Специфiкацiя мови програмування Crundras

# Вступ

Представлена тут мова програмування Crundras призначена слугувати піддослідним кроликом для курсу, що має на меті вивчення основ трансляції. Crundras — імперативна мова загального призначення.

## Завдання

Розробити Сі-подiбну мову програмування з оператором (інструкцією) циклу:

for <ід>=<вираз> to <вираз> by <вираз> while (<відношення>)  
<список операторів> rof;

та умовною інструкцією:

if (<відношення>) {<сп. операторів>}

## Обробка

Програма, написана мовою Crundras, подається на вхід транслятора (компілятора або інтерпретатора) для трансформації до цільової форми. Результат трансляції виконується у система часу виконання (run-time system), для чого приймає вхідні дані та надає результат виконання програми. Трансляція передбачає фази лексичного, синтаксичного та семантичного аналізу, а також фазу генерації коду. Фази лексичного та синтаксичного аналізу здійснюються окремими проходами.

## Нотацiя

Для опису мови Crundras використовується розширена форма Бекуса – Наура. Ланцюжки, що починаються з великої літери вважаються нетермiналами (нетермiнальними символами). Термінали — ланцюжки, що починаються з маленької літери, або знаходяться між одинарними, або подвійними лапками. Для

|  |  |
| --- | --- |
| Метасимвол | Значення |
| = | визначається як |
| | | альтернатива |
| [ x ] | 0 або 1 екземпляр x |
| { x } | 0 або бiльше екземплярiв x |
| ( x | y ) | групування: будь -який з x або y |
| Zxy | нетермiнал |
| zxy | термiнал |
| ’1’ | термiнал |
| ”1” | термiнал |

Табл. 1: Прийнята нотація РБНФ

графічного представлення граматики використовуються синтаксичні діаграми Вiрта.

## Алфавіт

Програма може містити текст з використанням таких символів (character) — літер, цифр, спеціальних знаків та ознаки кінця файлу:

Letter = 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f' | 'g' | 'h' | 'i' | 'j' | 'k' | 'l' | 'm' | 'n' | 'o' | 'p' | 'q' | 'r' | 's' | 't' | 'u' | 'v' | 'w' | 'x' | 'y' | 'z'.

Digit = '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'.

SpecSsign = '.' | ',' | ':' | ';' | '(' | ')' | '=' | '+' | '-' | '\*' | '/' | '<' | '>'

| WhiteSpace | EndOfLine.

WhiteSpace = ' ' | '\t'.

EndOfLine = '\n' | '\r' | '\r\n' | '\n\r'.

EndOfFile = '\u0000'.

# Лексика

Лексичний аналіз виконується окремим проходом, отже не залежить від синтаксичного розбору та семантичного аналізу. Лексичний аналізатор розбиває вихідний текст на лексеми. У програмі мовою Crundras можуть використовуватись лексичні елементи, що класифікуються як спеціальні символи, ідентифікатори, беззнакові цілі константи, беззнакові дійсні константи та ключові слова.

## Спецiальнi символи ???

Синтаксис

1. SpecSymbols = ArithOp | RelOp | BracketsOp | AssignOp | Punct

ArithOp = AddOp | MultOp

AddOp = ’+’ | ’-’

MultOp = ’\*’ | ’/’

RelOp = ’==’ | ’<= ’ | ’<’ | ’>’ | ’>=’ | ’!=’

BracketsOp = ’(’ | ’)’

AssignOp = ’=’

Punct = ’.’ | ’,’ | ’:’ | ’;’

Опис

1. До спеціальних символів належать арифметичні оператори, оператори відношень, оператор присвоювання та знаки пунктуації.

Обмеження

1. Набір токенiв див. табл. ??.

### Ідентифікатори

Синтаксис

1. Ident = Letter {Letter | Digit}.

Опис

1. Першим символом ідентифікатора може бути тільки літера, наступні символи, якщо вони є, можуть бути цифрами або літерами. Довжина ідентифікатора не обмежена.

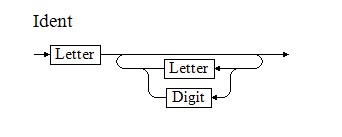
Обмеження

1. Жоден ідентифікатор не може збігатись із ключовим (вбудованим, зарезервованим) словом.

Семантика

1. Елемент, який у фазі лексичного аналізу може бути визначений як ідентифікатор, або як ключове слово, вважається ключовим словом.

Візуальне представлення



1. Синтаксична діаграма

Приклади

1. a, x1, time24, as4me17

## Літерали

Синтаксис

Literal = IntegerLiteral | FloatingLiteral.

IntegerLiteral = Digit {Digit}.

FloatingLiteral = IntegerLiteral '.' [IntegerLiteral] | '.'[IntegerLiteral].

Обмеження

1. Кожен літерал повинен мати тип, а величина літералу повинна знаходитись у діапазоні репрезентативних значень для її типу.

Семантика

1. Кожен літерал має тип, визначений її формою та значенням.

Вiзуальне представлення

TODO

1. Синтаксична дiаграма Константи.

