

Operátory, aritmetika

Operátory

- Infixová notace: $2*a + b*c$
- Prefixová notace: $+(*(2,a),*(b,c))$ priorita $+$: 500, priorita $*$: 400
 - prefixovou notaci lze získat predikátem `display/1`
- **Priorita operátorů:** operátor s **nejvyšší** prioritou je hlavní funkтор

`:– display((a:-s(0),b,c)).` $\quad :–(a, , (s(0), , (b, c)))$

Operátory

- Infixová notace: $2*a + b*c$
- Prefixová notace: $+(*(2,a),*(b,c))$ priorita +: 500, priorita *: 400
 - prefixovou notaci lze získat predikátem display/1

`:– display((a:-s(0),b,c)).` `:–(a, ,(s(0), ,(b,c)))`
- **Priorita operátorů:** operátor s **nejvyšší** prioritou je hlavní funkтор
- Uživatelsky definované operátory: zna
petr zna alese. zna(petr, alese).
- Definice operátoru: `:– op(600, xfx, zna).` priorita: 1..1200

Operátory

- Infixová notace: $2*a + b*c$
- Prefixová notace: $+(*(2,a),*(b,c))$ priorita +: 500, priorita *: 400
 - prefixovou notaci lze získat predikátem display/1

```
: - display((a:-s(0),b,c)). :-(a, ,(s(0), ,(b,c)))
```
- **Priorita operátorů:** operátor s **nejvyšší** prioritou je hlavní funkтор
- Uživatelsky definované operátory: zna
petr zna alese. zna(petr, alese).
- Definice operátoru:

```
: - op( 600, xfx, zna ).
```

 priorita: 1..1200
 - ```
: - op(1100, xfy, ;).
```

 nestrukturované objekty: 0
  - ```
: - op( 1000, xfy, , ).
```
 - p :- q,r; s,t. p :- (q,r) ; (s,t). ; má vyšší prioritu než ,
 - ```
: - op(1200, xfx, :-).
```

 :- má nejvyšší prioritu

# Operátory

- Infixová notace:  $2*a + b*c$
- Prefixová notace:  $+(*(2,a),*(b,c))$  priorita +: 500, priorita \*: 400
  - prefixovou notaci lze získat predikátem display/1

```
: - display((a:-s(0),b,c)). : -(a, ,(s(0), ,(b,c)))
```
- **Priorita operátorů:** operátor s **nejvyšší** prioritou je hlavní funkтор
- Uživatelsky definované operátory: zna  
petr zna alese. zna( petr, alese).
- Definice operátoru: `:- op( 600, xfx, zna ).` priorita: 1..1200
  - `:- op( 1100, xfy, ; ).` nestrukturované objekty: 0
  - `:- op( 1000, xfy, , ).`
  - `p :- q,r; s,t.` `p :- (q,r) ; (s,t).`; má vyšší prioritu než ,
  - `:- op( 1200, xfx, :- ).` :- má nejvyšší prioritu
- Definice operátoru není spojena s datovými manipulacemi (kromě spec. případů)

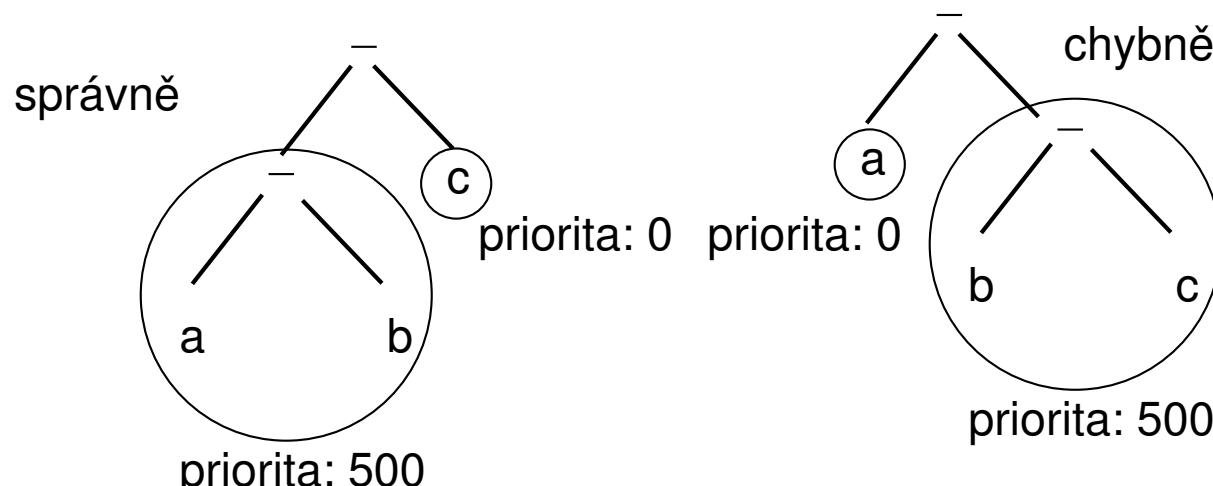
# Typy operátorů

## • Typy operátorů

- infixové operátory:  $xfx$ ,  $xfy$ ,  $yfx$  př.  $xfx = yfx -$
- prefixové operátory:  $fx$ ,  $fy$  př.  $fx ?- fy -$
- postfixové operátory:  $xf$ ,  $yf$

## • $x$ a $y$ určují **prioritu argumentu**

- $x$  reprezentuje argument, jehož priorita musí být **striktně menší** než u operátoru
- $y$  reprezentuje argument, jehož priorita je **menší nebo rovna** operátoru
- $a-b-c$  odpovídá  $(a-b)-c$  a ne  $a-(b-c)$ : „ $-$ “ odpovídá  $yfx$



# Aritmetika

- Předdefinované operátory

+ , - , \* , / , \*\* mocnina, // celočíselné dělení, mod zbytek po dělení

● ?- X = 1 + 2 .                                    X = 1 + 2        = odpovídá unifikaci

● ?- X is 1 + 2 .  
X = 3        „is“ je speciální předdefinovaný operátor, který vynutí evaluaci

# Aritmetika

- Předdefinované operátory

+, -, \*, /, \*\* mocnina, // celočíselné dělení, mod zbytek po dělení

- ?- X = 1 + 2.                                          X = 1 + 2        = odpovídá unifikaci

- ?- X is 1 + 2.  
X = 3        „**is**“ je speciální předdefinovaný operátor, který vynutí evaluaci

- porovnej:      N = (1+1+1+1+1)                                          N is (1+1+1+1+1)

# Aritmetika

## ● Předdefinované operátory

`+ , - , * , / , **` mocnina, `//` celočíselné dělení, `mod` zbytek po dělení

● `?- X = 1 + 2.`  $X = 1 + 2$  = odpovídá unifikaci

● `?- X is 1 + 2.`

$X = 3$  „`is`“ je speciální předdefinovaný operátor, který vynutí evaluaci

● porovnej:  $N = (1+1+1+1+1)$   $N \text{ is } (1+1+1+1+1)$

● pravá strana musí být vyhodnotitelný výraz (bez proměnné)

● výraz na pravé straně je nejdříve aritmeticky vyhodnocen a pak unifikován s levou stranou

volání `?- X is Y + 1.` způsobí chybu

# Aritmetika

## ● Předdefinované operátory

`+ , - , * , / , **` mocnina, `//` celočíselné dělení, `mod` zbytek po dělení

● `?- X = 1 + 2.`                            $X = 1 + 2$        = odpovídá unifikaci

● `?- X is 1 + 2.`

$X = 3$        „`is`“ je speciální předdefinovaný operátor, který vynutí evaluaci

- porovnej:      $N = (1+1+1+1+1)$                     $N \text{ is } (1+1+1+1+1)$
  - pravá strana musí být vyhodnotitelný výraz (bez proměnné)
  - výraz na pravé straně je nejdříve aritmeticky vyhodnocen a pak unifikován s levou stranou
- volání `?- X is Y + 1.` způsobí chybu

