Laborator 5

## Laborator - Calcul propozițional

#### TODO

- Operatori în Prolog.
- Exerciţii
  - definirea limbajului calculului propoziţional clasic
  - prelucrarea formulelor

În acest laborator veți scrie un predicat care verifică dacă o formulă este tautologie, generând toate evaluările.

În laboratorul viitor veti implementa un SAT-solver bazat pe rezoluție.

- ☐ Ați întâlnit până acum mai mulți operatori în Prolog: +, \*, is, ...
- ☐ Fiecare operator are o precedență și o regulă pentru asociativitate.

#### Exemplu

```
?- X is 2+3+4.

X = 9.

true

?- 2+3+4=2+(3+4).

false.

?- 2+3+4=(2+3)+4.

true.
```

□ Putem afla informații despre un operator folosind predicatul current\_op

## Exemplu

```
?- current_op(Precedence, Associativity, is).
Precedence = 700,
Associativity = xfx.

?-current_op(Precedence, Associativity, +).
Precedence = 200,
Associativity = fy
Precedence = 500,
Associativity = yfx.
```

- Observăm că operațiile cu precedență mai mică se efectuează primele.
- ☐ Ce înseamnă xfx și fy?

□ Asociativitatea operatorilor este desemnată prin:

```
xf, yf, xfx, xfy, yfx, fy or fx
```

- f este functorul
- y este un termen cu precedența mai mică sau egală cu a functorului
- 🔲 x este un termen cu precedența strict mai mică decât a functorului

## Exemplu

Operatorul – binar are precedenta 500 și asociativitatea yfy. Verficați aceasta folosind current\_op și înțelegeți exemplele de mai jos.

```
?- current_op(500, yfx, -).

true.

?- 10-5-2 = 10-(5-2).

false.

?- 10-5-2 = (10-5)-2.

true.
```

Pattern	Associativity		Examples
yfx	infix	left-associative	+, -, *
xfy	infix	right-associative	, (for subgoals)
xfx	infix	non-associative	=, is, < (i.e., no nesting)
yfy	makes no sense, structuring would be impossible		
fy	prefix	associative	- (i.e., 5 allowed)
fx	prefix	non-associative	:- (i.e., :- :- goal not allowed)
yf	postfix	associative	
xf	postfix	non-associative	

sursa tabelului

☐ În Prolog putem defini operatori noi astfel

```
:- op(Precedence, Type, Name).
```

Atenție! Definirea unui operator este sintactică, nu spune nimic despre semnificația sa, care trebuie definită separat.

## Exemplu

```
:- op(500, xf, is_dead).
kill(marsellus,zed).
is_dead(X) :- kill(_,X).
```

Citiți mai multe despre operatori:

SWI-Prolog Learn Prolog Now!

# Exerciti

# Exercițiul 1: definiți limbajul logicii propoziționale clasice în Prolog.

```
Începeţi prin a defini:
    variabilele: is_var(a). is_var(b).
    operatorii: nu, si, sau, imp
    :- op(620, xfy, si).
    :- op(610, fy, nu).

Exemplu:
?- X = a si nu b.
X = a si nu b.
```

Exercițiul 2: scrieți un predicat care să întoarcă true dacă argumentul este o formulă corectă.

#### Exemplu:

```
?- formula(nu nu a si b sau c). true.
```

**Atenție!** dacă formula nu este sintactic corectă se poate primi răspunsul false sau mesaj de eroare:

```
?- formula(a si sau).
false.
?- formula(a si sau a).
ERROR: Syntax error: Operator expected
```

Exercițiul 2 (cont): scrieți un predicat care să întoarcă true dacă argumentul este o formulă corectă.

```
Pentru a evita mesajele de eroare, putem defini:

test :- catch(read(X), Error, false) , X.

?- test.
|: formula(a imp a).
true.

?- test.
|: formula(a si sau a).
false.
```

### Evaluarea unei formule

- □ Fie  $\varphi$  o formulă în calculul propozițional clasic și  $Var(\varphi)$  mulțimea variabilelor lui  $\varphi$ . Spunem că  $\varphi$  este *tautologie* dacă  $e^+(\varphi) = 1$  oricare ar fi  $e: Var(\varphi) \to \{0,1\}$  o evaluare.
- □ Reamintim că  $e^+$ : Form  $\rightarrow \{0,1\}$  este unica funcție care satisface următoarele proprietăți:
  - $\Box$   $e^+(p) = e(p)$  pentru orice variabila propozițională p,

  - $\Box e^+(\psi_1 \vee \psi_2) = e^+(\psi_1) \vee e^+(\psi_2),$

  - $ightharpoonup e^+(\psi_1 o \psi_2) = e^+(\psi_1) o e^+(\psi_2),$

oricare ar fi  $\psi, \psi_1, \psi_2$  formule.

