

コンパイラ

第9回 コード生成

— コード生成プログラムの作成 —

<http://www.info.kindai.ac.jp/compiler>

E館3階E-331 内線5459

takasi-i@info.kindai.ac.jp

コンパイラの構造

- 字句解析系
- 構文解析系
- 制約検査系
- 中間コード生成系
- 最適化系
- 目的コード生成系

処理の流れ

情報システムプロジェクトIの場合

```
output (ab);
```

字句解析系

マイクロ構文の文法に従い解析

“output” “(” 変数名 “)” “.”

構文解析系

マクロ構文の文法に従い解析

<output_statement> ::= “output” “(” <exp> “)” “.”

コード生成系

VSMアセンブラの文法に従い生成

1. PUSH &ab

2. OUTPUT

コード生成プログラム

- Kc.java の各非終端記号解析用メソッドにコード生成を加える
 - 例 : 非終端記号 <A> のコード生成

```
void parse<A> () {  
    if (トークン列が<A>のマクロ構文と合致) {  
        <A>のコード生成;  
        /* VSM アセンブラのコードを Iseg に積む */  
    } else syntaxError();  
    /* マクロ構文と一致しなかった場合はエラー */  
}
```

スタックマシン (stack machine)

■ スタックマシン

- Iseg[] : アセンブラプログラムを格納
- Dseg[] : 実行中の変数値を格納
- Stack[] : スタック(作業場所)
- Program Counter : 現在の Iseg の実行位置
- Stack Top : 現在のスタックの操作位置

スタックマシン (stack machine)