## ● Další speciální předdefinované operátory

`> , < , >= , =< , =:=` aritmetická rovnost, `=\=` aritmetická nerovnost

- porovnej:      $1+2 =:= 2+1$                     $1+2 = 2+1$

# Aritmetika

## ● Předdefinované operátory

`+ , - , * , / , **` mocnina, `//` celočíselné dělení, `mod` zbytek po dělení

● `?- X = 1 + 2.`                                    $X = 1 + 2$        = odpovídá unifikaci

● `?- X is 1 + 2.`

$X = 3$        „`is`“ je speciální předdefinovaný operátor, který vynutí evaluaci

- porovnej:      $N = (1+1+1+1+1)$                             $N \text{ is } (1+1+1+1+1)$
  - pravá strana musí být vyhodnotitelný výraz (bez proměnné)
  - výraz na pravé straně je nejdříve aritmeticky vyhodnocen a pak unifikován s levou stranou
- volání `?- X is Y + 1.` způsobí chybu

## ● Další speciální předdefinované operátory

`> , < , >= , =< , =:=` aritmetická rovnost, `=\=` aritmetická nerovnost

- porovnej:      $1+2 =:= 2+1$                             $1+2 = 2+1$

- obě strany musí být vyhodnotitelný výraz: volání `?- 1 < A + 2.` způsobí chybu

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$       X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$       X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\text{\textbackslash}+ X = Y$ )

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$       X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$       X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\setminus + X = Y$ )

$X == Y$       X a Y jsou identické

porovnej:     $?- A == B.$  . . . no       $?- A=B, A==B.$

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$     X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$     X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\backslash+ X = Y$ )

$X == Y$     X a Y jsou identické

porovnej:  $?- A == B. \dots no$      $?- A=B, A==B. \dots B = A$  yes

$X \neq Y$     X a Y nejsou identické

porovnej:  $?- A \neq B. \dots yes$      $?- A=B, A \neq B. \dots A$  no

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$  X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$  X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\backslash+ X = Y$ )

$X == Y$  X a Y jsou identické

porovnej:  $?- A == B. \dots no$        $?- A=B, A==B. \dots B = A yes$

$X \neq Y$  X a Y nejsou identické

porovnej:  $?- A \neq B. \dots yes$        $?- A=B, A \neq B. \dots A no$

$X is Y$  Y je aritmeticky vyhodnoceno a výsledek je přiřazen X

$X := Y$  X a Y jsou si aritmeticky rovny

$X \backslash= Y$  X a Y si aritmeticky nejsou rovny

$X < Y$  aritmetická hodnota X je menší než Y ( $=<, >, \geq$ )

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$  X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$  X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\_ + X = Y$ )

$X == Y$  X a Y jsou identické

porovnej:  $?- A == B. \dots no$        $?- A=B, A==B. \dots B = A$  yes

$X \neq Y$  X a Y nejsou identické

porovnej:  $?- A \neq B. \dots yes$        $?- A=B, A \neq B. \dots A$  no

$X \text{ is } Y$  Y je aritmeticky vyhodnoceno a výsledek je přiřazen X

$X ::= Y$  X a Y jsou si aritmeticky rovny

$X =\backslash Y$  X a Y si aritmeticky nejsou rovny

$X < Y$  aritmetická hodnota X je menší než Y ( $=<, >, >=$ )

$X @< Y$  term X předchází term Y ( $@=<, @>, @>=$ )

1. porovnání termů: podle alfabetického n. aritmetického uspořádání

2. porovnání struktur: podle arity, pak hlavního funkторu a pak

zleva podle argumentů

# Různé typy rovností a porovnání

$X = Y$  X a Y jsou unifikovatelné

$X \neq Y$  X a Y nejsou unifikovatelné, (také  $\setminus + X = Y$ )

$X == Y$  X a Y jsou identické

porovnej:  $?- A == B. \dots no$        $?- A=B, A==B. \dots B = A yes$

$X \neq Y$  X a Y nejsou identické

porovnej:  $?- A \neq B. \dots yes$        $?- A=B, A \neq B. \dots A no$

$X \text{ is } Y$  Y je aritmeticky vyhodnoceno a výsledek je přiřazen X

$X ::= Y$  X a Y jsou si aritmeticky rovny

$X =\backslash Y$  X a Y si aritmeticky nejsou rovny

$X < Y$  aritmetická hodnota X je menší než Y ( $=<, >, >=$ )

$X @< Y$  term X předchází term Y ( $@=<, @>, @>=$ )

1. porovnání termů: podle alfabetického n. aritmetického uspořádání

2. porovnání struktur: podle arity, pak hlavního funkторu a pak

zleva podle argumentů

$?- f( pavel, g(b) ) @< f( pavel, h(a) ). \dots yes$

Řez, negace

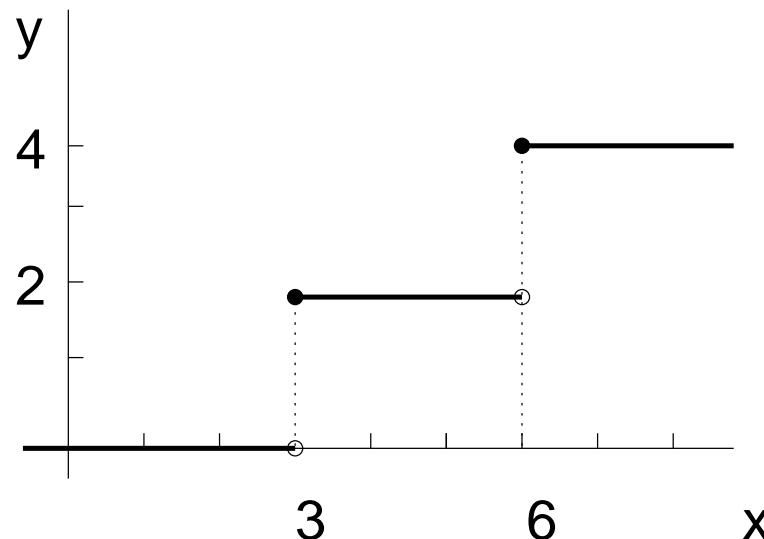
# Řez a upnutí

```
f(X,0) :- X < 3 .
```

přidání operátoru řezu , , ! '

```
f(X,2) :- 3 =< X, X < 6 .
```

```
f(X,4) :- 6 =< X.
```



```
?- f(1,Y), Y>2.
```

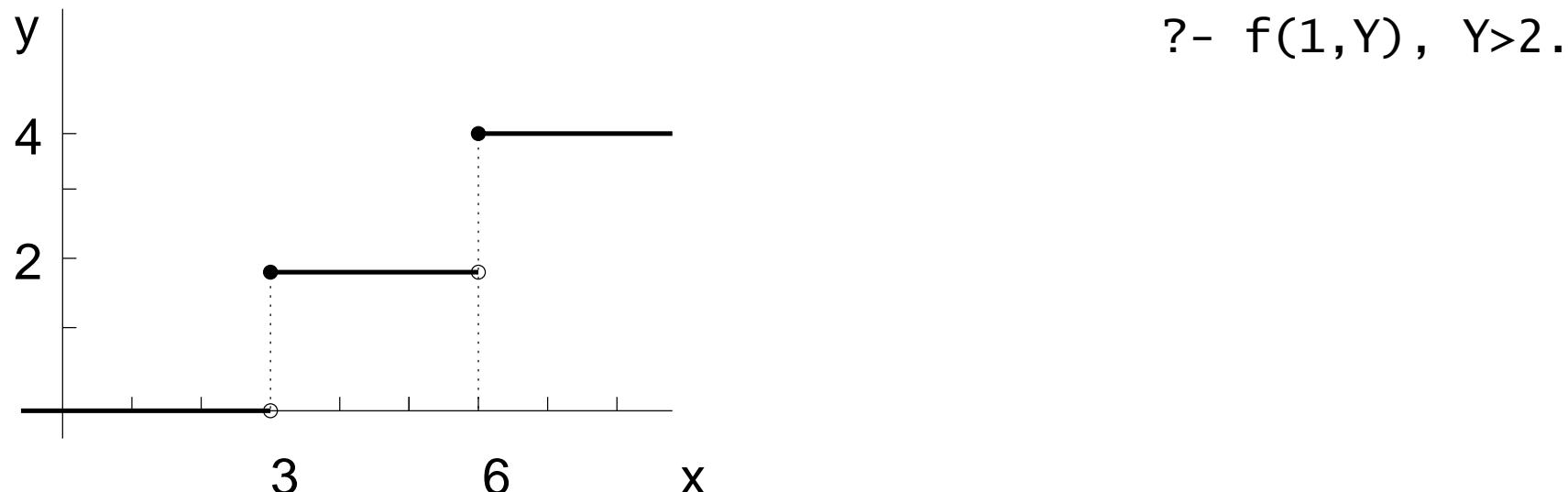
# Řez a upnutí

```
f(X,0) :- X < 3, !.
```

