

Praktikum z logického programování (kombi) - Cvičení č. 1

KOMBINOVANÉ: ÚVOD A ZÁKLADY

Organizace

- 4x cvičení v pátky od cca 8h v učebně B3a
 - 15. 3., 26. 4., 10. 5., 24. 5.
- Ukončení: zápočet
- Podmínky zápočtu:
 - Povinná účast na cvičení min. 75 % (3 z 4)
 - Aktivní práce na cvičeních
 - Písemná forma ověření studijních výsledků

Co je to Prolog?

1. Logický programovací jazyk:

1. Prolog je logický programovací jazyk, který se zaměřuje na popis cílů výpočtu.
2. Programátor specifikuje, co chce dosáhnout, a systém se snaží najít odpovídající řešení.

2. Deklarativní charakter:

1. Prolog patří mezi deklarativní jazyky.
2. Programátor popisuje, co chce, aniž by specifikoval konkrétní postup výpočtu.

3. Jednoduchá syntaxe:

1. Syntaxe Prologu je snadno čitelná a použitelná.
2. Umožňuje specifikovat fakta, pravidla a dotazy.

4. Využití v umělé inteligenci a lingvistice:

1. Prolog se často používá v oblasti umělé inteligence, prohledávání databází a zpracování přirozeného jazyka.

5. Původ názvu:

1. Název „Prolog“ pochází z francouzského „PROgrammation en LOGique“ („logické programování“).

Zápis klauzulí v Prologu

- **Program v Prologu je konečná neprázdňá množina Hornových klauzulí**
 - Klauzule s nejvýše jedním pozitivním literálem
- Dva druhy klauzulí:
 - **fakty** – tvrzení bez předpokladů, je to obdoba toho, co jsme měli v předchozí kapitole jako speciální axiomy
 - **pravidla** – obecná tvrzení ve tvaru „Závěr platí, pokud platí všechny jeho předpoklady zároveň.“
- *Používání programu* spočívá v zadávání dotazů (cílových klauzulí) – **Hornových klauzulí** bez pozitivních literálů. Prolog dotazy vyhodnocuje podle programu a podle vnitřních pravidel (obdoba logických axiomů).

Zápis klauzulí v Prologu

- Příkazy se ukončují tečkou
- Pravidla jsou tvaru ***hlava pravidla :- tělo pravidla.***
 - Pro klausulární logiku antecedent \rightarrow konsekvent
 - Antecedent === tělo pravidla v prologu
 - Konsekvent === hlava pravidla v prologu
- Výzva pro dotaz má tvar ***?- dotaz.***

	Klausulární logika	Predikátová klauzule	Zápis v Prologu
Pravidlo	$B, C, D \rightarrow A$	$A \vee \neg B \vee \neg C \vee \neg D$	$A :- B, C, D.$
Fakt	$\rightarrow A$	A	$A.$
Dotaz	$B, C, D \rightarrow$	$\neg B \vee \neg C \vee \neg D$	$?- B, C, D.$

Zápis klauzulí v Prologu

- Disjunkce (**OR**) v těle pravidla (; středník mezi atomy)
 - koupit(X) :- snedeno(X); vypito(X).
 - Dle vztahu v klauzulární logice $(F1 \text{ OR } F2 \rightarrow K) \Leftrightarrow ((F1 \rightarrow K) \text{ AND } (F2 \rightarrow K))$ je ekvivalentní pro dvě pravidla:
 - koupit(X) :- snedeno(X).
 - koupit(X) :- vypito(X).
- Konjunkce (**AND**) v hlavě pravidla (, čárka mezi atomy)
 - Nepoužívá se v Prologu! ← Hornovy klauzule!
 - Převod dle vztahu v klauzulární logice $(A \rightarrow F1 \text{ AND } F2) \Leftrightarrow ((A \rightarrow F1) \text{ AND } (A \rightarrow F2))$ na dvě pravidla!

