



ĐẠI HỌC BÁCH KHOA HÀ NỘI
VIỆN CÔNG NGHỆ THÔNG TIN VÀ TRUYỀN THÔNG

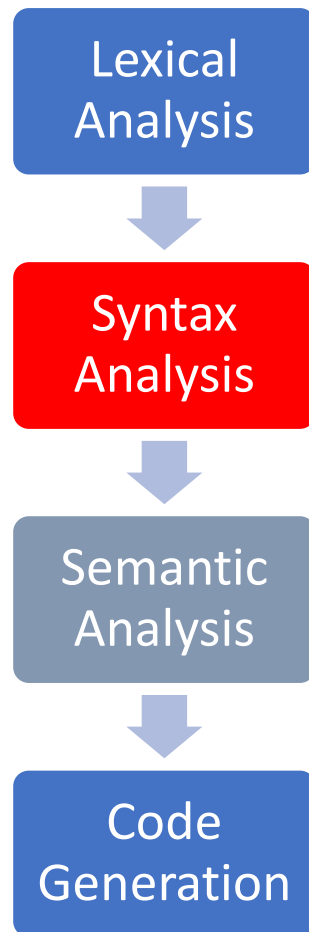
Thực hành Xây dựng chương trình dịch

Bài 2. Phân tích cú pháp

Nội dung

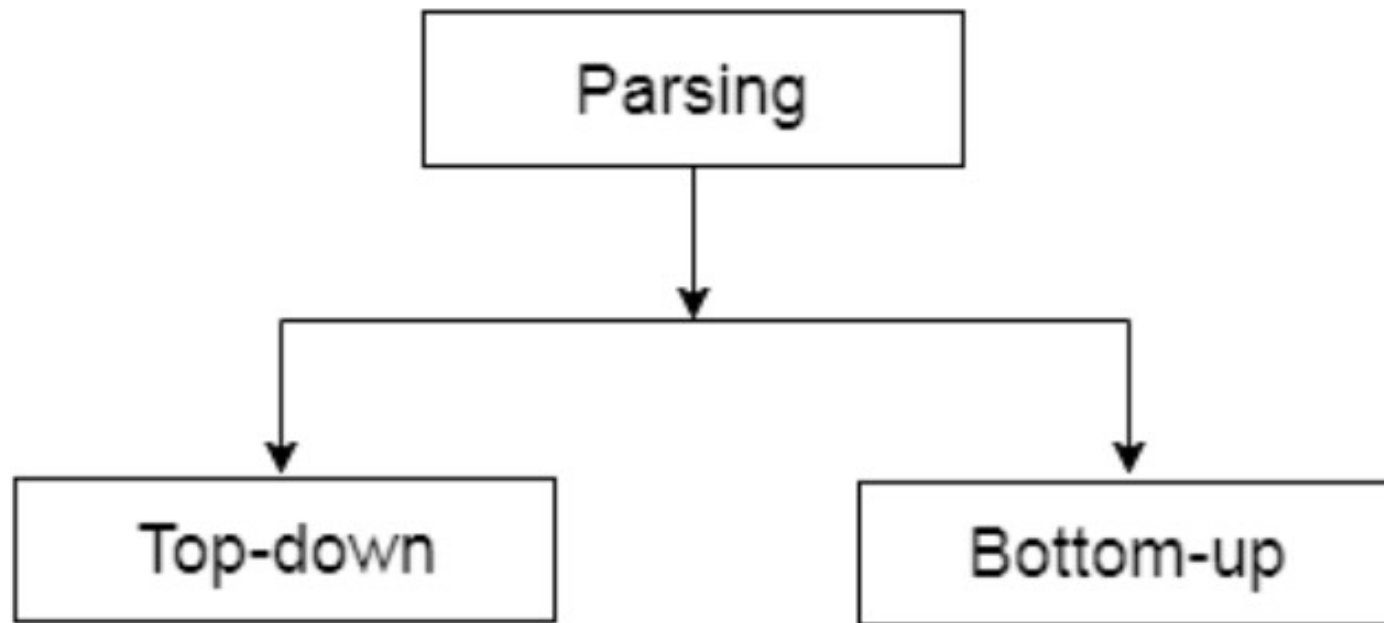
- Tổng quan
- Văn phạm KPL
- Cài đặt bộ phân tích cú pháp

Nhiệm vụ của bộ PT cú pháp



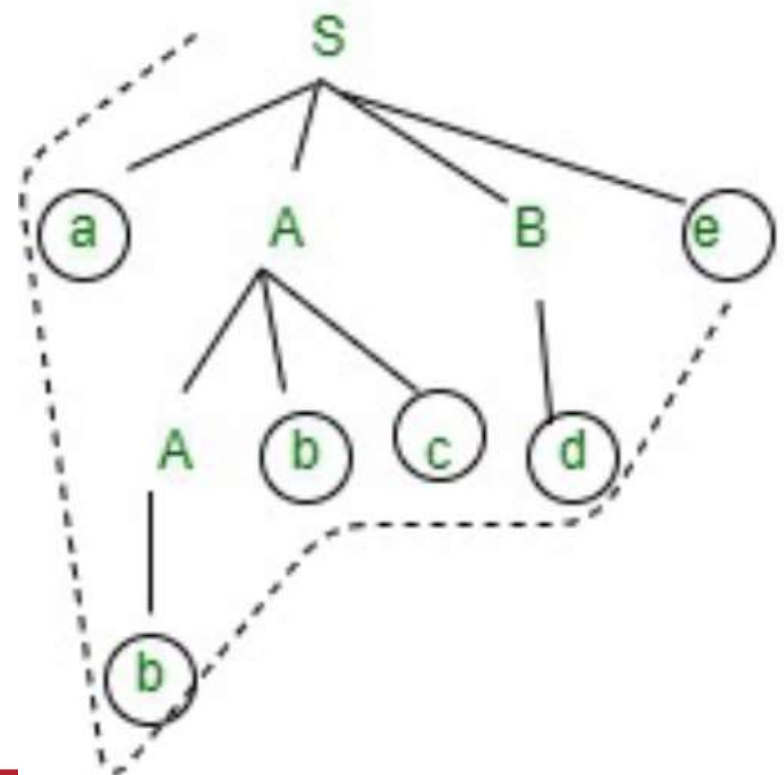
- Kiểm tra cú pháp của chương trình nguồn
 - Cấu trúc cú pháp được biểu diễn bằng văn phạm hoặc sơ đồ cú pháp
- Phục vụ cho các pha sau
 - Compiler làm việc theo tiếp cận tựa cú pháp nên bộ cú pháp rất quan trọng, quyết định tốc độ của compiler

Phân loại các bộ PTCP của NN lập trình



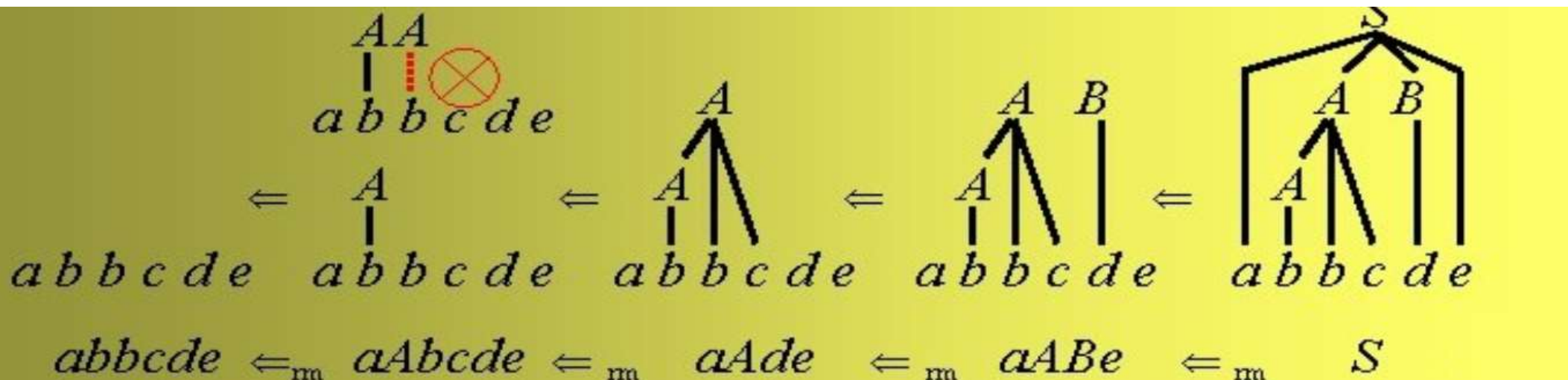
Phân tích trên xuống

- Xây dựng cây phân tích cú pháp từ gốc xuống lá, đọc chương trình nguồn từ trái qua phải
- Việc xây dựng cây dựa vào suy dẫn trái
- Nếu một vế trái có nhiều hơn 1 vế phải, chọn vế phải nào cho các nút cấp dưới?
- Ví dụ: Văn phạm G với các sản xuất
 - G: (1) $S \rightarrow a A B e$
 - (2, 3) $A \rightarrow A b c | b$
 - (4) $B \rightarrow d$
 - Xâu vào: abbcde