přidání **operátoru řezu** `, , !'`

```
f(X,2) :- 3 =
= X, X < 6, !.
```

```
f(X,4) :- 6 =
= X.
```



- Upnutí: po splnění podcílů před řezem se už další klauzule neuvažují

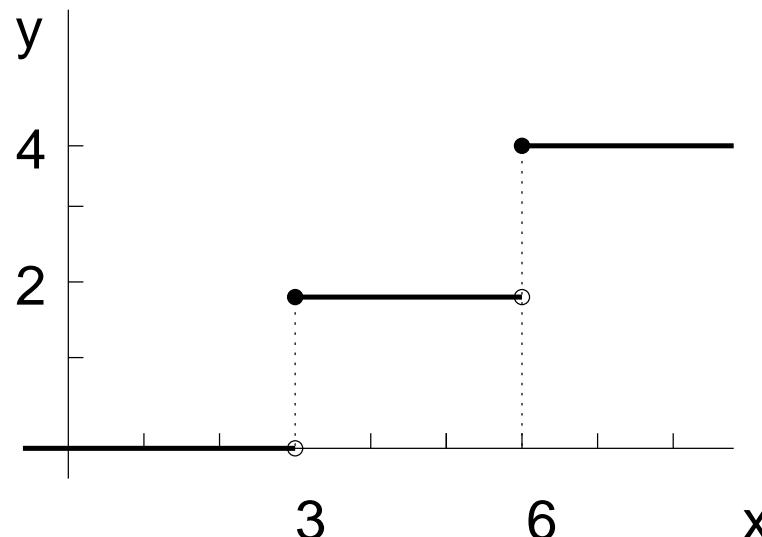
# Řez a upnutí

```
f(X,0) :- X < 3, !.
```

přidání **operátoru řezu** `, , !'`

```
f(X,2) :- 3 =
= X, X < 6, !.
```

```
f(X,4) :- 6 =
= X.
```



```
?- f(1,Y), Y>2.
```

```
f(X,0) :- X < 3, !. % (1)
```

```
f(X,2) :- X < 6, !. % (2)
```

```
f(X,4).
```

- Upnutí: po splnění podcílů před řezem se už další klauzule neuvažují

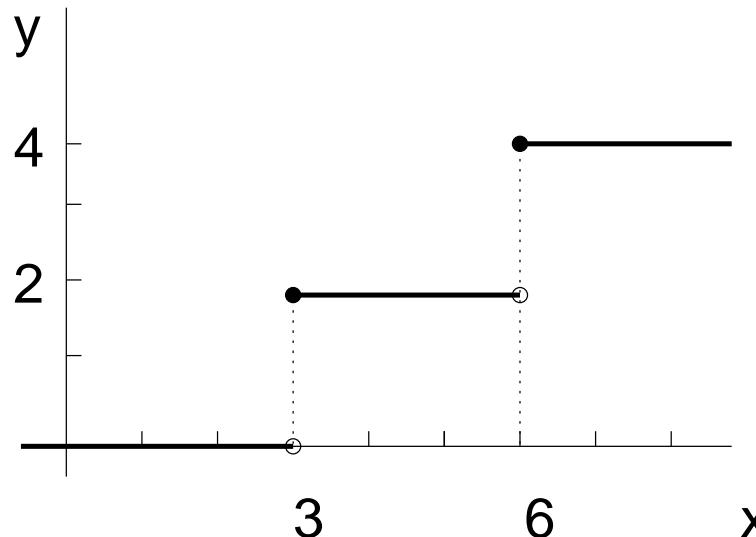
# Řez a upnutí

```
f(X,0) :- X < 3, !.
```

přidání **operátoru řezu** `, , ! '`

```
f(X,2) :- 3 =
= X, X < 6, !.
```

```
f(X,4) :- 6 =
= X.
```



```
?- f(1,Y), Y>2.
```

```
f(X,0) :- X < 3, !. % (1)
```

```
f(X,2) :- X < 6, !. % (2)
```

```
f(X,4).
```

```
?- f(1,Y).
```

- Smazání řezu v (1) a (2) změní chování programu
- Upnutí:** po splnění podcílů před řezem se už další klauzule neuvažují

# Řez a ořezání

```
f(X,Y) :- s(X,Y).
s(X,Y) :- Y is X + 1.
s(X,Y) :- Y is X + 2.

?- f(1,Z).
```

# Řez a ořezání

```
f(X,Y) :- s(X,Y).
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 1.
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 2.
```

```
?- f(1,Z).
```

```
Z = 2 ? ;
```

```
Z = 3 ? ;
```

```
no
```

# Řez a ořezání

```
f(X,Y) :- s(X,Y).
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 1.
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 2.
```

```
f(X,Y) :- s(X,Y), !.
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 1.
```

```
s(X,Y) :- Y is X + 2.
```

```
?- f(1,Z).
```

```
?- f(1,Z).
```

```
Z = 2 ? ;
```

```
Z = 3 ? ;
```

```
no
```

- **Ořezání:** po splnění podcílů před řezem se už neuvažuje další možné splnění těchto podcílů

# Řez a ořezání

`f(X,Y) :- s(X,Y).`

`s(X,Y) :- Y is X + 1.`

`s(X,Y) :- Y is X + 2.`

`f(X,Y) :- s(X,Y), !.`

`s(X,Y) :- Y is X + 1.`

`s(X,Y) :- Y is X + 2.`

`?- f(1,Z).`

`Z = 2 ? ;`

`Z = 3 ? ;`

`no`

`?- f(1,Z).`

`Z = 2 ? ;`

`no`

- **Ořezání:** po splnění podcílů před řezem se už neuvažuje další možné splnění těchto podcílů
- Smazání řezu změní chování programu

# Chování operátoru řezu

- Předpokládejme, že klauzule  $H :- T_1, T_2, \dots, T_m, !, \dots, T_n.$  je aktivována voláním cíle  $G$ , který je unifikovatelný s  $H$ .  $G=h(X, Y)$
- V momentě, kdy je nalezen řez, existuje řešení cílů  $T_1, \dots, T_m$   $X=1, Y=1$
- **Ořezání:** při provádění řezu se už další možné splnění cílů  $T_1, \dots, T_m$  nehledá a všechny ostatní alternativy jsou odstraněny  $Y=2$
- **Upnutí:** dále už nevyvolávám další klauzule, jejichž hlava je také unifikovatelná s  $G$   $X=2$

```
?- h(X, Y). h(X, Y)
h(1, Y) :- t1(Y), !. X=1 / \ X=2
h(2, Y) :- a. t1(Y) a (vynesej: upnutí)
t1(1) :- b. Y=1 / \ Y=2
t1(2) :- c. b c (vynesej: ořezání)
/
```

# Řez: návrat na rodiče

?- a(X) .