Zápis elementů

- Proměnné zapisujeme velkým počátečním písmem
Promenna, X, Auto
- Konstanty zapisujeme malým počátečním písmenem
konstanta, zluta, jan, 8, "Petr", 'Alice'
- predikat/2: predikat(parametr1, parametr2)
otec(jan, klara).
- Pravidla: závěr :- předpoklad1, předpoklad2, ...
lovi(Kdo, Koho) :- kocka(Kdo), mys(Koho).
V predikátové logice: ***kocka(Kdo) & mys(Koho) -> lovi(Kdo, Koho)***

Prolog a klausulární logika

- Klausule: hlava :- tělo. vs. antecedent → konsekvent
 - Atomy a spojky (čárka AND a středník OR)
 - Hornovy klausule - maximálně jeden atom v hlavě (konsekventu)
 - Fakta: pouze_hlava.
 - Dotaz: ?- pouze_telo.
 - Pravidlo: hlava :- telo.
- Atom (atomická formule)
 - Logická konstanta (true, false)
 - Predikát s danou aritou (počet argumentů - termů)
 - Uživatelsky definované nebo vestavěné
 - predikat/2: predikat(term1, term2).
 - Vrací true nebo false

Prolog a klausulární logika

- Term

- Proměnná: $X \leftarrow$ vždy počáteční velké písmeno
- Anonymní proměnná: $_$, $_1$, ... \leftarrow začíná podtržítkem, náhrada za existenční termy
- Konstanta: eva , "Jan", 'ALÍK', 8 \leftarrow malé počáteční písmeno nebo apostrof/uvozovky nebo číslo (integer i float)
- Funktor s danou aritou (počet argumentů - termů)
 - Uživatelsky definované nebo vestavěné
 - $funktor/2: funktor(term1, term2)$.
 - Vrací hodnotu!
 - Infixová $A + B$ nebo prefixová $+(A,B)$ notace \leftarrow podobně u predikátů (atomů)

Prolog a klausulární logika

- Bázový atom – atom, jehož parametry (termy) jsou bázové termy
- Bázový term – term, který neobsahuje proměnnou (ani anonymní!)

Příklad – převod z klauzulární logiky

1. „Jahoda je červená.“

Klauzulární logika: ?

Prolog: ?

2. „Psi mají čtyři nohy.“

Klauzulární logika: ?

Prolog: ?

3. „Děti mají rády sladká jídla.“

Klauzulární logika: ?

Prolog: ?

Příklad – převod z klauzulární logiky

1. „Jahoda je červená.“

Klauzulární logika: \rightarrow barva(jahoda, cervena)

Prolog: ?

2. „Psi mají čtyři nohy.“

Klauzulární logika: $\text{pes}(X) \rightarrow \text{pocet_nohou}(X, 4)$

Prolog: ?

3. „Děti mají rády sladká jídla.“

Klauzulární logika: $\text{dite}(X), \text{jidlo}(Y), \text{chut}(Y, \text{sladky}) \rightarrow \text{ma_rad}(X, Y)$

Prolog: ?

Příklad – převod z klauzulární logiky

1. „Jahoda je červená.“

Klauzulární logika: \rightarrow barva(jahoda, cervena)

Prolog: barva(jahoda,cervena).

2. „Psi mají čtyři nohy.“

Klauzulární logika: pes(X) \rightarrow pocet_nohou(X, 4)

Prolog: pocet_nohou(X,4) :- pes(X).

3. „Děti mají rády sladká jídla.“

Klauzulární logika: dite(X), jidlo(Y), chut(Y, sladky) \rightarrow ma_rad(X, Y)

Prolog: ma_rad(X,Y) :- dite(X), jidlo(Y), chut(Y,sladky).