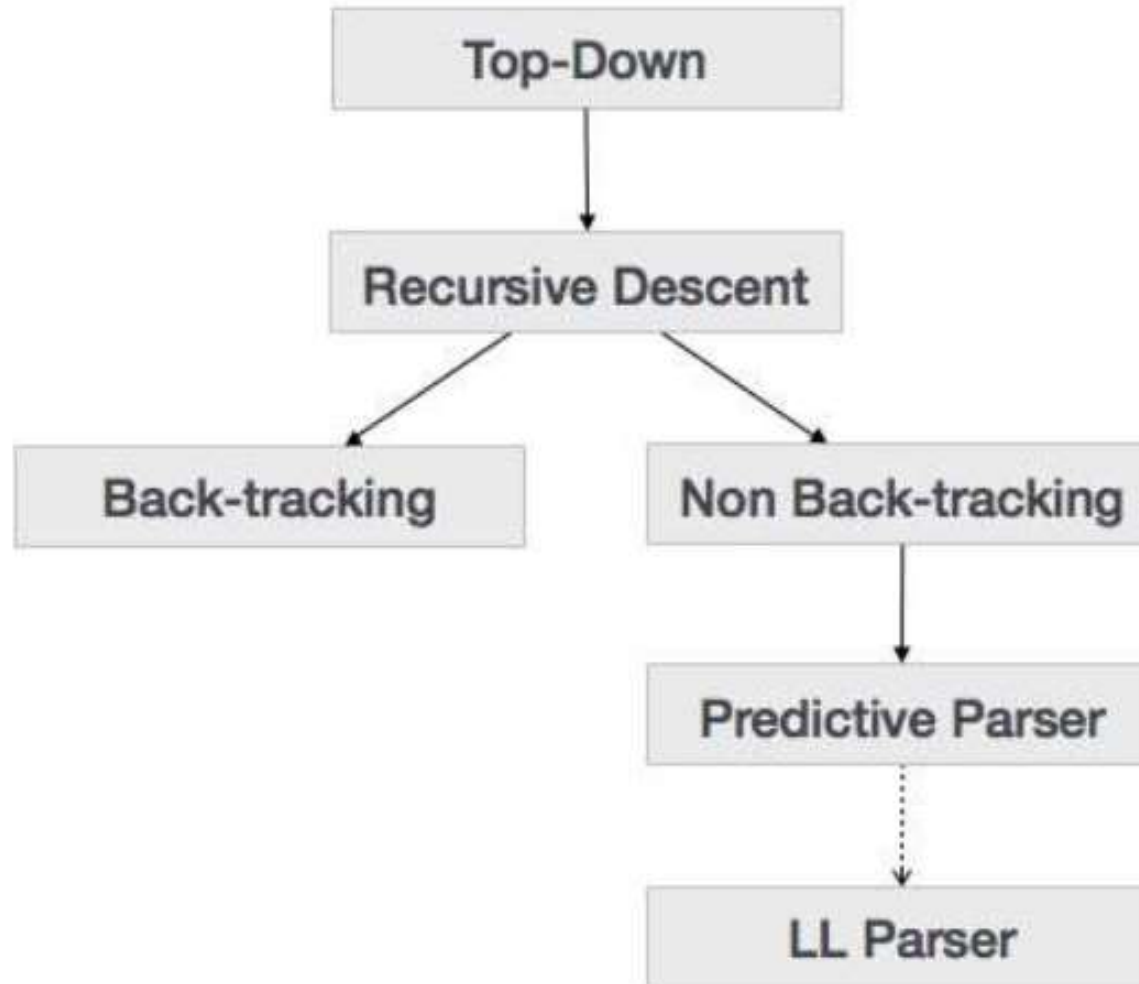


Phân tích cú pháp từ dưới lên

- Xây dựng cây phân tích cú pháp từ lá lên gốc, đọc chương trình nguồn từ trái qua phải
- Sử dụng suy dẫn phải *it follows the rightmost derivation*
- Ví dụ: Cho văn phạm G với các sản xuất:
 - G: (1) $S \rightarrow a A B e$
 $A \rightarrow A b c | b$
 $B \rightarrow d$
 - Xâu vào: `abbcde`



Phương pháp phân tích trên xuống



Phương pháp đệ quy trên xuống

- Là phương pháp phân tích từ trên xuống, tức là vẽ cây từ gốc xuống lá
- Sử dụng các thủ tục có thể đệ quy, mỗi thủ tục cho một ký hiệu kết thúc
 - Đầu tiên gọi thủ tục phân tích ký hiệu đầu
 - Khi một ký hiệu không kết thúc có nhiều vế phải, mỗi vế phải là một nhánh trong thủ tục
 - Sử dụng ký hiệu xem trước lookAhead để quyết định vế phải được chọn.

Phương pháp đệ quy trên xuống

- Với mỗi luật (sản xuất) có dạng

$\langle \text{phrase1} \rangle \rightarrow E$

bộ phân tích cú pháp có một hàm để phân tích luật E

```
void compilePhrase1( )  
{ /* phân tích luật E */ }
```

- E là một dãy có thể chứa ký hiệu kết thúc và không kết thúc
- Văn phạm cần **không đệ quy trái**

Phân tích một luật (một vế phải)

- Một vế phải có thể gồm một dãy ký hiệu $Y_1 Y_2 Y_3 \dots Y_n$ phải xem xét từng ký hiệu
- Mỗi ký hiệu không kết thúc tương ứng một hàm **compileY**
- Mỗi ký hiệu kết thúc tương ứng với lời gọi hàm **eat(y)** để kiểm tra xem y có phải là ký hiệu kết thúc tiếp theo được sinh ra bằng cách áp dụng các luật cú pháp hay không
 - Ký hiệu kết thúc chính là từ tổ do bộ scanner đưa ra
 - Nếu biến lookAhead chứa ký hiệu tiếp theo đúng với văn phạm thì chuyển xét từ tổ mới, ngược lại báo lỗi

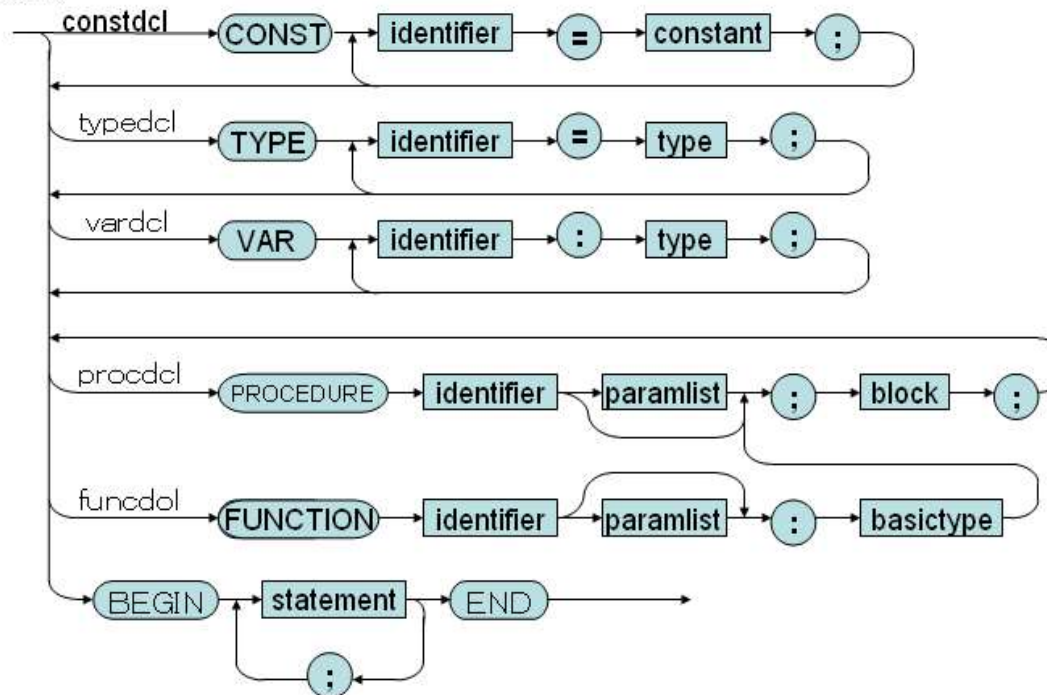
```
eat(y) : // giả ngữ  
        if (lookAhead == y)  
            then getNextToken()  
        else SyntaxError()
```