(1) a(X) :- h(X,Y) .

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X) .

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).

# Řez: návrat na rodiče

```
?- a(X). a(x)
(1) a(X) :- h(X,Y).
(2) a(X) :- d.
(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).
(4) h(2,Y) :- a.
(5) t1(1) :- b.
(6) t1(2) :- c.
(7) b :- c.
(8) b :- d.
(9) d.
(10) e(1) .
(11) e(2).
```

# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

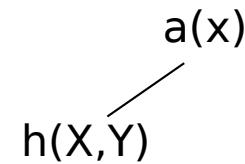
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

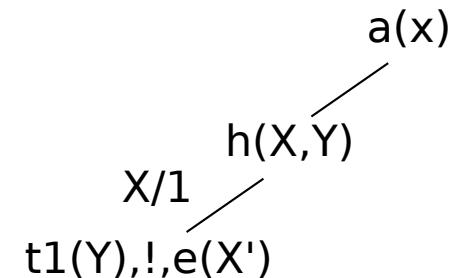
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

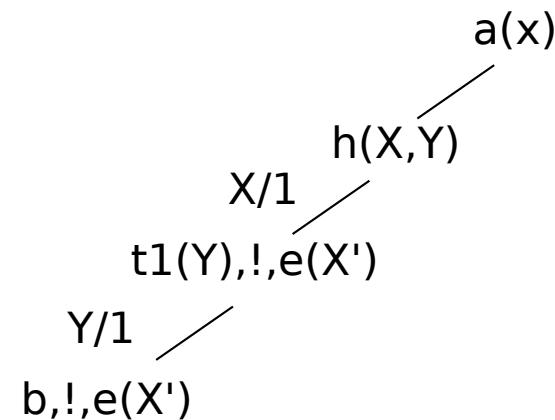
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

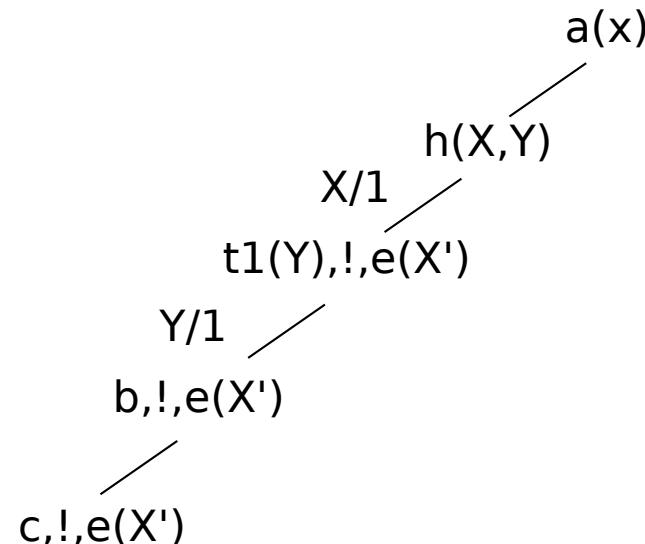
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

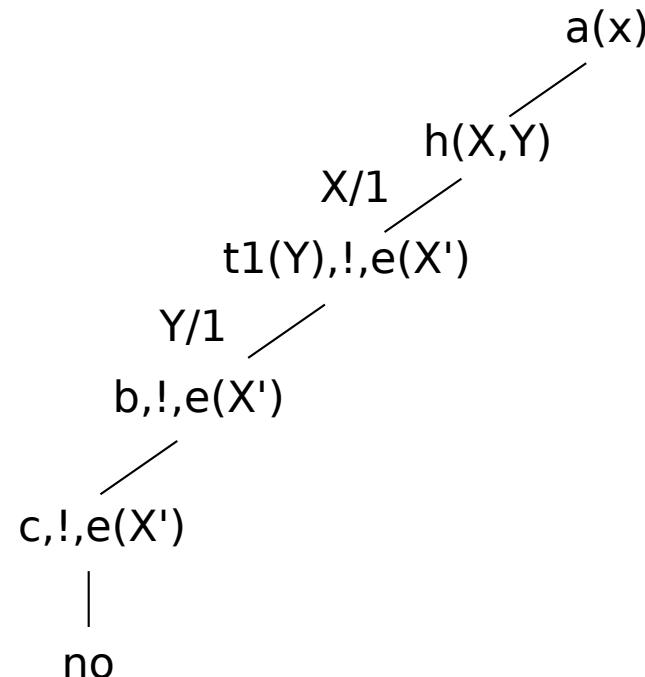
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

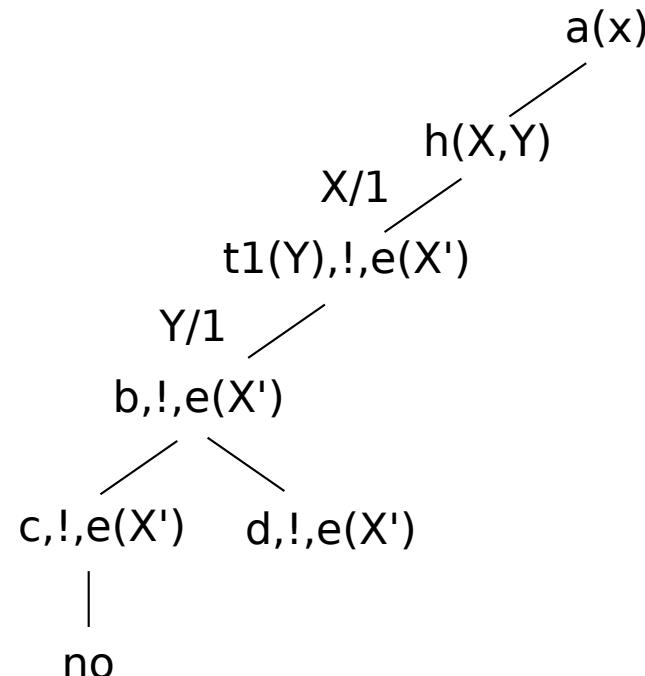
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

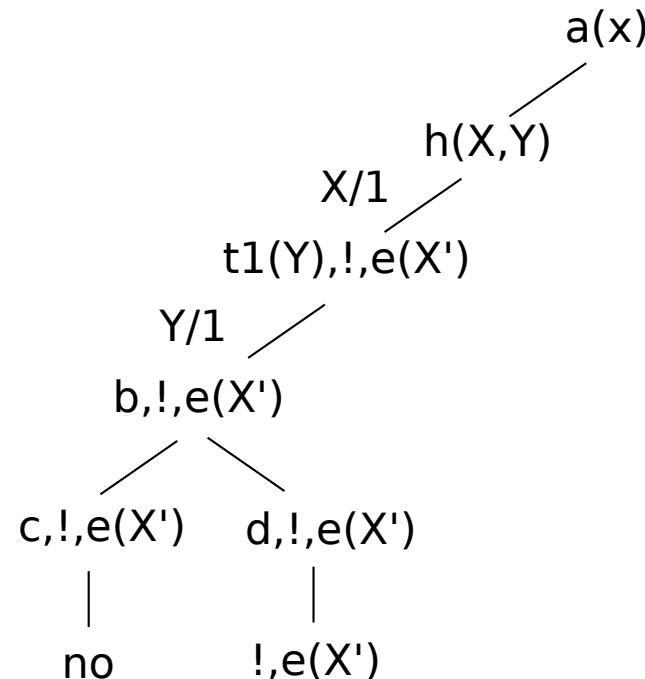
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