Znalostní báze

- **Množina tvrzení (pravidel)** o uzavřeném modelovaném světě **mezi nimiž je vztah konjunkce (AND)**
- Pravidla jsou tvaru **hlava pravidla :- tělo pravidla.**
- Skládá se z:
 - **fakta** – množina elementů, která má prázdné tělo a neprázdnou hlavu (ekvivalent v klausulární logice je **true -> Konsekvent**)
 - `pes(azor).`
 - **pravidla** – množina elementů, která nemá prázdné ani tělo ani hlavu (v klasulární logice **Antecedent -> Konsekvent**)
 - `ma_prázdniny(X) :- skolak(X), obdobi(leto).`

Pravidla pro sestavování znalostní báze

- předem si promyslíme názvy predikátů a konstant tak, aby byly čitelné pro uživatele, případně můžeme přidávat komentáře,
- pokud se proměnná vyskytuje v klauzuli pouze jednou, použijeme anonymní proměnnou,
- funktory používáme jen tehdy, když je to opravdu nutné a bereme na vědomí, že funktor lze používat spíše jen jako argument predikátu,
- v bázi uvedeme nejdřív fakty a pak pravidla, zvláště v případě, že některá pravidla mají v hlavě shodný predikát s příslušným faktem,
- jestliže se v pravidle vyskytuje rekurze, toto pravidlo uvedeme jako poslední ze všech klauzulí, které mají v hlavě tentýž predikát,
- pokud je v klauzuli atom negovaný predikátem not, pak tento atom uvádíme v klauzuli jako poslední,
- všímáme si také nepřímé rekurze

?- Dotazy

- Zajímá nás pravdivost predikátu – všechny atomy jsou bázové
?- *prcha(micka, zoubek)*.
true
- Zajímají nás všechny kombinace pro které je dotaz splnitelný – proměnná
?- *prcha(X, zoubek)*.
X = micka
- Existuje hodnota, kterou lze dosadit – anonymní proměnná
?- *prcha(_, zoubek)*.
true

Zvýraznění syntaxe

- **jasně červené** jsou predikáty, které jsou použity pouze v klauzulích typu fakt nebo v hlavách klauzulí odpovídajících pravidlům (v predikátové nebo kauzulární logice by byly jen „za implikací“),
- **tučné černé** jsou predikáty nacházející se v hlavách klauzulí, které se vyskytují i v tělech jiných klauzulí,
- **netučné černé** jsou predikáty v tělech klauzulí,
- **modré** jsou operátory a některé vestavěné predikáty (například write/1),
- **červenohnědé** jsou proměnné,
- **tučné tmavé červené** jsou chyby,
- **zelené** jsou komentáře (komentářovým symbolem je procento).

Zvýraznění syntaxe

- Proč Prolog zabarvuje predikáty v hlavách klauzulí (a ve faktech) některé jasně **červenou** a jiné **černou** barvou?
- Protože ty **černé** se v jiných klauzulích nacházejí na opačné straně implikace, a tedy je možné použít je jako „spojovací materiál“ při unifikaci a následné rezoluci, když z takových dvou klauzulí chceme něco odvodit.
- Atomy s predikáty zabarvenými jasně **červenou** barvou nejsou chybné, jen se Prologu moc nelíbí, že nebude možné využít je pro rezoluci s jinou klauzulí.

Příklad: ma_rad

- Zadání:
 - Petr má rád květiny, Ivanu a televizi.
 - Jan má rád jitrnice a televizi.
 - Věra má ráda všechno, co má rád Jan
- Dotazy:
 - Má rád Petr televizi?
 - Má rád Jan květiny?
 - Co má rád Jan?
 - Kdo má rád jitrnice?
 - Co má rád Petr a zároveň Jan?
 - Kdo má co (koho) rád?

