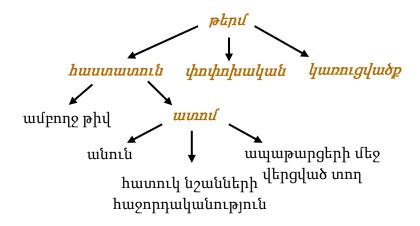
## 2. Շարահյուսություն

Prolog ծրագրերը կառուցվում են թերմերից։ *Թերմը* սահմանվում է հետևյալ կերպ.



Նկ. 2.1

# 2.1. Հաստատուններ, փոփոխականներ, կառուցվածքներ

## 2.1.1. Հաստատուններ

Գոյություն ունեն երկու տեսակի հաստատուններ՝ *ամբողջ թվեր* և *ատոմներ*։

Prolog լեզվում *ամբողջ թվեր են* համարվում տասական համակարգում ներկայացված և մեքենայական բառով սահմանափակված ամբողջ թվերը, որոնց նկատմամբ կիրառվում են թվաբանական և համեմատության հիմնական գործողությունները։ Դրա հետ մեկտեղ Prolog-ը հնարավորություն է տալիս մոդելավորելու աշխատանքը մեքենայական բառով չսահմանափակված ամբողջ թվերի հետ թվաբանական և համեմատության գործողությունները իրականացնող ծրագրերի ստեղծման միջոցով։

## Ատոմներ են՝

• տառերից, թվանշաններից և ընդգծման նշանից կառուցված, փոքրատառով սկսվող հաջորդականությունները։ Օրինակ՝

#### alpha, aLIST01, a\_LIST\_01:

Հատուկ նշաններից կառուցված հաջորդականությունները։ Օրինակ՝

Ապաթարցերի մեջ վերցված կամայական նշանների հաջորդականությունները։
 Օրինակ՝

## 2.1.2. Փոփոխականներ

*Փոփոխականը* տառերից, թվանշաններից և ընդգծման նշանից կառուցված, մեծատառով կամ ընդգծման նշանով սկսվող հաջորդականություն է։ Օրինակ՝

#### Alpha, WWW, a PLUS b:

Միայն ընդգծման նշանից բաղկացած փոփոխականը կոչվում է *անանուն* փոփոխական։ Ի տարբերություն սովորական փոփոխականի՝ անանուն փոփոխականի արժեքը չի կոնկրետանում։ Օրինակ, եթե անհրաժեշտ է պարզել՝ հավանում է արդյոք որևէ մեկը **john**-ին, բավարար է գրել.

#### ?- likes(\_, john).

Համակարգը այս հարցմանը կտա yes կամ no պատասխան։ Ի տարբերություն դրան, եթե հարցումը ձևակերպվի

#### ?- likes(X, john).

տեսքով, ապա համակարգը հաջորդաբար կարտահանի  $\mathbf{X}$ -ի բոլոր հնարավոր արժեքները։

Եթե անանուն փոփոխականը հարցման մեջ հանդիպում է մեկ անգամից ավելի, ապա յուրաքանչյուր հանդիպում դիտարկվում է որպես առանձին փոփոխական։ Օրինակ՝

#### ?- likes(\_, john), likes(\_, mary).

հարցման պատասխանը կլինի **yes** այն և միայն այն դեպքում, երբ կա երկու օբյեկտ, որոնցից մեկը հավանում է **john**-ին, իսկ մյուսը՝ **mary**-ին։ Ի տարբերություն դրան, եթե հարցումը ձնակերպվի հետևյալ տեսքով՝

#### ?- likes(X, john), likes(X, mary).

ապա պատասխանում կարտաբերվեն բոլոր այն օբյեկտները, որոնք միաժամանակ հավանում են և՛ **john**-ին, և՛ **mary**-ին։