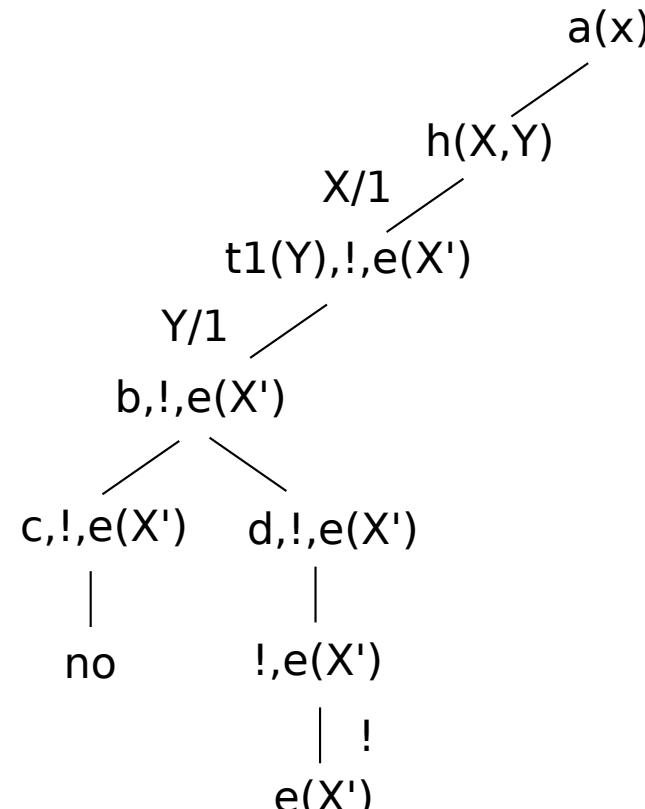
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2) .



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

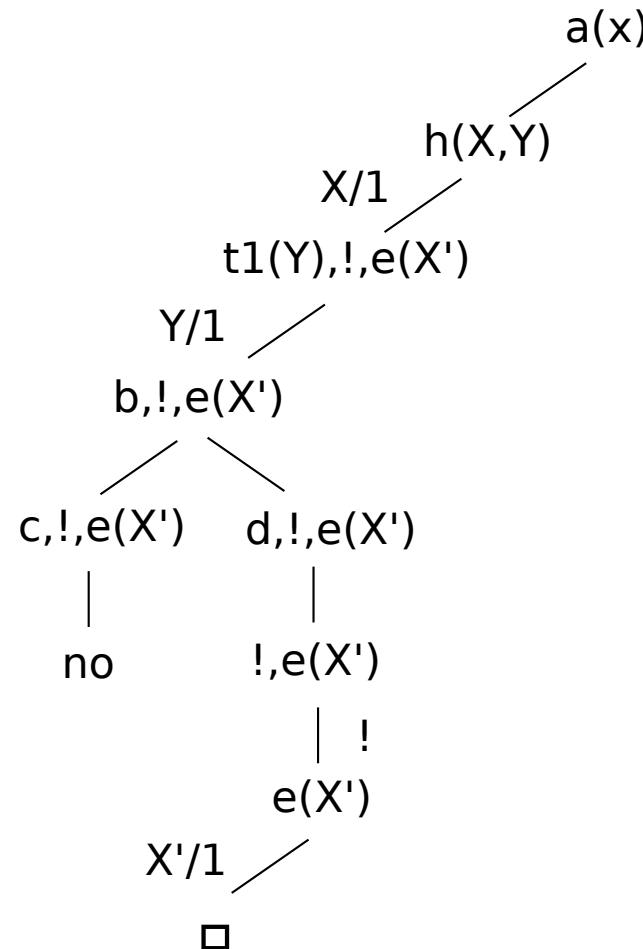
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2) .



# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

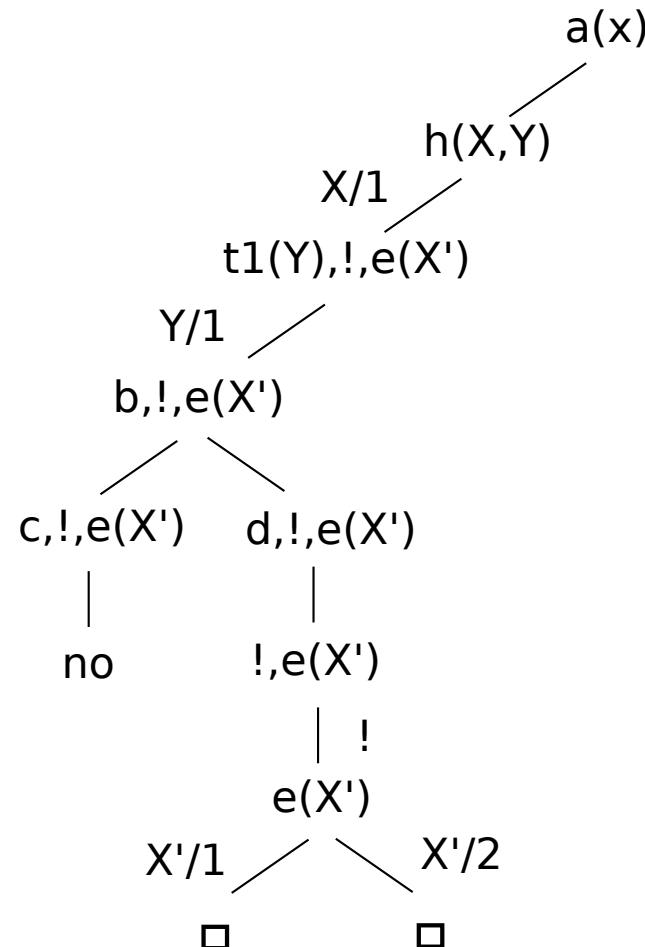
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2) .



# Řez: návrat na rodiče

```
?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).
(2) a(X) :- d.

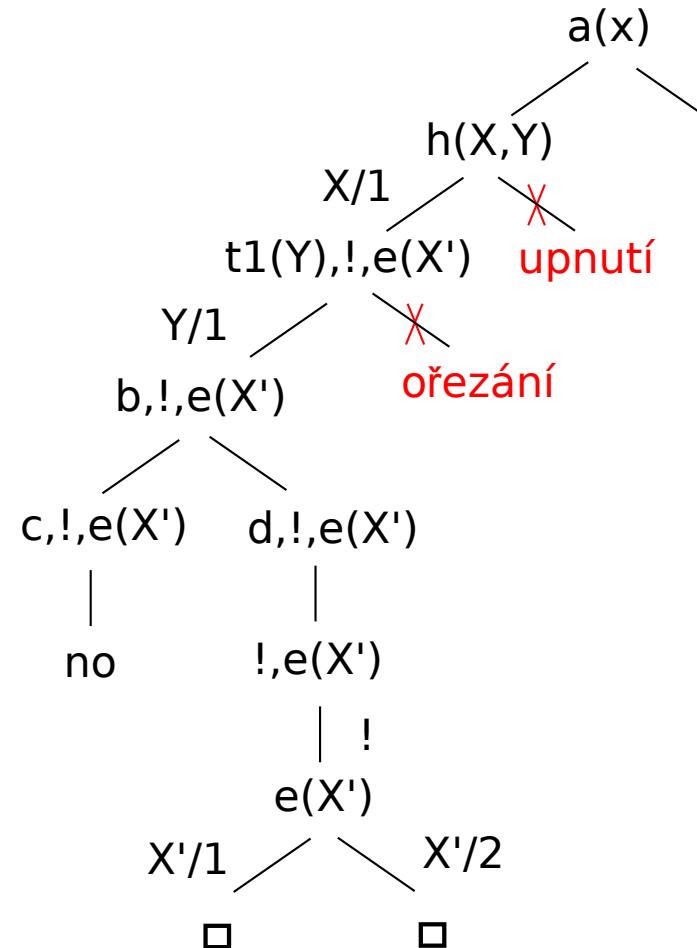
(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).
(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.
(6) t1(2) :- c.

(7) b :- c.
(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .
(11) e(2).
```