Příklad: zvířata

- Zadání
 - Hektor a Lea jsou lvi, Zulejda je zajíc.
 - Lvi jsou silní a velcí, mají žlutou barvu.
 - Zajíci jsou rychlí a mají hnědou barvu.
 - Kdo je silný a velký, je králem zvířat.
- Dotazy
 - Je Zulejda lev?
 - Je Lea králem zvířat?
 - Kdo je lev?
 - Kdo je rychlý?
 - Kdo je hnědý?
 - Kdo má jakou barvu?

Nápověda

- **apropos/1** – pro hledání vestavěných predikátů, kde přesně nevíme jak se jmenuje, ale známe nějaké klíčové slovo
 - `apropos('into the database')`.
- **help/1** – potřebujeme nápovědu k vestavěnému predikátu
 - `help(asserta)`.
 - **+argument** musí být instanciováný, tedy mít už předem přiřazenu nějakou hodnotu
 - **-argument** zde má být proměnná
 - **?argument** instanciováný parametr nebo proměnná
 - **@argument** parametr nebude vázán unifikací
 - **:argument** jedná se o název predikátu

Příklad: sub_string

- `help('sub_string')`.
- `sub_string(+String, ?Before, ?Length, ?After, ?SubString)`
- `sub_string("zadanretezec123", 5, 7, Zbytek, Substr)`.
 - Sub - vrací podřetězec délky 7 začínající na páté pozici
 - Zbytek – vrací počet zbývajících znaků
- `sub_string("zadanretezec123", 5, 7, _, Substr)`.
 - Když nás nezajímá výsledek nějakého parametru, použijeme anonymní proměnnou
- `sub_string("vstup123 x2123yt", Pozice, _, _, "123")`.
 - Zajímají nás všechny pozice hledaného podřetězce

Přiřazování, porovnávání, unifikace

- Jiný přístup nežli v procedurálních jazycích (např. C)
- Predikáty → true/false
- Operator is
 - Číslo is Výraz
 - Pokud je Číslo (zpravidla volná proměnná) úspěšně unifikováno s výsledkem Výrazu vrací true
 - Číslo je v relaci s hodnotou výrazu
 - Všechny proměnné, které se (případně) vyskytují ve Výrazu, musí být v okamžiku splňování cíle inicializované (vázané) na číselnou hodnotu jinak dojde k chybě!
 - ?- X is 1+4.
 - X = 5
 - ?- 5 is 1+4.
 - true

Přiřazování, porovnávání, unifikace

- Operátor =
 - Uspěje, pokud se oba argumenty povede unifikovat
 - ?- $X = 1+4$.
 - $X = 1+4$
 - Pokud je jedna proměnná specifikovaná a druhá nespecifikovaná, stanou se obě proměnné specifikované stejnou hodnotou
 - ?- $X \text{ is } 5, X = Y$.
 - $X = Y, Y = 5$
 - Pokud jsou obě proměnné specifikované, porovnají se
 - ?- $X \text{ is } 5, Y \text{ is } 6, X = Y$.
 - false

Přiřazování, porovnávání, unifikace

- Operátor =
 - Jsou-li obě proměnné nespecifikovány, stanou se sdílenými. Stane-li se později jedna z nich specifikovanou, bude stejnou hodnotou specifikována i druhá proměnná
 - $X = Y, Y = Z, Z \text{ is } 1+4, \text{ write}(X).$
 - 5
 - Dvě struktury jsou si rovny, pokud se jedná o dva stejné funktory, souhlasí počet parametrů a jednotlivé termy jsou si rovny
 - ?- $1+2 = 1+2.$
 - true
 - ?- $1+2 = 2+1.$
 - false

Přiřazování, porovnávání, unifikace

- Operátor `:=` (rovno)
 - Provede výpočet, neprovede unifikaci → nelze ho použít na volnou proměnnou
 - ?- `1+2 := 2+1.`
 - true
 - ?- `X := 1.`
 - Arguments are not sufficiently instantiated
- Operátor `==` (totožnost)
 - Neprovádí výpočet, pouze porovná
 - Slouží pro porovnání řetězců
 - ?- `5 + 6 == 5 + 6.`
 - true
 - ?- `6 + 5 == 5 + 6.`
 - false

Přiřazování, porovnávání, unifikace

- Další operátory porovnání
 - Aritmetické
 - $<$, $>$, $=<$, $<=$ ← pozor kde se píše rovnítko!