Sơ đồ cú pháp của KPL

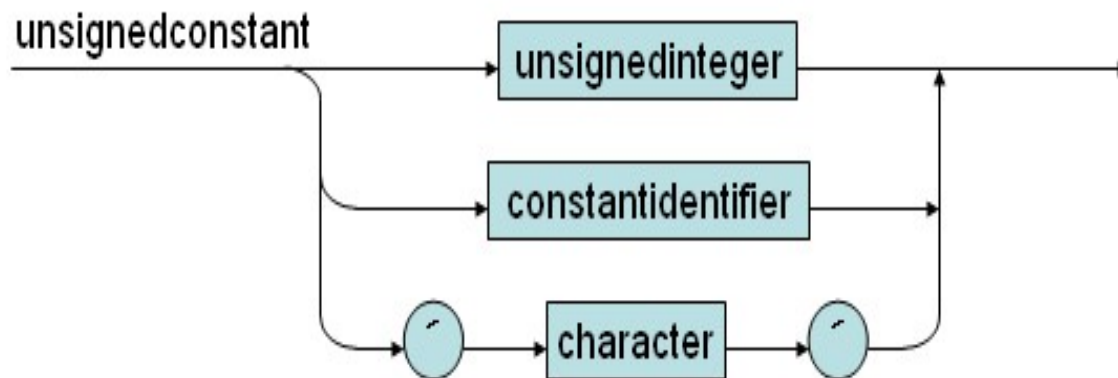
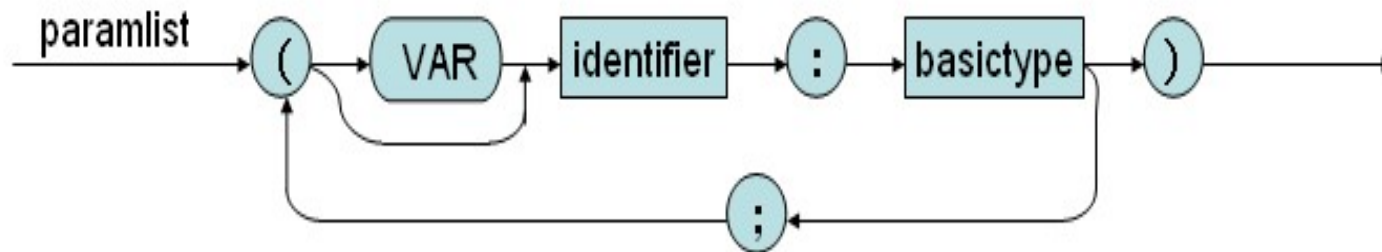
program