## 2.1.3. Կառուցվածքներ

Կառուցվածքը առանձին բաղադրիչներից բաղկացած միասնական և անվանակոչված օբյեկտ է։ Բաղադրիչների դերում կարող են հանդես գալ հաստատուններ, փոփոխականներ և այլ կառուցվածքներ։ Կառուցվածքը հնարավորություն է տալիս հստակեցնելու օբյեկտի իմաստը` խմբավորելով տվյալները այս կամ այն եղանակով։

Օրինակ՝

#### has(john, programming\_in\_prolog).

փաստից պարզ չէ, թե **john**-ի ունեցած օբյեկտը գիրք է, այլ ոչ թե, օրինակ, ամսագիր։ Ներմուծելով **book** անունով կառուցվածք, որն ունի գրքի հեղինակին և վերնագիրը նշող բաղադրիչներ, այս փաստը կարող ենք ներկայացնել ավելի հասկանալի տեսքով.

#### $has (john, book (clocks in\_melish, programming\_in\_prolog)).$

book կառուցվածքի բաղադրիչների իմաստն ավելի թափանցիկ դարձնելու համար կարող ենք գրել.

#### has(john, book(author(clocksin\_melish), title(programming\_in\_prolog)).

Փոփոխականներ պարունակող կառուցվածքները կարող են հանդիպել հարցումներում։ Օրինակ՝

- ?-has(john, book( author(clocksin\_melish), X)).
- ?-has(john, book( author(clocksin\_melish), \_)).
- ?-has(X, book( author(clocksin\_melish), Y)).

Ընդհանուր դեպքում կառուցվածքը սահմանվում է հետևյալ կերպ.

#### ֆունկտոր (բաղադրիչների ցուցակ),

որտեղ **ֆունկտոր**-ը *ատոմ է*, իսկ **բաղադրիչները**` կամայական *թերմեր*։ Բաղադրիչների քանակը կոչվում է կառուցվածքի տեղայնություն (*arity*)։ Ատոմը դիտարկվում է որպես **0** տեղանի կառուցվածք։

Նշենք, որ փաստը շարահյուսորեն կառուցվածք է, իսկ կանոնն ու հարցումը՝ հատուկ նշաններից և կառուցվածքներից բաղկացած հաջորդականություններ։

## 2.2. Թվաբանություն

## 2.2.1. Օպերատորներ

Prolog լեզվում *թվաբանական արտահայտությունը* սահմանվում է որպես *թիվ, փոփոխական* կամ այնպիսի *կառուցվածք*, որի ֆունկտորը գործողության նշան է, իսկ բաղադրիչները՝ թվաբանական արտահայտություններ։ Միջածանցային ձևով գրառված թվաբանական արտահայտությունը կոչվում է *օպերատորային գրառում*։ Օրինակ՝  $\mathbf{X} + \mathbf{Y} * \mathbf{Z}$  օպերատորային գրառմանը համապատասխանում է  $+(\mathbf{X}, *(\mathbf{Y}, \mathbf{Z}))$  թվաբանական արտահայտությունը։ Օպերատորային գրառման հիման վրա կառուցվածքը միարժեքորեն վերականգնելու համար անհրաժեշտ է օգտագործել գործողությունների հետևյալ բնութագրիչները.

• ներկայացում (նախածանցային, վերջածանցային կամ միջածանցային),

- առաջնայնություն,
- ասոցիատիվություն (ձախ կամ աջ)։

Այսպես, օրինակ,  $\mathbf{a} + \mathbf{b} / \mathbf{c}$  օպերատորային գրառումը վերծանվում է որպես  $+(\mathbf{a} / (\mathbf{b} , \mathbf{c}))$  թվաբանական արտահայտություն՝ գումարման համեմատ բաժանման գործողության ավելի բարձր առաջնայնությունից ելնելով։ Իսկ 8/2/2 օպերատորային գրառումը՝ որպես /(/(8,2),2) թվաբանական արտահայտություն՝ բաժանման գործողության ձախ ասոցիատիվությունից ելնելով։

Թվաբանական արտահայտության (օպերատորային գրառման) արժեքը հաշվվում է միայն այն դեպքում, երբ այն հանդիպում է **is** նախասահմանված բինար պրեդիկատի երկրորդ արգումենտի տեղում։ Այնպես որ միմյանցից տարբեր են համարվում օպերատորային հետևյալ գրառումները՝ **3+4, 4+3, 7**։

Թվաբանական գործողություններ կատարելու համար **Prolog**-ը տրամադրում է հետևյալ նախասահմանված օպերատորները.