Приклади

1. 12, 234, 1.54, 34.567, 23. , .42

## Ключовi слова

Синтаксис

1. KeyWords = if | for | to | by | while | rof | int | float.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Код | Лексема | Токен | Приклад | Неформальний опис |
| 1 |  | id | a, x1, z12f | iдентифiкатор |
| 2 |  | int\_literal | 123, 0, 521 | цiле без знаку |
| 3 |  | float\_literal | .012, 34.76, 876. | дiйсне без знаку |
| 4 | int | keyword | integer | термiнал int |
| 5 | float | keyword | float | термiнал float |
| 6 | $ | input\_op | $ | термiнал $ |
| 7 | @ | output\_op | @ | термiнал @ |
| 8 | if | keyword | if | термiнал if |
| 9 | for | keyword | for | термiнал for |
| 10 | to | keyword | to | термiнал to |
| 11 | by | keyword | by | термiнал by |
| 12 | while | keyword | while | термiнал while |
| 13 | rof | keyword | rof | термiнал rof |
| 14 | = | assign\_op | = | термiнал = |
| 15 | + | add\_op | + | термiнал + |
| 16 | - | add\_op | - | термiнал - |
| 17 | \* | mult\_op | \* | термiнал \* |
| 18 | / | mult\_op | / | термiнал / |
| 19 | % | mult\_op | % | термiнал % |
| 20 | < | rel\_op | < | термiнал < |
| 21 | > | rel\_op | > | термiнал > |
| 22 | <= | rel\_op | <= | термiнал <= |
| 23 | == | rel\_op | == | термiнал = |
| 24 | >= | rel\_op | >= | термiнал >= |
| 25 | != | rel\_op | != | термiнал != |
| 26 | ( | brackets\_op | ( | термiнал ( |
| 27 | ) | brackets\_op | ) | термiнал ) |
| 28 | { | brackets\_op | { | термiнал { |
| 29 | } | brackets\_op | } | термiнал } |
| 30 | . | punct | . | термiнал . |
| 31 | , | punct | , | термiнал , |
| 32 | ; | punct | ; | термiнал ; |
| 33 |  | white\_space | ,\t |  |
| 34 |  | eol | \n, \r\n |  |
| 35 |  | eof | \u0000 |  |

Табл. 2: Таблиця лексем мови Crundras

## Токени

З потоку символiв вхiдної програми на етапi лексичного аналiзу виокремлюються послiдовностi символiв з певним сукупним значенням, — *токени*. Список токенiв мови Crundras див. у табл. ??.

# Типи

Мова Crundras обробляє значення двох типів: int та float.

1. Цілий тип int може бути представлений оголошеною змінною типу int, або константою IntegerLiteral. Діапазон значень залежить від реалізації.
2. Дійсний тип float може бути представлений оголошеною змінною типу float, або константою FloatingLiteral.

# Синтаксис

## Declaration

Оголошення (декларацiї) специфiкує iнтерпретацiю та атрибути набору iдентифiкаторiв.

Синтаксис

1. DeclarationStatement = TypeSpecifier Identifier ';'.

Приклад

int a; float d34;

## Вирази

Синтаксис

Опис

1. Вираз - це послiдовнiсть операторiв i операндiв, що визначає порядок обчислення значення.
2. Значення, обчислене за арифметичним виразом, має тип real або integer.
3. Всi бiнарнi оператори у виразах є лiвоасоцiативними.
4. Найвищий прiоритет в унарного мiнуса та унарного плюса, далi, у порядкузменшення прiоритету слiдують MultOp, AddOp та RelOp.
5. Послiдовнiсть двох або бiльше операторiв з однаковим прiоритетом асоцiативна.

Обмеження

1. Використання змінної, з не визначеним на момент обчислення виразу значенням, викликає помилку.

Семантика

1. Кожна константа має тип, визначений її формою та значенням.

Вiзуальне представлення

1. Синтаксична дiаграма.

Приклади

1. F

## Оператори

Опис залежностi типу результату вiд типу операндiв

### Арифметичнi оператори

Бiнарнi

Унарнi

4.2.2 Оператори вiдношення

# Програма

Програма не може мiстити неоголошену змiнну.

Рис. 1: Програма

# Iнструкцiї

Iнструкцiї (Statements) визначають алгоритмiчнi дiї, якi мають бути виконанi. За винятком зазначених далi випадкiв, iнструкцiї виконуються послiдовно.

## Оператор (iнструкцiя) присвоювання

Синтаксис

1. AssigmentExpression = Identifier '=' Expression.

Обмеження

1. Тип змiнної з iдентифiкатором Identifier має вiдповiдати типу виразу праворуч оператора =.
2. ...

Семантика

1. ...
2. ...

Приклад

1. ...

## Iнструкцiя введення

Синтаксис

1. ...

Обмеження

1. ...
2. ...

Семантика

1. ...
2. ...

Приклад

1. ...

## Iнструкцiя виведення

Синтаксис

1. ...

Обмеження

1. ...
2. ...Семантика
3. ...
4. ...

Приклад

1. ...

## Оператор вибору

Синтаксис

### SelectionStatement = "if" '('Expression')' Statement.

### Обмеження

### Керуючий вираз повинен бути скалярним.

### Семантика

### Якщо Expression не дорівнює 0 – виконується Statement.

### A

## Оператор циклу

Синтаксис

1. IterationStatement = "for" AssigmentExpression "to" Expression "by"

Expression "while" '(' Expression ')' Statement "rof" ';'.

Обмеження

1. Керуючий вираз повинен бути скалярним.

Семантика

1. Інструкція:  
   for <assignment> to <expression-1> by <expression-2> while(<expression-3>) <statement>

rof;

* 1. <assignment> виконується до будь-яких інструкцій тілу цикла.
  2. Кожного кроку вирази виконуються у такій послідовності:

<expression-3>

<expression-2>

<expression-1>

<statement>

* 1. Тіло циклу повторно виконується доки результат <expression-3> не дорівнює 0 або змінна, ініціалізована у <assignment>, та <expression-1> не рівні.

Приклад

1. for d = 15 to 73%3 by 0.34 while(d >= eps) a = d\*3-7; rof;

# Повна граматика мови Crundras