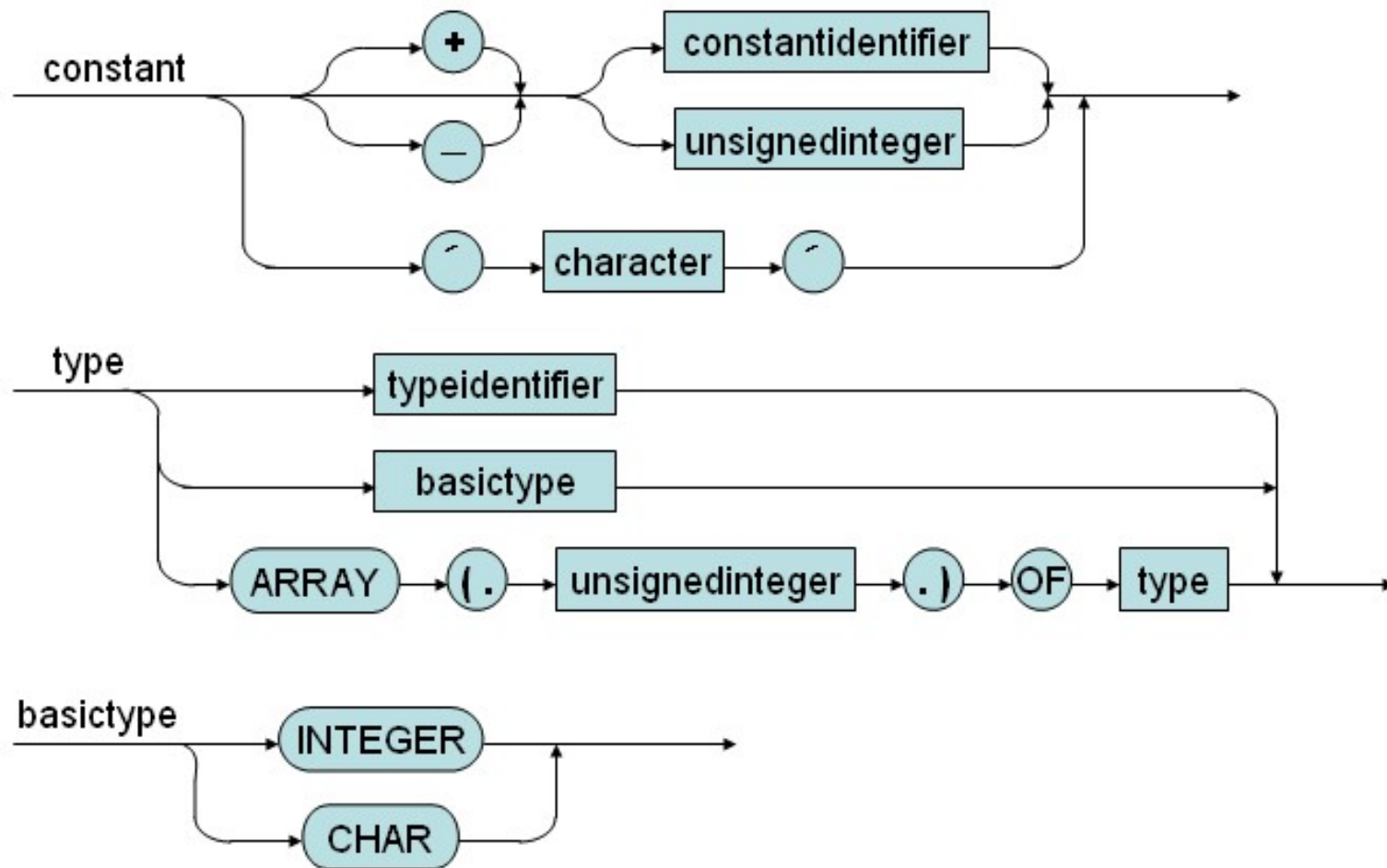
block



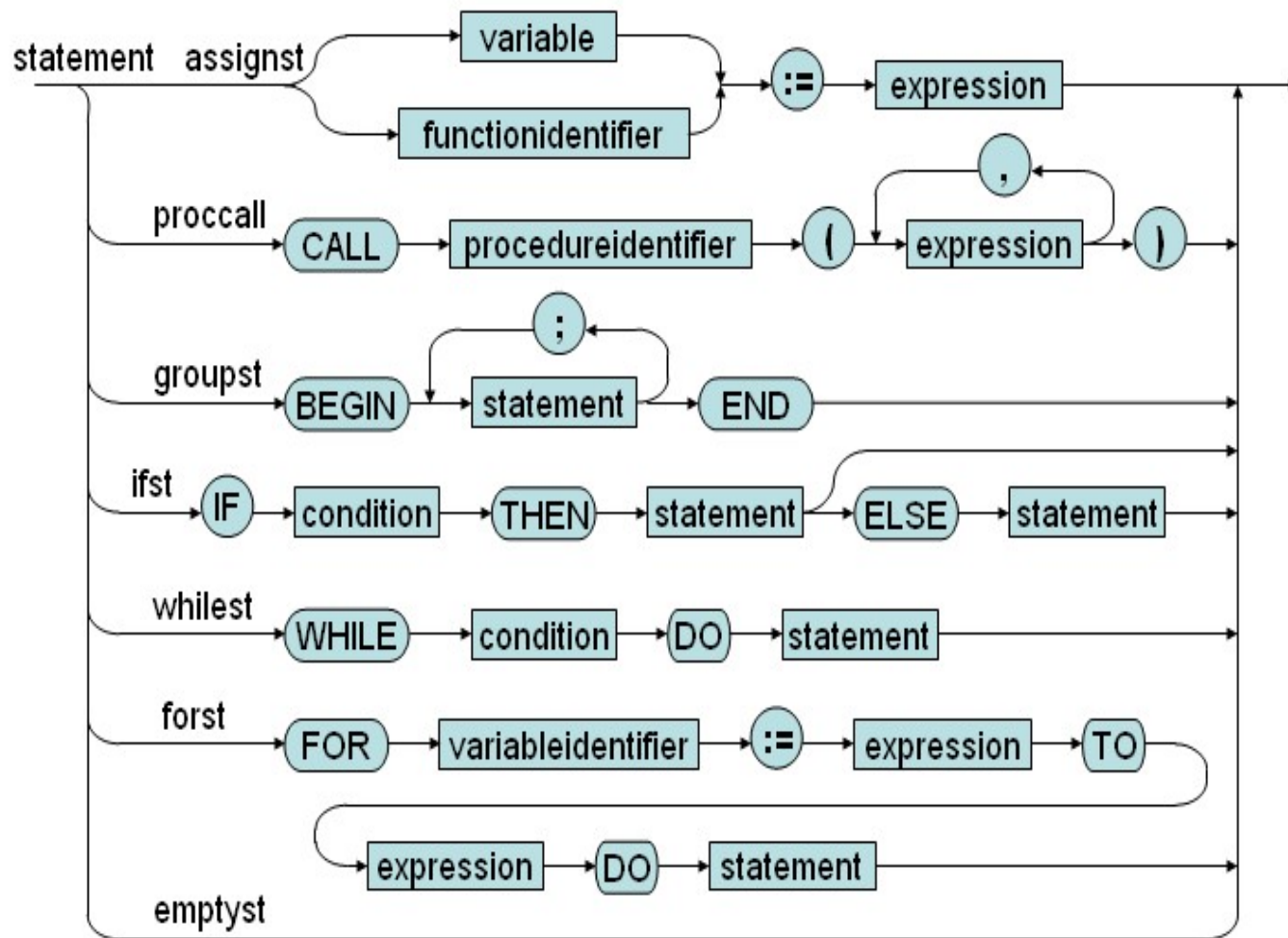
Sơ đồ cú pháp của KPL



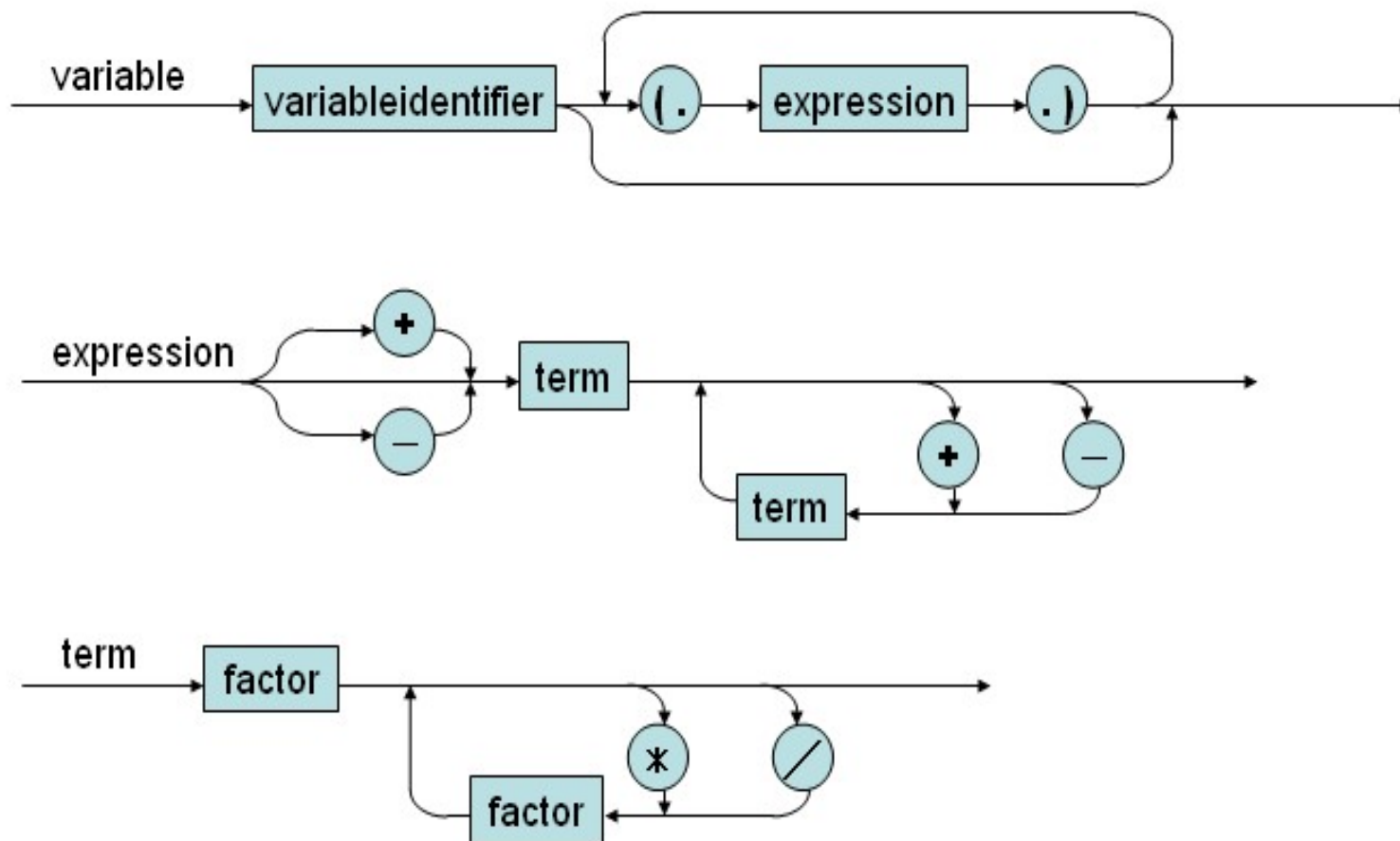
Sơ đồ cú pháp của KPL



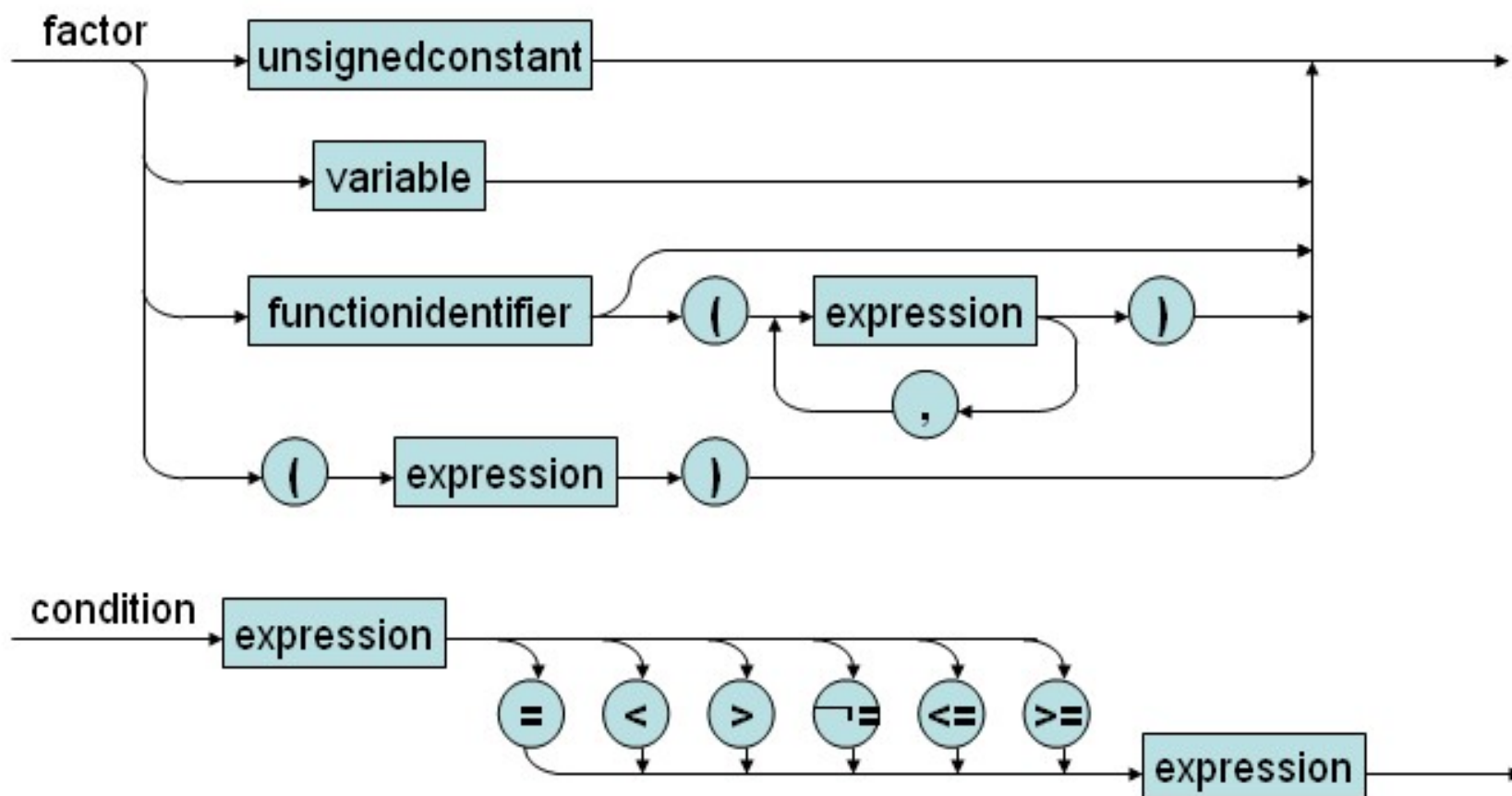
Sơ đồ cú pháp của KPL



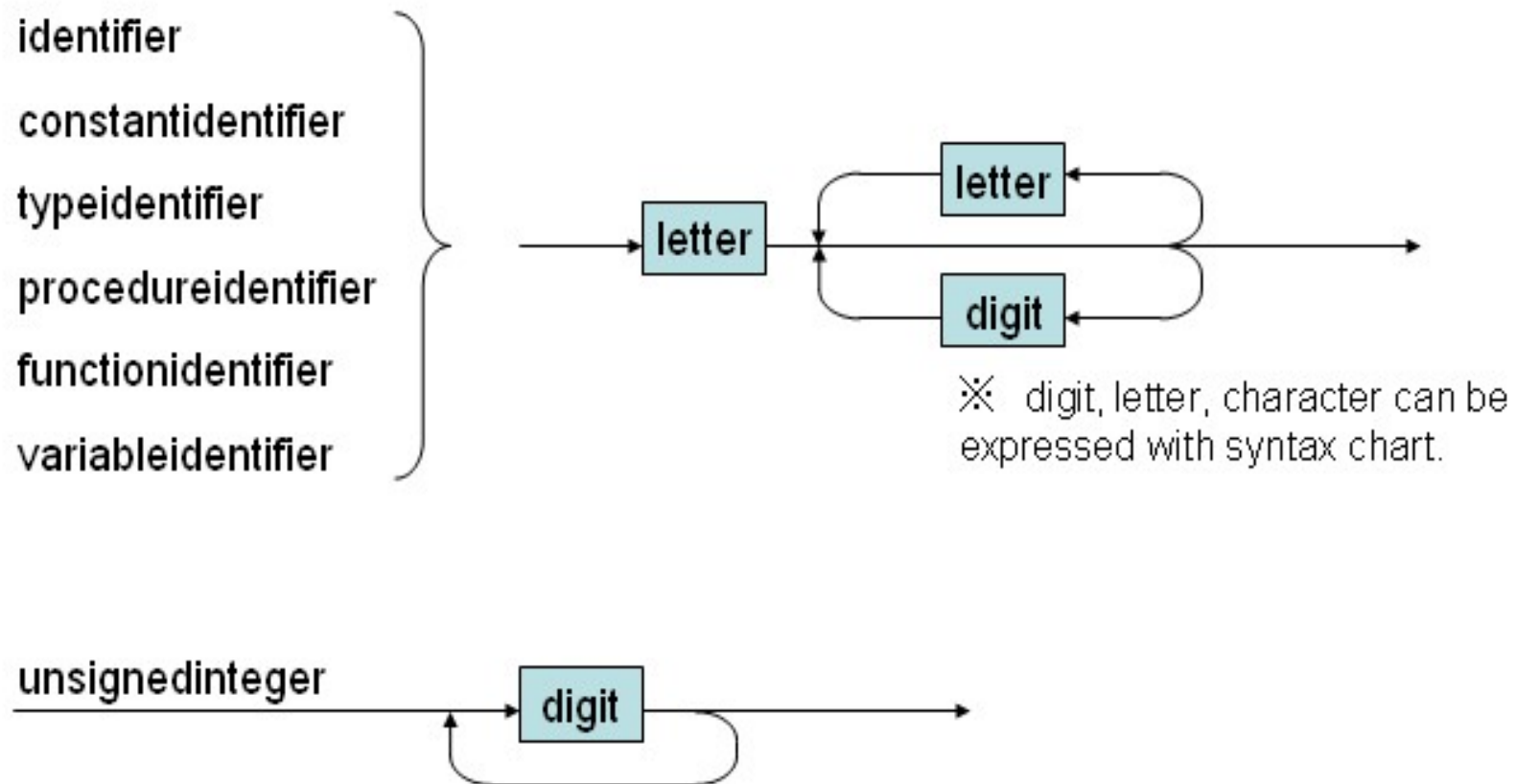
Sơ đồ cú pháp của KPL



Sơ đồ cú pháp của KPL



Sơ đồ cú pháp của KPL



Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- Chuyển từ tập sơ đồ cú pháp sang văn phạm
- Khử đệ quy trái (đã thực hiện)
- Nhân tử trái (đã thực hiện)

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- 01) `<Prog> ::= KW_PROGRAM TK_IDENT SB_SEMICOLON <Block> SB_PERIOD`
- 02) `<Block> ::= KW_CONST <ConstDecl> <ConstDecls> <Block2>`
- 03) `<Block> ::= <Block2>`
- 04) `<Block2> ::= KW_TYPE <TypeDecl> <TypeDecls> <Block3>`
- 05) `<Block2> ::= <Block3>`
- 06) `<Block3> ::= KW_VAR <VarDecl> <VarDecls><Block4>`
- 07) `<Block3> ::= <Block4>`
- 08) `<Block4> ::= <SubDecls><Block5>`
- 09) `<Block4> ::= <Block5>`
- 10) `<Block5> ::= KW_BEGIN <Statements> KW_END`

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- 11) $\langle \text{ConstDecls} \rangle ::= \langle \text{ConstDecl} \rangle \langle \text{ConstDecls} \rangle$
- 12) $\langle \text{ConstDecls} \rangle ::= \varepsilon$