+ գումարում,

- հանում,

\* բազմապատկում

// ամբողջաթիվ բաժանում,

mod մնացորդի որոշում,

/ իրական թվերի բաժանում։

## 2.2.2. Պրեդիկատներ

Ամբողջ թվերի համեմատության համար Prolog-ում սահմանված են հետևյալ պրեդիկատները.

X < Y X-ը փոքր է Y-ից, X > Y X-ը մեծ է Y-ից,

X = < Y X-ը փոքր է կամ հավասար Y-ին,

X >= Y X-ը մեծ է կամ հավասար Y-ին։

շի թույլատրվում այս պրեդիկատները օգտագործել փաստեր կառուցելու համար։ Այսպես, օրինակ, 2>3 փաստը շարահյուսորեն Ճիշտ է գրառված, սակայն Prolog համակարգը թույլ չի տա ավելացնել այն տվյալների բազային՝ տվյալների ամբողջականությունը չխախտելու համար։

Դիտարկենք հետևյալ օրինակը։

Դիցուք governed(X, Y, Z)-ը պնդում է, ըստ որի՝ X անձը ղեկավարել է տվյալ երկիրը՝ սկսած Y թվականից մինչև Z թվականը։ Նշանակենք president(X, Y) պնդումը, ըստ որի՝ X-ը երկրի նախագահ է եղել Y թվականին։ president պրեդիկատը կարող ենք արտահայտել governed պրեդիկատի միջոցով հետևյալ կերպ.

president(X, Y):- governed(X, A, B), 
$$Y \ge A$$
,  $Y = A$ 

Prolog-ում սահմանված է միջածանցային տեսքով գրառվող = նույնականացման օպերատորը, որն ունի հետևյալ իմաստը։ Դիցուք  $\mathbf{X}$ -ը և  $\mathbf{Y}$ -ը կամայական թերմեր են, որոնք կարող են պարունակել նաև չկոնկրետացված փոփոխականներ։  $\mathbf{X} = \mathbf{Y}$  պնդման մշակումը կատարվում է հետևյալ կանոնների համաձայն.

- X = Y պնդումը համարժեք է Y = X պնդմանը,
- եթե X-ը և Y-ը հաստատուններ են կամ հաստատուններով կոնկրետացված փոփոխականներ, ապա X = Y պնդումը բավարարվում է այն և միայն այն դեպքում, երբ X-ին և Y-ին համապատասխանող հաստատունները համընկնում են,
- եթե X-ը չկոնկրետացված փոփոխական է, ապա X = Y պնդումը նույնաբար բավարարվում է, և այն ապացուցելու արդյունքում X-ը նույնանում է Y-ի հետ։ Օրինակ՝

#### ?- X= book(clocksin\_melish, programming\_in\_prolog).

պնդումը բավարարվում է, ինչը հավաստելու արդյունքում **X-**ը կոնկրետանում է՝ ընդունելով **book(clocksin\_melish, programming\_in\_prolog)** արժեքը,

- եթե X-ը և Y-ը կառուցվածքներ կամ կառուցվածքներով կոնկրետացված փոփոխականներ են, ապա X = Y պնդումը բավարարվում է այն և միայն այն դեպքում, երբ.
  - համընկնում են **X**-ին և **Y**-ին համապատասխանող կառուցվածքների ֆունկտորները և արգումենտների քանակները,
  - բավարարվում են համապատասխան արգումենտների հավասարության մասին պնդումները։

