tue	OLS 252 Lec 1 15 1 3	PHYS 272 Lec 1 0 17 0	PHYS 221 Lec 1 0 39 0	PHYS 241 Lec 1 0 2 0	PHYS 241 Lec 2 0 26 0	PHYS 241 Lec 3 0 19 0	PSY 335 Lec 1 0 0 0	SOC 100 Lec 10 32 4 4	HIST 152 Lec 1 0 14 0											
Wed			ENGR 126R Lec 1 4 54 0	OLS 274 Lec 1 0 8 0	MA 154 Lec 2 0 10 0	OLS 274 Lec 3 24 1 0	PHYS 219 Lec 1 0 30 0	OLS 274 Lec 2 0 7 0	CGT 163 LabP 1 4 5 0	ENGR 126A Lec 1 0 0 0	ENGR 126H Lec 1 4 69 0									
Thu	OLS 252 Lec 1 15 1 3	PHYS 272 Lec 1 0 17 0	PHYS 221 Lec 1 0 39 0	PHYS 241 Lec 1 0 2 0	PHYS 241 Lec 2 0 26 0	PHYS 241 Lec 3 0 19 0	PSY 335 Lec 1 0 0 0	SOC 100 Lec 10 32 4 4	HIST 152 Lec 1 0 14 0											
Fri			PHYS 221 Rec 1 0 47 0		MA 154 Lec 2 0 10 0		PHYS 219 Lec 1 0 30 0	PHYS 219 Rec 1 0 17 0	PHYS 218 Rec 1 0 6 0	PHYS 218 Rec 2 0 3 0										
PHYS 114 (273)																				
Mon	CGT 163 Lec 2 4 0 4	PHYS 214 Lec 1 0 93 0	ANTH 205 Lec 1 16 61 0	PHYS 172H Lec 1 40 8 4	MA 165 Lec 5 0 15 0	PHYS 218 Lec 1 0 20 0	PHYS 218 Lec 2 0 24 0	AGEC 217 Lec 2 0 1 0	AGEC 217 Lec 3 0 16 0	PSY 200 Lec 1 24 38 0										
Tue		PHYS 220 Lec 1 0 16 0	PHYS 220 Lec 2 0 17 0	PHYS 220 Lec 3 0 13 0	PHYS 172 Lec 1 0 3 0	PHYS 172 Lec 2 0 1 0	PHYS 172 Lec 3 0 6 0	C&IT 141 Lec 1 40 8 0	MGMT 201 Lec 1 0 6 0	MGMT 201 Lec 2 0 16 0										
Wed	CGT 163 LabP 2 4 5 4	PHYS 214 Lec 1 0 93 0	ANTH 205 Lec 1 16 61 0	ENGR 100H Lec 1a 4 6 0	MA 165 Lec 5 0 15 0	PHYS 218 Lec 1 0 20 0	PHYS 218 Lec 2 0 24 0	AGEC 217 Lec 2 0 1 0	AGEC 217 Lec 3 0 16 0	PSY 200 Lec 1 24 38 0										
				ENGR 100H Lec 1b 4 6 0																
				ENGR 100H Lec 1 4 6 0																

Done www.smas.purdue.edu Proxy: None

rozvrhovací systém Unitime <http://www.unitime.org>

International Timetabling Competition 2019 co-organized by FI MU: <https://www.itc2019.org>

Univerzitní rozvrhování: proměnné a omezení

Doménové proměnné

- čas výuky předmětu l : $Time_l$, hodnoty: možné časy
- místnost výuky předmětu l : $Room_l$, hodnoty: identifikátory místností ■

Omezující podmínky

- zakázaný čas: $Time_l \neq Prohibited$ ■
- minimální velikost místnosti: $Room_l \geq ConstSize$
 - identifikátory místností uspořádány podle velikosti
 - $ConstSize$: nejmenší identifikátor místnosti s velikostí $Size$ ■
- v jedné místnosti v každém čase nejvýše jeden předmět
- jeden vyučující učí nejvýše jeden předmět v každém čase
- ...

Univerzitní rozvrhování: optimalizace

Optimalizační kritéria

• výuka v preferovaných časech

- cena za výuku předmětu I ve vybraném čase: $CostTimeI$

- $CostTime = CostTime1 + CostTime2 + \dots$ ■

• výuka v preferovaných místnostech

- cena za výuku předmětu I ve vybraném čase: $CostRoomI$

- $CostRoom = CostRoom1 + CostRoom2 + \dots$ ■

• dva předměty jednoho studenta by se neměly překrývat

- dva předměty I, J zároveň navštěvuje S_{IJ} studentů ■

- $CostOverlap = \sum_{I, J: \text{timeOverlap}(I, J)} S_{IJ}$ ■

- minimize $(WTime * CostTime + WRoom * CostRoom + WOverlap * CostOverlap)$