- 13) $\langle \text{ConstDecl} \rangle ::= \text{TK_IDENT SB_EQUAL} \langle \text{Constant} \rangle \text{SB_SEMICOLON}$

- 14) $\langle \text{TypeDecls} \rangle ::= \langle \text{TypeDecl} \rangle \langle \text{TypeDecls} \rangle$
- 15) $\langle \text{TypeDecls} \rangle ::= \varepsilon$

- 16) $\langle \text{TypeDecl} \rangle ::= \text{TK_IDENT SB_EQUAL} \langle \text{Type} \rangle \text{SB_SEMICOLON}$

- 17) $\langle \text{VarDecls} \rangle ::= \langle \text{VarDecl} \rangle \langle \text{VarDecls} \rangle$
- 18) $\langle \text{VarDecls} \rangle ::= \varepsilon$
- 19) $\langle \text{VarDecl} \rangle ::= \text{TK_IDENT SB_COLON} \langle \text{Type} \rangle \text{SB_SEMICOLON}$

- 20) $\langle \text{SubDecls} \rangle ::= \langle \text{FunDecl} \rangle \langle \text{SubDecls} \rangle$
- 21) $\langle \text{SubDecls} \rangle ::= \langle \text{ProcDecl} \rangle \langle \text{SubDecls} \rangle$
- 22) $\langle \text{SubDecls} \rangle ::= \varepsilon$

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

```
23) <FunDecl>      ::= KW_FUNCTION TK_IDENT <Params> SB_COLON
                        <BasicType> SB_SEMICOLON <Block> SB_SEMICOLON
```

```
24) <ProcDecl> ::= KW_PROCEDURE TK_IDENT <Params> SB_SEMICOLON
      <Block> SB_SEMICOLON
```