În continuare vom scrie un program care, dată fiind o formulă:

- □ determina toate evaluarile posibile (tabelul de adevăr asociat),
- ☐ determină dacă formula este tautologie.

# Exercițiul 3: scrieți un predicat find\_vars care determină mulțimea variabilelor unei formule.

#### Exemplu:

```
?- find_vars(a imp (b imp (c sau a)), [], Vars).
Vars = [c, b, a].
```

Indicație: predicatul are trei argumente

cu următoarea semnificație:

- ☐ X este formula,
- □ V este o listă care conține variabilele găsite până în acel moment,
- ☐ Vfin este lista care se obține adăugând la V variabilele lui X.

Atenție! V și Vfin sunt mulțimi.

Exercițiul 4: scrieți un predicat all\_assigns care, pentru un număr natural n dat, construiește lista tuturor listelor de lungime n cu elemente 0 și 1.

#### Exemplu:

```
?- all_assigns(0,LA).

LA =[[]].
?- all_assigns(2,LA).

LA =[[0, 0], [0, 1], [1, 0], [1, 1]].
```

Exercițiul 5: definiți tabelul de adevăr pentru operatorii nu, si, sau, imp.

#### Exemplu:

```
table_nu(0,1). table_nu(1,0).
table_si(0,0,0). table_si(0,1,0). ...
```

Exercițiul 6: scrieți un predicat truth\_value care determină valoarea de adevăr a unei formule pentru o evaluare dată.

Indicație: Predicatul are patru argumente

truth\_value(X, Var, A, Val)

cu următoarea semnificație:

- □ X este formula,
- □ Var este mulțimea variabilelor formulei,
- □ A este o lista de lungime n cu elemente 0 și 1, unde n este numărul de variabile din formulă; atribuirea este definită astfel:
  - variabila din poziția i din Var are valoarea din poziția i din A,
- □ Val este obținută prin evaluarea formulei.

Exercițiul 6 (cont): scrieți un predicat truth\_value care determină valoarea de adevăr a unei formule pentru o evaluare dată.

#### Exemplu:

```
?- truth_value(a imp (b sau nu c), [a,b,c],[1,0,1],Val).
Val = 0
```

În exemplul de mai sus:

- $\square$  formula este  $\varphi = a \rightarrow (b \lor \neg c)$
- $\square$  evaluarea este: e(a) = 1, e(b) = 0, e(c) = 1
- $\square$  valoarea formulei este  $e^+(arphi)=1 o (0ee 
  eg 1)=0$

Exercițiul 7: scrieți un predicat all\_values care determină valorile de adevăr ale unei formule pentru o listă de evaluări. Acest predicat generalizează predicatul truth\_value definit anterior.

Indicație: Predicatul are patru argumente				
all_values(X, Var, LA, LVal)				
cu următoarea semnificație:				
☐ X este formula,				
□ Var este mulțimea variabilelor formulei,				
□ LA este o lista de liste de lungime n cu elemente 0 și 1, unde n este numărul de variabile din formulă; fiecare listă definește o atribuire ca în exercițiul precedent,				
□ LVal este lista evaluărilor.				

Exercițiul 7 (cont): scrieți un predicat all\_values care determină valoarile de adevăr a ale unei formule pentru o listă de evaluari. Acest predicat generalizează predicatul truth\_value definit anterior.

#### Exemplu:

```
?- all_values(a imp b, [a,b], [[0,1],[1,1]], LVal).
LVal = [1, 1]
```

În exemplul de mai sus:

- $\Box$  formula este  $\varphi = a \rightarrow b$
- evaluarile sunt definite astfel:
  - [0,1] defineste evaluarea  $e_1(a) = 0$ ,  $e_1(b) = 1$
  - [1,1] definește evaluarea  $e_2(a)=1$ ,  $e_2(b)=1$
- $\square$  LVal=[  $e_1^+(\varphi), e_2^+(\varphi)$ ]=[1,1]

true

```
Exercițiul 8: scrieți predicatele:
   □ values_all_assigns(X,LVal) care, pentru o formulă
   X determină lista tuturor evaluărilor.
   ☐ is_taut(X) care scrie 'este tautologie' dacă X este
   tautologie și 'nu este tautologie' în caz contrar.
Exemplu:
?- values_all_assigns(a imp b, LVal).
Lval = [1, 0, 1, 1]
?- is_taut(a imp b).
nu este tautologie
true
?- values_all_assigns(a imp a, LVal).
Lval = \lceil 1, 1 \rceil
?- is_taut(a imp a).
este tautologie
```