- Tabulka s porovnáním operátorů

Predikát	Význam	Provádí unifikaci?	Provádí výpočet?
=	shoduje se	ano, obě strany	ne
\=	neshoduje se, totéž jako not(...=...)	ne	ne
i s	přiřazení	ano, levá strana	ano, pravá strana
:=	vyhodnotí, ověří shodu	ne	ano, obě strany
=\=	vyhodnotí, ověří neshodu	ne	ano, obě strany
==	pouze porovná, ověří shodu	ne	ne
\==	pouze porovná, ověří neshodu	ne	ne

Aritmetické operátory - funktory

- Vrací hodnotu
- Pro přiřazení do proměnné se použije is
 - ?- X is 5 ** 2
- Infixová i prefixová varianta
- +, -, *, /, ** (mocnina)
- // (celočíslné dělení), rem (zbytek po celočíselném dělení //)
- div (celočíslné dělení se zaokrouhlením dolů) , mod (zbytek po celočíselném dělení div)
- max (maximum), min (minimum)
 - Pouze prefixová varianta
 - Arita 2 – max(term_cislo_1, term_cislo_2).

Bitové operátory - funktoary

- \gg (bitový posun vpravo), \ll (bitový posun vlevo)
- \sim (bitová negace) – unární funktoar
 - ~ 1 is 0 .
- \vee (bitové OR), \wedge (bitové AND)
- `xor` (bitový XOR)

Testování typů údajů

Při práci s aritmetickými výrazy (ale i jindy) potřebujeme znalost o skutečném typu hodnoty uložené do proměnné či jiného termu. K tomuto účelu slouží vestavěné predikáty

Predikát	Význam – testuje, zda je <code>argument ...</code>
<code>atom(argument)</code>	atom, také řetězcová konstanta
<code>atomic(argument)</code>	atom, konstantní číslo, řetězec
<code>integer(argument)</code>	celé číslo, také v proměnné
<code>float(argument)</code>	racionální číslo, také v proměnné
<code>number(argument)</code>	číslo, také v proměnné
<code>string(argument)</code>	řetězec, také v proměnné
<code>var(argument)</code>	volná proměnná
<code>nonvar(argument)</code>	vázaná proměnná

Testování typů údajů

- Volná vs. vázaná proměnná
 - Vázaná proměnná je asociovaná s konkrétní hodnotou
 - Volná proměnná nemá stanovenou co obsahuje
 - ?- $X=2, \text{var}(X)$.
 - false
 - ?- $X=2, \text{nonvar}(X)$.
 - $X = 2$

Jednoduchý vstup a výstup

- `write/1` – vypíše svůj parametr, nevyhodnocuje ho
- `display/1` – provede něco podobného, výraz chápe jako výraz, ale nevyhodnotí ho
- `nl/0` – přechod na nový řádek (new line)
- `read/1` – načte vstup od uživatele

Negace

- Prologu lze využívat pouze Hornovy klauzule
 - Maximálně jeden pozitivní literál \rightarrow maximálně jeden atom v konsekventu \rightarrow maximálně jeden atom v hlavě klauzule (pravidla)
 - Nemůžeme libovolně přesouvat atomy z antecedentu (tělo) do konsekventu (hlava) a naopak
- Speciální predikát not
 - $\text{not}(p(a,Y))$.
 - Nejdříve se vyhodnotí predikát $p \rightarrow$ true/false \rightarrow hodnota se převrátí
 - Když p je true \rightarrow fakt je odvoditelný z báze
 - $\text{not}(p) \rightarrow$ negace není odvoditelná z báze