- Po zpracování klauzule s řezem se vracím až na rodiče této klauzule, tj. a(X)

# Řez: návrat na rodiče

```
?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).
(2) a(X) :- d.

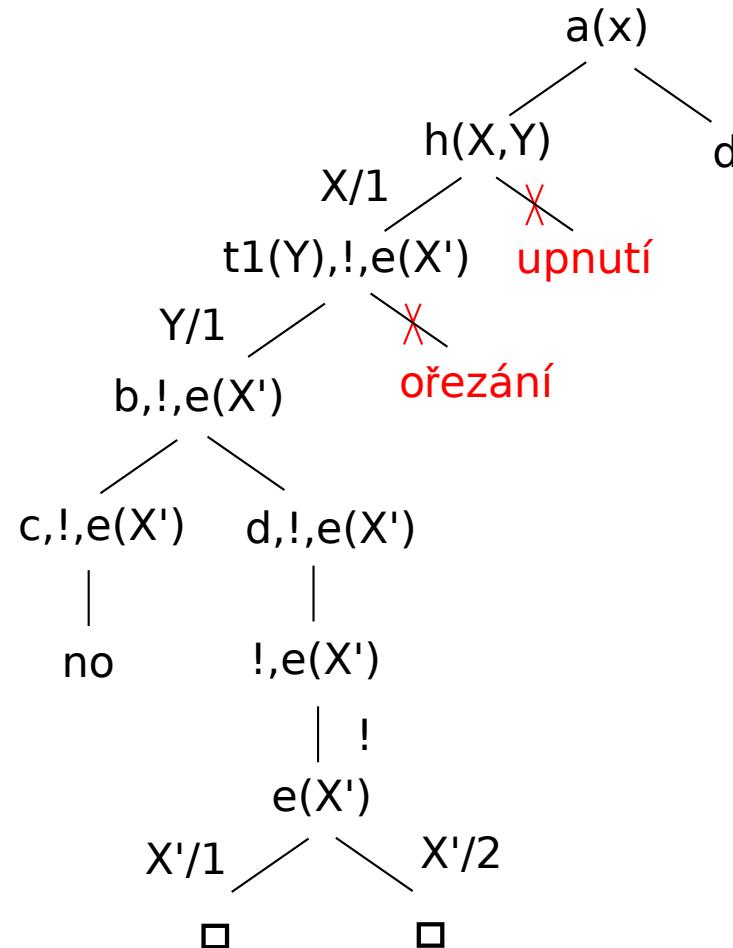
(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).
(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.
(6) t1(2) :- c.

(7) b :- c.
(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .
(11) e(2).
```



- Po zpracování klauzule s řezem se vracím až na rodiče této klauzule, tj. a(X)

# Řez: návrat na rodiče

?- a(X).

(1) a(X) :- h(X,Y).

(2) a(X) :- d.

(3) h(1,Y) :- t1(Y), !, e(X).

(4) h(2,Y) :- a.

(5) t1(1) :- b.

(6) t1(2) :- c.

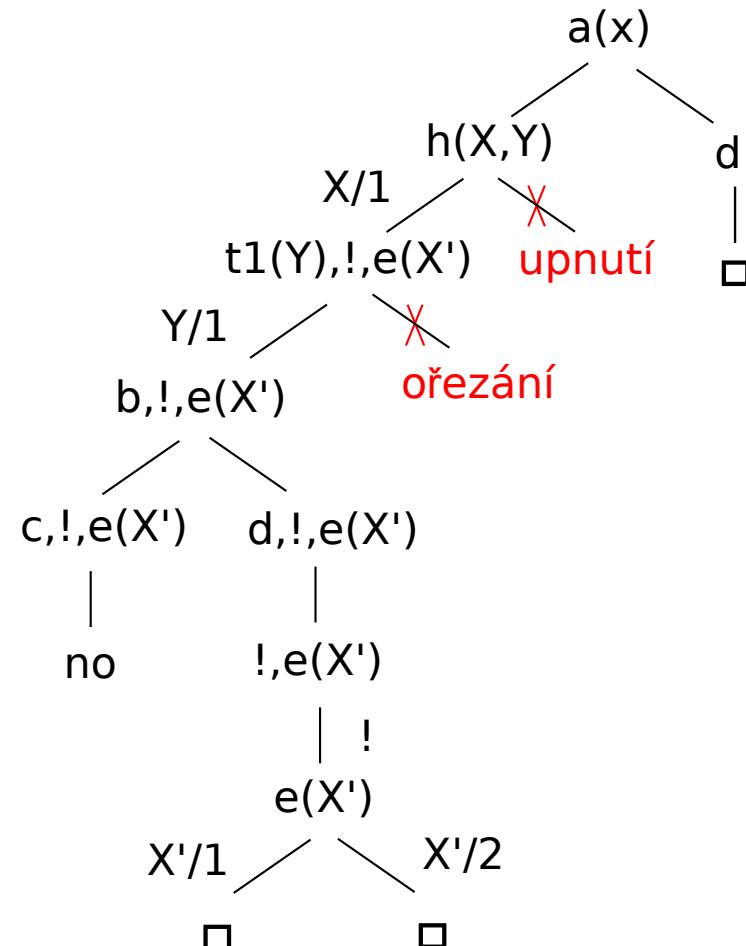
(7) b :- c.

(8) b :- d.

(9) d.

(10) e(1) .

(11) e(2).



- Po zpracování klauzule s řezem se vracím až na rodiče této klauzule, tj. a(X)

# Řez: příklad

```
c(X) :- p(X).
```

```
c(X) :- v(X).
```

```
p(1). p(2). v(2).
```

```
?- c(2).
```

# Řez: příklad

```
c(X) :- p(X).
```

```
c(X) :- v(X).
```

```
p(1). p(2). v(2).
```

```
?- c(2).
```

```
true ? ; %p(2)
```

```
true ? ; %v(2)
```

```
no
```

```
?- c(X).
```

# Řez: příklad

```
c(X) :- p(X).
```

```
c(X) :- v(X).
```

```
p(1). p(2). v(2).
```

```
?- c(2).
```

```
true ? ; %p(2)
```

```
true ? ; %v(2)
```

```
no
```

```
?- c(X).
```

```
X = 1 ? ; %p(1)
```

```
X = 2 ? ; %p(2)
```

```
X = 2 ? ; %v(2)
```

```
no
```

# Řez: příklad

```
c(X) :- p(X).
```

```
c(X) :- v(X).
```

```
c1(X) :- p(X), !.
```

```
c1(X) :- v(X).
```

```
p(1). p(2). v(2).
```

```
?- c(2).
```

```
true ? ; %p(2)
```

```
true ? ; %v(2)
```

```
no
```

```
?- c(X).
```

```
X = 1 ? ; %p(1)
```

```
X = 2 ? ; %p(2)
```

```
X = 2 ? ; %v(2)
```

```
no
```

# Řez: příklad

c(X) :- p(X).

c(X) :- v(X).

c1(X) :- p(X), !.

c1(X) :- v(X).

p(1). p(2). v(2).

?- c(2).

true ? ; %p(2)

true ? ; %v(2)

no

?- c1(2).

true ? ; %p(2)

no

?- c(X).

X = 1 ? ; %p(1)

X = 2 ? ; %p(2)

X = 2 ? ; %v(2)

no

?- c1(X).

# Řez: příklad

c(X) :- p(X).

c(X) :- v(X).

c1(X) :- p(X), !.

c1(X) :- v(X).

p(1). p(2). v(2).

?- c(2).

true ? ; %p(2)

true ? ; %v(2)

no

?- c1(2).

true ? ; %p(2)

no

?- c(X).

X = 1 ? ; %p(1)

X = 2 ? ; %p(2)

X = 2 ? ; %v(2)

no

?- c1(X).