Program Counter

3

Iseg

0	PUSHI 0
1	PUSHI 3
2	ASSGN
3	PUSHI 7
4	ASSGN
5	ADD
6	OUTPUT
7	HALT

Dseg

0	3
1	0
2	0
3	0
4	0
5	0
6	0
7	0

Stack

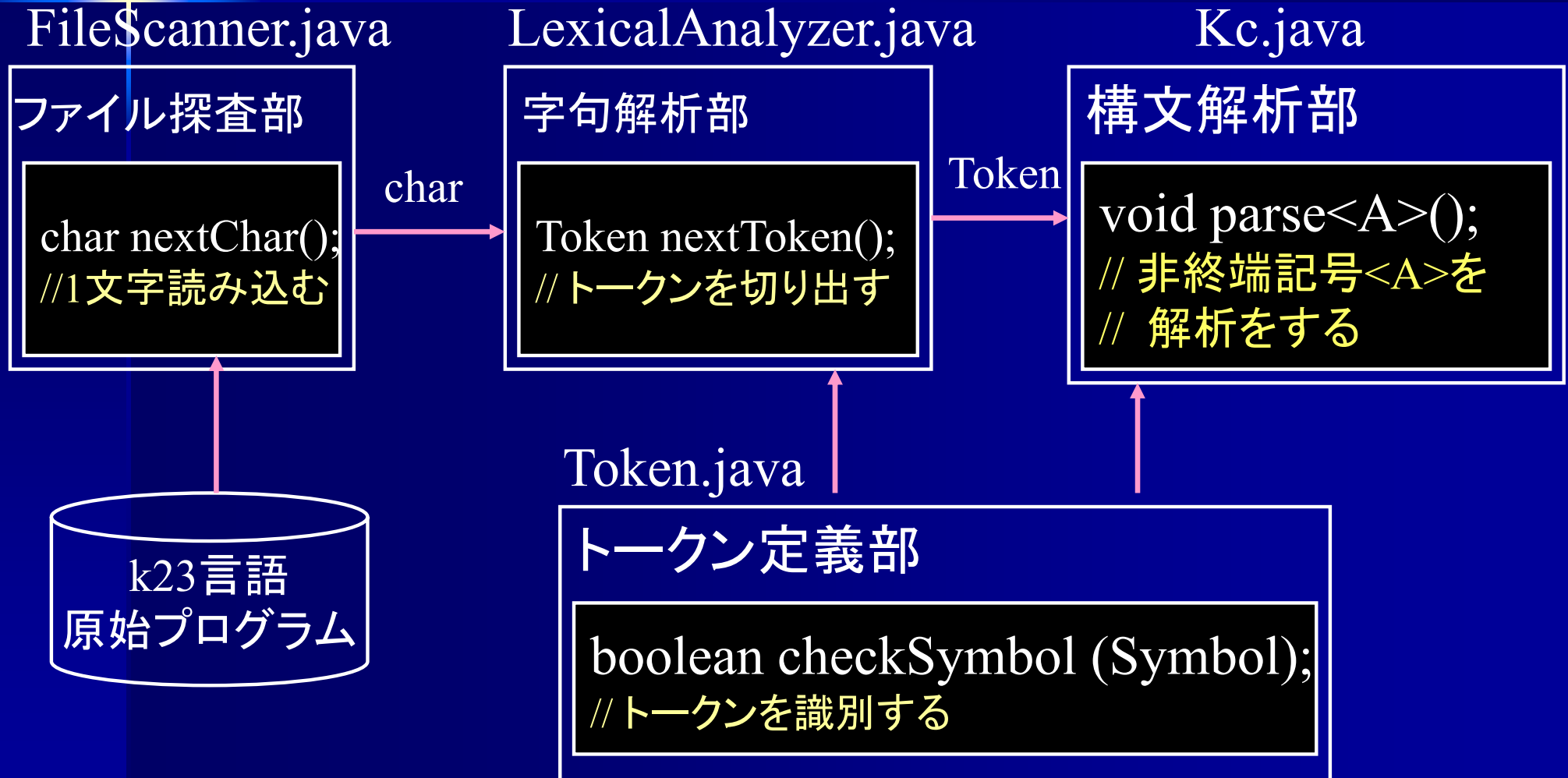
0	3
1	7
2	-
3	-
4	-
5	-
6	-
7	-

Stack

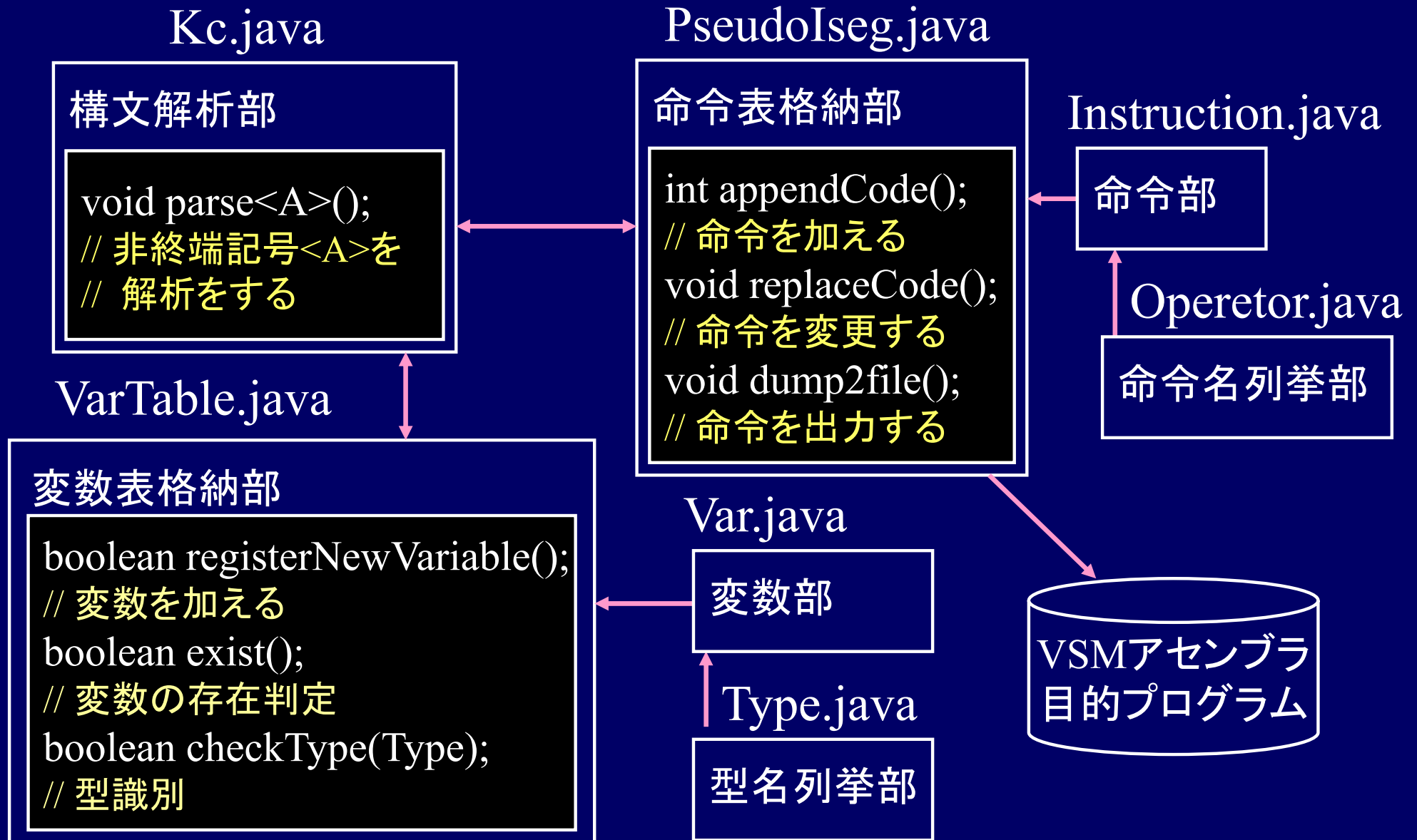
Top

1

プログラムの構造(構文解析系)



プログラムの構造(コード生成系)



PseudoIseg クラス

	Kc	命令表格納部
pIseg	: ArrayList <Instruction>	# 命令表
pIsegPtr	: int	# カウンタ
PseudoIseg ()		# コンストラクタ
- setI (opcode : Operator, flag : int, addr : int)	: int	# 命令を格納
appendCode (opcode : Operator, addr : int)	: int	# 命令を格納
appendCode (opcode : Operator)	: int	# 命令を格納
getLastCodeAddress()	: int	# 命令末尾位置
dump()	: void	# 命令表表示
dump2file ()	: void	# 命令表出力
dump2file (outputFileName : String)	: void	# 命令表出力
replaceCode (ptr : int, op : Operator)	: void	# 命令を変更
replaceCode (ptr : int, addr : int)	: void	# 命令を変更
checkOperator (ptr : int, op : Operator)	: boolean	# 命令の一致判定
getOperand (ptr : int)	: int	# オペランドを得る
removeLastCode ()	: void	# 末尾の命令を削除

Iseg への命令の追加

- Iseg への命令の追加は

PseudoIseg.appendCode (Operator, int)

PseudoIseg.appendCode (Operator) を使用

```
/** @return 追加した命令の番地 */
```

```
int appendCode (Operator op, int addr)
```

```
int appendCode (Operator op)