25) $\langle \text{Params} \rangle ::= \text{SB_LPAR } \langle \text{Param} \rangle \langle \text{Params2} \rangle \text{SB_RPAR}$

26) $\langle \text{Params} \rangle ::= \varepsilon$

27) $\langle \text{Params2} \rangle ::= \text{SB SEMICOLON } \langle \text{Param} \rangle \langle \text{Params2} \rangle$

28) $\langle \text{Params2} \rangle ::= \varepsilon$

29) **<Param>** ::= TK IDENT SB COLON **<BasicType>**

30) **<Param>** ::= KW VAR TK IDENT SB COLON **<BasicType>**

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- 31) `<Type> ::= KW_INTEGER`
- 32) `<Type> ::= KW_CHAR`
- 33) `<Type> ::= TK_IDENT`
- 34) `<Type> ::= KW_ARRAY SB_LSEL TK_NUMBER SB_RSEL KW_OF <Type>`

- 35) `<BasicType> ::= KW_INTEGER`
- 36) `<BasicType> ::= KW_CHAR`

- 37) `<UnsignedConstant> ::= TK_NUMBER`
- 38) `<UnsignedConstant> ::= TK_IDENT`
- 39) `<UnsignedConstant> ::= TK_CHAR`

- 40) `<Constant> ::= SB_PLUS <Constant2>`
- 41) `<Constant> ::= SB_MINUS <Constant2>`
- 42) `<Constant> ::= <Constant2>`
- 43) `<Constant> ::= TK_CHAR`

- 44) `<Constant2> ::= TK_IDENT`
- 45) `<Constant2> ::= TK_NUMBER`

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

46) $\langle \text{Statements} \rangle ::= \langle \text{Statement} \rangle \langle \text{Statements2} \rangle$

47) $\langle \text{Statements2} \rangle ::= \text{SB_SEMICOLON} \langle \text{Statement} \rangle \langle \text{Statements2} \rangle$

48) $\langle \text{Statements2} \rangle ::= \varepsilon$

49) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{AssignSt} \rangle$

50) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{CallSt} \rangle$

51) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{GroupSt} \rangle$

52) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{IfSt} \rangle$

53) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{WhileSt} \rangle$

54) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \langle \text{ForSt} \rangle$

55) $\langle \text{Statement} \rangle ::= \varepsilon$

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- 56) `<AssignSt> ::= <Variable> SB_ASSIGN <Expression>`
- 57) `<AssignSt> ::= TK_IDENT SB_ASSIGN <Expression>`

- 58) `<CallSt> ::= KW_CALL TK_IDENT <Arguments>`

- 59) `<GroupSt> ::= KW_BEGIN <Statements> KW_END`

- 60) `<IfSt> ::= KW_IF <Condition> KW_THEN <Statement> <ElseSt>`

- 61) `<ElseSt> ::= KW_ELSE <Statement>`
- 62) `<ElseSt> ::= ϵ`

- 63) `<WhileSt> ::= KW_WHILE <Condition> KW_DO <Statement>`
- 64) `<ForSt> ::= KW_FOR TK_IDENT SB_ASSIGN <Expression> KW_TO
 <Expression> KW_DO <Statement>`

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

65) $\langle \text{Arguments} \rangle ::= \text{SB_LPAR } \langle \text{Expression} \rangle \langle \text{Arguments2} \rangle \text{SB_RPAR}$

66) $\langle \text{Arguments} \rangle ::= \varepsilon$

67) $\langle \text{Arguments2} \rangle ::= \text{SB_COMMA } \langle \text{Expression} \rangle \langle \text{Arguments2} \rangle$

68) $\langle \text{Arguments2} \rangle ::= \varepsilon$

68) $\langle \text{Condition} \rangle ::= \langle \text{Expression} \rangle \langle \text{Condition2} \rangle$

69) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_EQ } \langle \text{Expression} \rangle$

70) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_NEQ } \langle \text{Expression} \rangle$

71) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_LE } \langle \text{Expression} \rangle$

72) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_LT } \langle \text{Expression} \rangle$

73) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_GE } \langle \text{Expression} \rangle$

74) $\langle \text{Condition2} \rangle ::= \text{SB_GT } \langle \text{Expression} \rangle$

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

- 75) $\langle \text{Expression} \rangle ::= \text{SB_PLUS } \langle \text{Expression2} \rangle$
- 76) $\langle \text{Expression} \rangle ::= \text{SB_MINUS } \langle \text{Expression2} \rangle$
- 77) $\langle \text{Expression} \rangle ::= \langle \text{Expression2} \rangle$

- 78) $\langle \text{Expression2} \rangle ::= \langle \text{Term} \rangle \langle \text{Expression3} \rangle$

- 79) $\langle \text{Expression3} \rangle ::= \text{SB_PLUS } \langle \text{Term} \rangle \langle \text{Expression3} \rangle$
- 80) $\langle \text{Expression3} \rangle ::= \text{SB_MINUS } \langle \text{Term} \rangle \langle \text{Expression3} \rangle$
- 81) $\langle \text{Expression3} \rangle ::= \varepsilon$

- 82) $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$

- 83) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \text{SB_TIMES } \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$
- 84) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \text{SB_SLASH } \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$
- 85) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \varepsilon$
- 86) $\langle \text{Factor} \rangle ::= \langle \text{UnsignedConstant} \rangle$
- 87) $\langle \text{Factor} \rangle ::= \langle \text{Variable} \rangle$
- 88) $\langle \text{Factor} \rangle ::= \langle \text{FunctionApptication} \rangle$
- 89) $\langle \text{Factor} \rangle ::= \text{SB_LPAR } \langle \text{Expression} \rangle \text{SB_RPAR}$

Văn phạm KPL biểu diễn bằng BNF

90) $\langle \text{Variable} \rangle ::= \text{TK_IDENT } \langle \text{Indexes} \rangle$

91) $\langle \text{FunctionApplication} \rangle ::= \text{TK_IDENT } \langle \text{Arguments} \rangle$

92) $\langle \text{Indexes} \rangle ::= \text{SB_LSEL } \langle \text{Expression} \rangle \text{ SB_RSEL } \langle \text{Indexes} \rangle$

93) $\langle \text{Indexes} \rangle ::= \varepsilon$

Vào ra trong KPL KPL

- Vào: dùng các hàm
 - ReadI: Đọc một số nguyên. Không tham số
 - ReadC: Đọc một ký tự. Không tham số

Ví dụ

```
var a: integer;  
a:= ReadI;
```

- Ra: Dùng thủ tục
 - WriteI: In một số nguyên. 1 tham số
 - WriteC: In một ký tự. 1 tham số
 - WriteLn: In dấu xuống dòng.

Ví dụ

```
call WriteI(a);  
call WriteLn;
```

Ví dụ: chương trình KPL

- Viết hàm tính bình phương của một số nguyên.
- Viết một chương trình tính tổng bình phương của n số tự nhiên đầu tiên. N đọc từ bàn phím.

Lời giải

```
program example5;  
  (* sum of the squares of the first n natural  
  numbers *)  
  var n : integer; i: integer; sum: integer;  
  
  function f(k : integer) : integer;  
  begin  
    f := k * k;  
  end;  
  
  BEGIN  
    n := readI;  
    sum := 0;  
    for i:=1 to n do  
      sum:= sum + f(i);  
    call writeln;  
    call writeI(sum);  
  END. (* example*)
```

Cài đặt bộ phân tích cú pháp KPL

- Nói chung văn phạm KPL là LL(1)
- Thiết kế bộ phân tích cú pháp đệ quy trên xuống
 - *lookAhead*
 - Phân tích ký hiệu kết thúc
 - Phân tích ký hiệu không kết thúc
 - Xây dựng bảng phân tích
 - Tính các tập FIRST() và FOLLOW()

- Example

02) Block ::= KW CONST ConstDecl ConstDecls Block2 ==>RHS1

03) Block ::= Block2 ==>RHS2

FIRST(RHS1)={KW CONST}

FIRST(RHS2)={KW_TYPE, KW_VAR, KW_FUNCTION,
KW_PROCEDURE, KW_BEGIN}

$FIRST(RHS1) \cap FIRST(RHS2) = \emptyset$

LookAhead =KW_BEGIN ==>RHS2 is chosen ==>LL(1)