Օրինակ՝ հետևյալ պնդումը

$$a(b, C, d(e, F, g(h, i, J))) = a(B, c, d(E, f, g(H, i, j)))$$

բավարարվում է, ինչը հավաստելու արդյունքում **B, C, E, F, H, J** փոփոխականները կոնկրետանում են` համապատասխանաբար ընդունելով **b, c, e, f, h, j** արժեքները։

Prolog լեզվում սահմանվում է նաև '\=' պրեդիկատը, ընդ որում X = Y պնդումը բավարարվում է այն և միայն այն դեպքում, երբ չի բավարարվում X = Y պնդումը։ Հարկ է նշել, որ, ի տարբերություն X = Y պնդմանը,  $X \setminus Y$  պնդումն ապացուցելիս փոփոխականների կոնկրետացում տեղի չի ունենում։

Հաշվումներ իրականացնելու համար Prolog լեզվում օգտագործվում է միջածանցային ձևով գրառվող **is** նախասահմանված բինար պրեդիկատը՝

#### X is Y,

որտեղ  $\mathbf{Y}$ -ը թվաբանական արտահայտություն է։ Պահանջվում է, որ  $\mathbf{X}$  is  $\mathbf{Y}$  պնդումն ապացուցելու պահին  $\mathbf{Y}$ -ի բոլոր փոփոխականները կոնկրետացված լինեն և ընդունեն թվային արժեքներ։

X is Y պնդումն ապացուցվում է հետևյալ եղանակով.

- հաշվվում է Y արտահայտության արժեքը, դիցուք՝ A,
- եթե X-ը չկոնկրետացված փոփոխական է, ապա X is Y պնդումը հավաստի է համարվում, ինչն ապացուցելու արդյունքում X-ը կոնկրետանում է՝ ընդունելով A արժեքը,
- հակառակ դեպքում X is Y պնդումը բավարարվում է այն և միայն այն դեպքում, երբ X-ը A հաստատուն կամ A հաստատունով կոնկրետացված փոփոխական է։

Դիտարկենք հետևյալ օրինակը։

Դիցուք **population**(**X**, **Y**)-ը պնդում է, ըստ որի՝ **X** երկրի բնակչությունը կազմում է **Y** մարդ, իսկ **area**(**X**, **Y**)-ը՝ պնդում, ըստ որի՝ **X** երկրի տարածքը հավասար է **Y** քառակուսի կիլոմետրի։ Նշանակենք **density**(**X**, **Y**) պնդումը, ըստ որի՝ **X** երկրի բնակչության խտությունը կազմում է **Y** մարդ մեկ քառակուսի կիլոմետրի վրա։ **density** պրեդիկատը կարող ենք արտահայտել **population** և **area** պրեդիկատների միջոցով հետևյալ կերպ.

density(X, Y):- population(X, P), area(X, A), Y is P/A.

## Վարժություններ

- 1. Ստորև բերված օբյեկտներից նշել Ճիշտ կազմված լեքսիկական միավորները ու դրանց տեսակը` *ատոմ*, *թիվ*, *փոփոխական* կամ *կառուցվածք*։
  - a) Diana
  - b) diana
  - c) 'Diana'
  - d) \_diana
  - e) 'Diana goes south'
  - f) goes(diana, south)
  - g) 45
  - $h) \qquad 5(X,Y)$
  - i) -(north, west)
  - j) three(Black(Cats)).

2. Տրված է հետևյալ ծրագիրը.

```
f(1, one).

f(s(1), two).

f(s(s(1)), three).

f(s(s(s(X))), N) := f(X, N).
```

Ցույց տալ ստորև բերված հարցումների մշակման ընթացքը.

- a) ?- f(s(1), A).
- b) ?- f(s(s(1)), two).
- c) ?- f(s(s(s(s(s(1)))))), C).
- d) ?- f(D, three).