X = 1 ? ; %p(1)

no

# Řez: cvičení

1. Porovnejte chování uvedených programů pro zadané dotazy.

`a(X,X) :- b(X).`

`a(X,Y) :- Y is X+1.`

`b(X) :- X > 10.`

`a(X,X) :- b(X), !.`

`a(X,Y) :- Y is X+1.`

`b(X) :- X > 10.`

`a(X,X) :- b(X), c.`

`a(X,Y) :- Y is X+1.`

`b(X) :- X > 10.`

`c :- !.`

`?- a(X,Y).`

`?- a(1,Y).`

`?- a(11,Y).`

2. Napište predikát pro výpočet maxima `max( X, Y, Max )`

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

- $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(X,-1) :- X < 0.$

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(X,-1) :- X < 0.$

bez řezu zkouším pro nezáporná čísla 2. klauzuli

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$     $f(X,-1) :- X < 0.$

bez řezu zkouším pro nezáporná čísla 2. klauzuli

- **Modrý řez:** odstraní redundantní řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$     $f(0,1).$     $f(X,-1) :- X < 0.$

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(X,-1) :- X < 0.$

bez řezu zkouším pro nezáporná čísla 2. klauzuli

- **Modrý řez:** odstraní redundantní řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(0,1).$      $f(X,-1) :- X < 0.$                 bez řezu vrací  $f(0,1)$  2x

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(X,-1) :- X < 0.$

bez řezu zkouším pro nezáporná čísla 2. klauzuli

- **Modrý řez:** odstraní redundantní řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(0,1).$      $f(X,-1) :- X < 0.$                 bez řezu vrací  $f(0,1)$  2x

- **Červený řez:** odstraní úspěšná řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(_X,-1).$

# Typy řezu

- Zlepšení efektivity programu: určíme, které alternativy nemá smysl zkoušet

Poznámka: na vstupu pro X očekávám číslo

- **Zelený řez:** odstraní pouze neúspěšná odvození

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(X,-1) :- X < 0.$

bez řezu zkouším pro nezáporná čísla 2. klauzuli

- **Modrý řez:** odstraní redundantní řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(0,1).$      $f(X,-1) :- X < 0.$                 bez řezu vrací  $f(0,1)$  2x

- **Červený řez:** odstraní úspěšná řešení

●  $f(X,1) :- X \geq 0, !.$      $f(_X,-1).$         bez řezu uspěje 2. klauzule pro nezáporná čísla

# Negace jako neúspěch

- Speciální cíl pro nepravdu (neúspěch) fail a pravdu true
- X a Y nejsou unifikovatelné: different(X, Y)
- ```
different( X, Y ) :- X = Y, !, fail.  
different( _X, _Y ).
```
- X je muž: muz(X)

```
muz( X ) :- zena( X ), !, fail.  
muz( _X ).
```

Negace jako neúspěch: operátor \+

- ```
different(X,Y) :- X = Y, !, fail. muz(X) :- zena(X), !, fail.
different(_X,_Y). muz(_X).
```
- Unární operátor \+ P
  - jestliže P uspěje, potom \+ P neuspěje  
`\+(P) :- P, !, fail.`
  - v opačném případě \+ P uspěje  
`\+(_).`

# Negace jako neúspěch: operátor \+

- ```
different(X,Y) :- X = Y, !, fail.  
different(_X,_Y).
```



```
muz(X) :- zena(X), !, fail.  
muz(_X).
```
- Unární operátor \+ P
 - jestliže P uspěje, potom \+ P neuspěje
 $\text{\+(P)} :- P, !, \text{fail}.$
 - v opačném případě \+ P uspěje
 $\text{\+(_)}.$
- ```
different(X, Y) :- \+ X=Y.
```
- ```
muz( X ) :- \+ zena( X ).
```
- Pozor: takto definovaná negace \+P vyžaduje **konečné odvození** P

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)
```

```
\+(_). % (II)
```

```
dobre( citroen ). % (1)
```

```
dobre( bmw ). % (2)
```

```
drahe( bmw ). % (3)
```

```
rozumne( Auto ) :- % (4)
```

```
\+ drahe( Auto ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)
```

```
\+(_). % (II)
```

```
dobre( citroen ). % (1)
```

```
dobre( bmw ). % (2)
```

```
drahe( bmw ). % (3)
```

```
rozumne( Auto ) :- % (4)
```

```
  \+ drahe( Auto ).
```

```
?- dobre( X ), rozumne( X ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)                      dobre(X),rozumne(X)
\+(_).          % (II)

dobre( citroen ).      % (1)
dobre( bmw ).          % (2)

drahe( bmw ).          % (3)

rozumne( Auto ) :-      % (4)
  \+ drahe( Auto ).

?- dobre( X ), rozumne( X ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)                               dobre(X),rozumne(X)
\+(_).          % (II)

dobre( citroen ).      % (1)           | dle (1), X/citroen
dobre( bmw ).          % (2)           rozumne(citroen)
drahe( bmw ).          % (3)

rozumne( Auto ) :-      % (4)

\+ drahe( Auto ).

?- dobre( X ), rozumne( X ).
```

Negace a proměnné

\+(P) :- P, !, fail. % (I)	dobre(X),rozumne(X)
\+(_). % (II)	
dobre(citroen). % (1)	dle (1), X/citroen
dobre(bmw). % (2)	rozumne(citroen)
drahe(bmw). % (3)	dle (4)
rozumne(Auto) :- \+ drahe(Auto).	\+ drahe(citroen)
?- dobre(X), rozumne(X).	

Negace a proměnné

\+(P) :- P, !, fail. % (I)	dobre(X),rozumne(X)
\+(_). % (II)	
dobre(citroen). % (1)	dle (1), X/citroen
dobre(bmw). % (2)	rozumne(citroen)
drahe(bmw). % (3)	dle (4)
rozumne(Auto) :- \+ drahe(Auto).	\+ drahe(citroen)
?- dobre(X), rozumne(X).	dle (I) drahe(citroen),!, fail

Negace a proměnné

\+(P) :- P, !, fail. % (I)	dobre(X),rozumne(X)
\+(_). % (II)	
dobre(citroen). % (1)	dle (1), X/citroen
dobre(bmw). % (2)	rozumne(citroen)
drahe(bmw). % (3)	dle (4)
rozumne(Auto) :- \+ drahe(Auto).	\+ drahe(citroen)
?- dobre(X), rozumne(X).	dle (I) drahe(citroen),!, fail no

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\+(_). % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ). % (2)  
drahe( bmw ). % (3)  
rozumne( Auto ) :-  
  \+ drahe( Auto ).  
  
?- dobre( X ), rozumne( X ).
```

dobre(X),rozumne(X)

| dle (1), X/citroen

rozumne(citroen)

| dle (4)

\+ drahe(citroen)

| dle (I)

dle (II)

drahe(citroen),!, fail

□

yes

no

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)
```

```
\+(_). % (II)
```

```
dobre( citroen ). % (1)
```

```
dobre( bmw ). % (2)
```

```
drahe( bmw ). % (3)
```

```
rozumne( Auto ) :- % (4)
```

```
\+ drahe( Auto ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)
```

```
\+(_). % (II)
```

```
dobre( citroen ). % (1)
```

```
dobre( bmw ). % (2)
```

```
drahe( bmw ). % (3)
```

```
rozumne( Auto ) :- % (4)
```

```
  \+ drahe( Auto ).
```

```
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)
\+(_).               % (II)

dobre( citroen ).      % (1)
dobre( bmw ).          % (2)
drahe( bmw ).          % (3)
rozumne( Auto ) :-      % (4)
  \+ drahe( Auto ).