Biến lookAhead

- Đọc từ tổ tiếp sau trên chương trình nguồn

```
Token *currentToken;
```

```
Token *lookAhead;
```

```
void scan(void) {  
    Token* tmp = currentToken;  
    currentToken = lookAhead;  
    lookAhead = getValidToken();  
    free(tmp);  
}
```


Hàm eat

```
void eat(TokenType tokenType) {  
    if (lookAhead->tokenType == tokenType) {  
        printToken(lookAhead);  
        scan();  
    } else  
        missingToken(tokenType, lookAhead->lineNo, lookAhead->colNo);  
}
```

Khởi tạo bộ PTCP

```
int compile(char *fileName) {  
    if (openInputStream(fileName) == IO_ERROR)  
        return IO_ERROR;  
  
    currentToken = NULL;  
    lookAhead = getValidToken();  
  
    compileProgram();  
  
    free(currentToken);  
    free(lookAhead);  
    closeInputStream();  
    return IO_SUCCESS;  
}
```

Phân tích một ký hiệu KKT, có 1 vế phải

Example: **Program**

1) $\langle \text{Prog} \rangle ::= \text{KW_PROGRAM TK_IDENT SB_SEMICOLON } \langle \text{Block} \rangle \text{ SB_PERIOD}$

```
void compileProgram(void) {  
    assert("Parsing a Program ....");  
    eat(KW_PROGRAM);  
    eat(TK_IDENT);  
    eat(SB_SEMICOLON);  
    compileBlock();  
    eat(SB_PERIOD);  
    assert("Program parsed!");  
}
```

Vế trái có nhiều hơn 1 vế phải

Luật cho Basic Type

35) `<BasicType> ::= KW_INTEGER`

36) `<BasicType> ::= KW_CHAR`

```
void compileBasicType(void) {  
    switch (lookAhead->tokenType) {  
        case KW_INTEGER:  
            eat(KW_INTEGER);  
            break;  
        case KW_CHAR:  
            eat(KW_CHAR);  
            break;  
        default:  
            error(ERR_INVALIDBASICTYPE, lookAhead->lineNo,  
lookAhead->colNo);  
            break;  
    }  
}
```

Phân tích statement

Statement: 7 vế phải trong đó có 1 vế phải là xâu rỗng

FIRST(<Statement>) = {TK_IDENT, KW_CALL, KW_BEGIN, KW_IF, KW_WHILE,
KW_FOR, ϵ }

FOLLOW(<Statement>) = {SB_SEMICOLON, KW_END, KW_ELSE}

/* Predict parse table for Expression */

Input	Production

TK_IDENT	49) <Statement> ::= <AssignSt>
KW_CALL	50) <Statement> ::= <CallSt>
KW_BEGIN	51) <Statement> ::= <GroupSt>
KW_IF	52) <Statement> ::= <IfSt>
KW_WHILE	53) <Statement> ::= <Whilst?
KW_FOR	54) <Statement> ::= <ForSt?

SB_SEMICOLON	55) ϵ
KW_END	55) ϵ
KW_ELSE	55) ϵ

Khác	Error

Hàm phân tích statement

```
void compileStatement(void) {  
    switch (lookAhead->tokenType)  
{  
    case TK_IDENT:  
        compileAssignSt();  
        break;  
    case KW_CALL:  
        compileCallSt();  
        break;  
    case KW_BEGIN:  
        compileGroupSt();  
        break;  
    case KW_IF:  
        compileIfSt();  
        break;  
    case KW_WHILE:  
        compileWhileSt();  
        break;
```

```
    case KW_FOR:  
        compileForSt();  
        break;  
        // check FOLLOW tokens  
    case SB_SEMICOLON:  
    case KW_END:  
    case KW_ELSE:  
        break;  
        // Error occurs  
    default:  
        error(ERR_INVALIDSTATEMENT,  
lookAhead->lineNo, lookAhead->  
colNo);  
        break;  
    }  
}
```

Xử lý chu trình

Có thể dung đệ quy và tính FOLLOW. Tuy nhiên có thể viết ngắn gọn hơn khi biết đây thực chất là một chu trình trong sơ đồ cú pháp

10) $\langle \text{ConstDecls} \rangle ::= \langle \text{ConstDecl} \rangle \langle \text{ConstDecls} \rangle$

11) $\langle \text{ConstDecls} \rangle ::= \varepsilon$

```
void compileConstDecls(void) {  
    while (lookAhead->tokenType == TK_IDENT)  
        compileConstDecl();  
}
```

Có thể kết hợp sơ đồ cú pháp

Syntax of Term (using BNF)

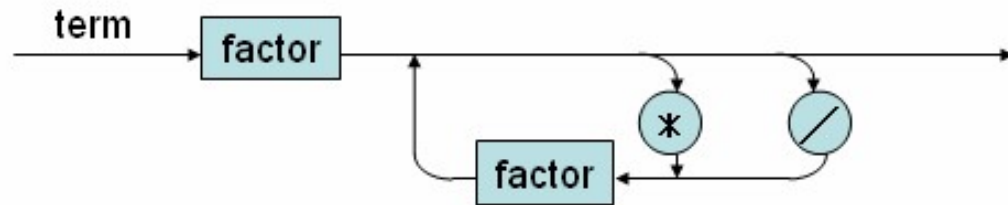
82) $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$

83) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \text{SB_TIMES} \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$

84) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \text{SB_SLASH} \langle \text{Factor} \rangle \langle \text{Term2} \rangle$

85) $\langle \text{Term2} \rangle ::= \varepsilon$

Syntax of Term (using Syntax Diagram)



Xử lý term và term 2 theo luật, tính Follow

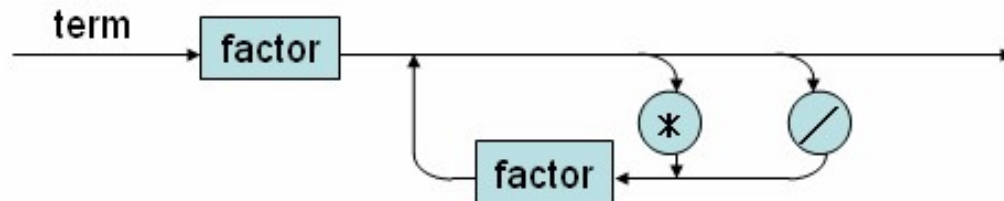
```
void compileTerm(void)
{ compileFactor();
  compileTerm2();
}
```

```
void compileTerm2(void) {
  switch (lookAhead->tokenType) {
  case SB_TIMES:
    eat(SB_TIMES);
    compileFactor();
    compileTerm2();
    break;
  case SB_SLASH:
    eat(SB_SLASH);
    compileFactor();
    compileTerm2();
    break;
  // check the FOLLOW set
  case SB_PLUS:
  case SB_MINUS:
  case KW_TO:
  case KW_DO:
```

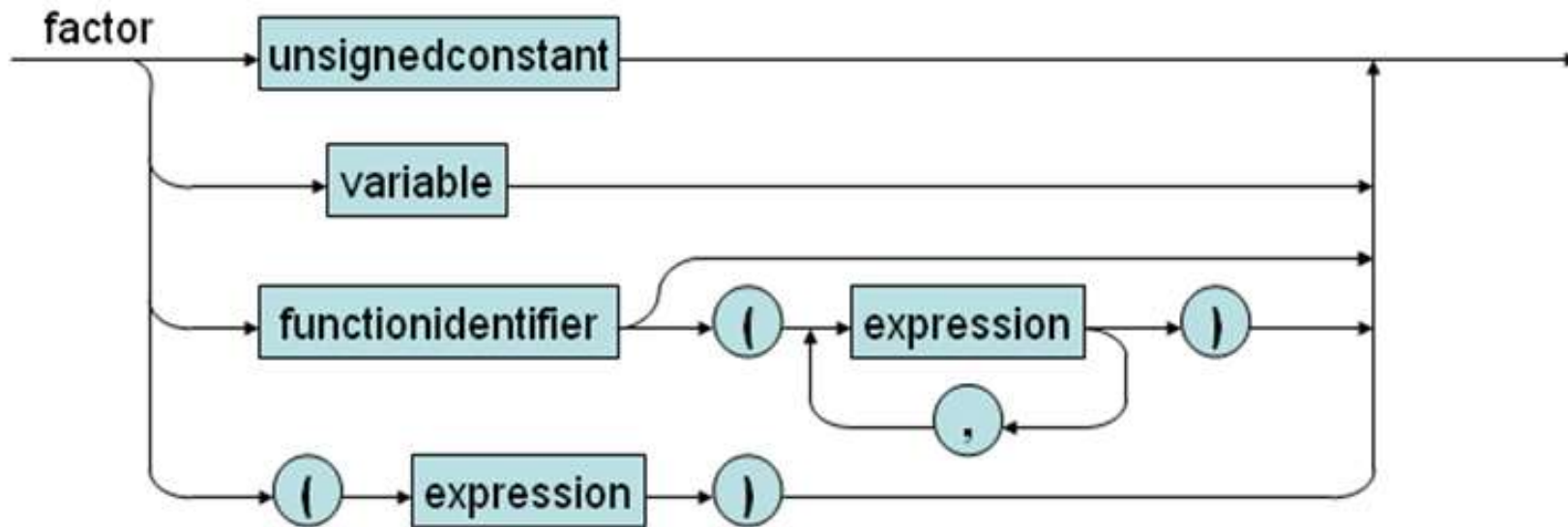
```
  case SB_RPAR:
  case SB_COMMA:
  case SB_EQ:
  case SB_NEQ:
  case SB_LE:
  case SB_LT:
  case SB_GE:
  case SB_GT:
  case SB_RSEL:
  case SB_SEMICOLON:
  case KW_END:
  case KW_ELSE:
  case KW_THEN:
    break;
  default:
    error(ERR_INVALIDTERM, lookAhead->lineNo,
          lookAhead->coIno);
  }
}
```

Xử lý term theo sơ đồ cú pháp

```
void compileTerm(void)
{
    compileFactor();
    while(lookAhead->tokenType == SB_TIMES ||
        lookAhead->tokenType == SB_SLASH)
    {
        switch (lookAhead->tokenType)
        {
            case SB_TIMES:
                eat(SB_TIMES);
                compileFactor();
                break;
            case SB_SLASH:
                eat(SB_SLASH);
                compileFactor();
                break;
        }
    }
}
```



Factor: Vi phạm điều kiện LL(1)



$\text{FIRST}(\text{unsignedconstant}) = \{\text{TK_NUMBER}, \text{TK_IDENT}, \text{TK_CHAR}\}$

$\text{FIRST}(\text{variable}) = \{\text{TK_IDENT}\}$

$\text{FIRST}(\text{functioncall}) = \{\text{TK_IDENT}\}$

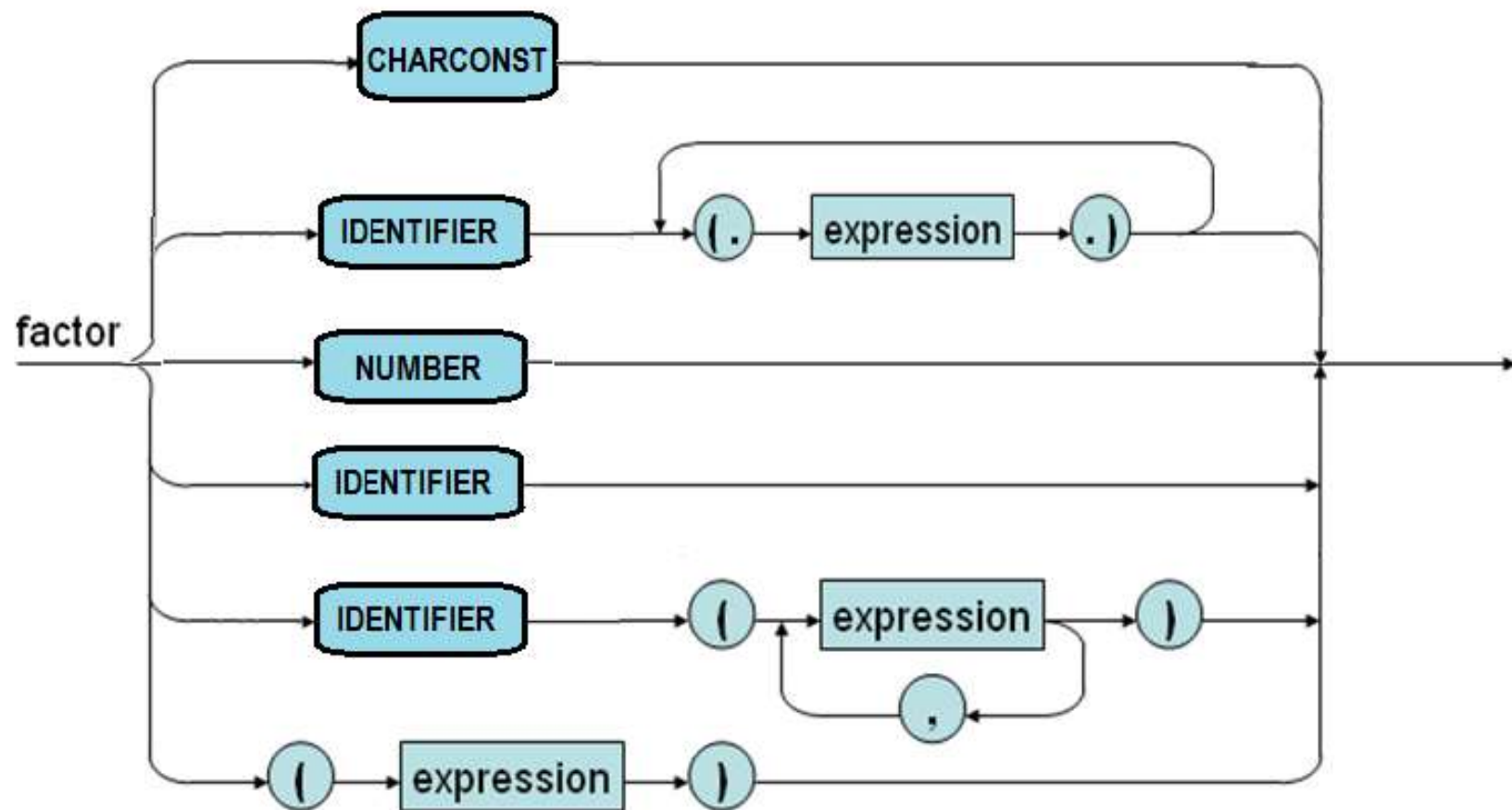
$\text{FIRST}(\text{unsignedconstant}) \cap \text{FIRST}(\text{functioncall}) = \{\text{TK_IDENT}\}$

$\text{FIRST}(\text{variable}) \cap \text{FIRST}(\text{functioncall}) = \{\text{TK_IDENT}\}$

$\text{FIRST}(\text{variable}) \cap \text{FIRST}(\text{unsignedconstant}) = \{\text{TK_IDENT}\}$

=>violation of LL(1) condition

Sau khi sắp xếp lại

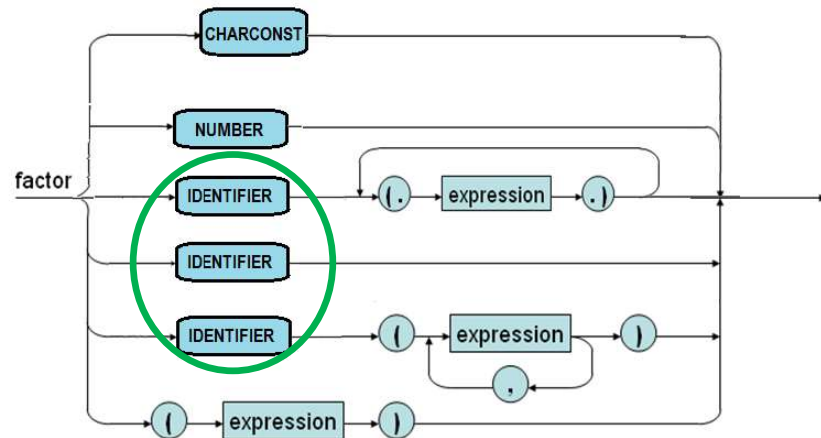


```

void compileFactor(void) {
    switch (lookAhead->tokenType) {
    case TK_NUMBER:
        eat(TK_NUMBER);
        break;
    case TK_CHAR:
        eat(TK_CHAR);
        break;
    case TK_IDENT:
        eat(TK_IDENT);
        switch (lookAhead->tokenType) {
        case SB_LSEL:
            compileIndexes();
            break;
        case SB_LPAR:
            compileArguments();
            break;
        default: break;
        }
        break;
    }
}

```

Phân tích factor



```

case SB_LPAR:
    eat(SB_LPAR);
    compileExpression();
    eat(SB_RPAR);
    break;
default:
    error(ERR_INVALIDFACTOR,
        lookAhead->lineNo, lookAhead->colNo);
}
}

```