?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

rozumne(X), dobre(X)

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\+(_). % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ). % (2)  
  
drahe( bmw ). % (3)  
  
rozumne( Auto ) :- % (4)  
    \+ drahe( Auto ).
```

rozumne(X), dobre(X)
| dle (4)

```
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\+(_). % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ). % (2)  
drahe( bmw ). % (3)  
rozumne( Auto ) :- % (4)  
    \+ drahe( Auto ).  
  
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

rozumne(X), dobre(X)

|
dle (4)

\+ drahe(X), dobre(X)

|
dle (I)

drahe(X),!,fail,dobre(X)

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\+(_). % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ). % (2)  
drahe( bmw ). % (3)  
rozumne( Auto ) :-  
    \+ drahe( Auto ).  
  
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

```
rozumne(X), dobre(X)  
| dle (4)  
  
\+ drahe(X), dobre(X)  
| dle (I)  
drahe(X),!,fail,dobre(X)  
| dle (3), X/bmw  
!, fail, dobre(bmw)
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\_(_). % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ). % (2)  
drahe( bmw ). % (3)  
rozumne( Auto ) :-  
    \+ drahe( Auto ).  
  
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

```
rozumne(X), dobre(X)  
| dle (4)  
  
\+ drahe(X), dobre(X)  
| dle (I)  
drahe(X),!,fail,dobre(X)  
| dle (3), X/bmw  
!, fail, dobre(bmw)  
  
fail,dobre(bmw)
```

Negace a proměnné

```
\+(P) :- P, !, fail. % (I)  
\_(_) . % (II)  
  
dobre( citroen ). % (1)  
dobre( bmw ) . % (2)  
drahe( bmw ) . % (3)  
rozumne( Auto ) :-  
    \+ drahe( Auto ) .  
  
?- rozumne( X ), dobre( X ).
```

```
rozumne(X), dobre(X)  
| dle (4)  
  
\+ drahe(X), dobre(X)  
| dle (I)  
drahe(X),!,fail,dobre(X)  
| dle (3), X/bmw  
!, fail, dobre(bmw)  
  
fail,dobre(bmw)  
no
```

Bezpečný cíl

- ?- \+ drahe(citroen). yes
- ?- \+ drahe(X). no
- ?- rozumne(citroen). yes
- ?- rozumne(X). no
- \+ P je bezpečný: proměnné P jsou v okamžiku volání P instanciovány
 - negaci používáme pouze pro bezpečný cíl P

Chování negace

- ?- \+ drahe(citroen). yes
- ?- \+ drahe(X). no
- Negace jako neúspěch používá **předpoklad uzavřeného světa**
pravdivé je pouze to, co je dokazatelné
- ?- \+ drahe(X). \+ drahe(X) :- drahe(X),!,fail. \+ drahe(X).
z definice \+ plyne: není dokazatelné, že existuje X takové, že drahe(X) platí
tj. **pro všechna X platí \+ drahe(X)**

Chování negace

- ?- \+ drahe(citroen). yes
- ?- \+ drahe(X). no
- Negace jako neúspěch používá **předpoklad uzavřeného světa**
pravdivé je pouze to, co je dokazatelné
- ?- \+ drahe(X). \+ drahe(X) :- drahe(X),!,fail. \+ drahe(X).
z definice \+ plyne: není dokazatelné, že existuje X takové, že drahe(X) platí
tj. **pro všechna X platí \+ drahe(X)**
- ?- drahe(X).
PTÁME SE: existuje X takové, že drahe(X) platí?
- ALE: pro cíle s negací neplatí **existuje X takové, že \+ drahe(X)**

Chování negace

- ?- \+ drahe(citroen). yes
- ?- \+ drahe(X). no
- Negace jako neúspěch používá **předpoklad uzavřeného světa**
pravdivé je pouze to, co je dokazatelné
- ?- \+ drahe(X). \+ drahe(X) :- drahe(X),!,fail. \+ drahe(X).
z definice \+ plyne: není dokazatelné, že existuje X takové, že drahe(X) platí
tj. **pro všechna X platí \+ drahe(X)**
- ?- drahe(X).
PTÁME SE: existuje X takové, že drahe(X) platí?
- ALE: pro cíle s negací neplatí **existuje X takové, že \+ drahe(X)**
⇒ **negace jako neúspěch není ekvivalentní negaci v matematické logice**

Predikáty na řízení běhu programu I.

- **řez „!“**
 - **fail**: cíl, který vždy neuspěje **true**: cíl, který vždy uspěje
 - **\+ P**: negace jako neúspěch
- `\+ P :- P, !, fail; true.`

Predikáty na řízení běhu programu I.

- **řez „!“**

- **fail**: cíl, který vždy neuspěje **true**: cíl, který vždy uspěje

- **\+ P**: negace jako neúspěch

`\+ P :- P, !, fail; true.`

- **once(P)**: vrátí pouze jedno řešení cíle P

`once(P) :- P, !.`

Predikáty na řízení běhu programu I.

- **řez „!“**

- **fail**: cíl, který vždy neuspěje **true**: cíl, který vždy uspěje

- **\+ P**: negace jako neúspěch

`\+ P :- P, !, fail; true.`

- **once(P)**: vrátí pouze jedno řešení cíle P

`once(P) :- P, !.`

- Vyjádření **podmínky**: $P \rightarrow Q ; R$

- jestliže platí P tak Q $(P \rightarrow Q ; R) :- P, !, Q.$

- v opačném případě R $(P \rightarrow Q ; R) :- R.$

- příklad: $\min(X,Y,Z) :- X <= Y \rightarrow Z = X ; Z = Y.$

Predikáty na řízení běhu programu I.

- řez „!”

- `fail`: cíl, který vždy neuspěje `true`: cíl, který vždy uspěje

- `\+ P`: negace jako neúspěch

`\+ P :- P, !, fail; true.`

- `once(P)`: vrátí pouze jedno řešení cíle P

`once(P) :- P, !.`

- Vyjádření podmínky: $P \rightarrow Q ; R$

- jestliže platí P tak Q $(P \rightarrow Q ; R) :- P, !, Q.$

- v opačném případě R $(P \rightarrow Q ; R) :- R.$

- příklad: $\min(X,Y,Z) :- X <= Y \rightarrow Z = X ; Z = Y.$

- $P \rightarrow Q$

Predikáty na řízení běhu programu I.

- **řez „!“**

- **fail**: cíl, který vždy neuspěje **true**: cíl, který vždy uspěje

- **\+ P**: negace jako neúspěch

`\+ P :- P, !, fail; true.`

- **once(P)**: vrátí pouze jedno řešení cíle P

`once(P) :- P, !.`

- Vyjádření **podmínky**: $P \rightarrow Q ; R$

- jestliže platí P tak Q $(P \rightarrow Q ; R) :- P, !, Q.$

- v opačném případě R $(P \rightarrow Q ; R) :- R.$

- příklad: $\min(X,Y,Z) :- X <= Y \rightarrow Z = X ; Z = Y.$

- $P \rightarrow Q$

- odpovídá: $(P \rightarrow Q; \text{fail})$

- příklad: $\text{zaporne}(X) :- \text{number}(X) \rightarrow X < 0.$

Predikáty na řízení běhu programu II.

- `call(P)`: zavolá cíl P a uspěje, pokud uspěje P
- nekonečná posloupnost backtrackovacích voleb: `repeat`

`repeat.`

`repeat :- repeat.`

Predikáty na řízení běhu programu II.

- `call(P)`: zavolá cíl P a uspěje, pokud uspěje P
- nekonečná posloupnost backtrackovacích voleb: `repeat`

`repeat.`

`repeat :- repeat.`

klasické použití: **generuj akci X, proved' ji a otestuj, zda neskončit**

`Hlava :- ...`

```
    uloz_stav( StaryStav ),
    repeat,
        generuj( X ),           % deterministické: generuj, provadej, testuj
        provadej( X ),
        testuj( X ),
    !,
    obnov_stav( StaryStav ),
    ...
```