```

例 : Iseg に PUSHI 10 , ADD を追加

```
iseg.appendCode (Operator.PUSHI, 10);
```

```
iseg.appendCode (Operator.ADD);
```

Iseg への命令の追加

例：

```
iseg.appendCode (Operator.PUSHI, 10);  
iseg.appendCode (Operator.PUSH, 0);  
iseg.appendCode (Operator.ASSGN);  
iseg.appendCode (Operator.REMOVE);
```

Iseg

```
0 PUSHI 10  
1 PUSH 0  
2 ASSGN  
3 REMOVE
```

Iseg の命令の変更

- Iseg の命令の変更は

PseudoIseg.replaceCode (int, Operator)

PseudoIseg.replaceCode (int, int) を使用

```
void replaceCode (int ptr, Operator op)  
void replaceCode (int ptr, int addr)
```

例 : Iseg の 20 番地の命令を に JUMP に変更

```
iseg.replaceCode (20, Operator.JUMP);
```

Iseg の 15 番地のオペランドを 25 に変更

```
iseg.replaceCode (15, 25);
```

Iseg の命令の変更

Iseg

```
10 COMP
11 BGT 14
12 PUSHI 0
13 JUMP 15
14 PUSHI 1
15 BEQ
```

```
10 COMP
11 BLE 14
12 PUSHI 0
13 JUMP 15
14 PUSHI 1
15 BEQ
```

```
10 COMP
11 BLE 14
12 PUSHI 0
13 JUMP 15
14 PUSHI 1
15 BEQ 30
```

```
replaceCode (11, BLE);
```

```
replaceCode (15, 30);
```

非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

■ $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ の解析

1. $\langle A \rangle ::= \varepsilon$ のとき

コードは生成しない

2. $\langle A \rangle ::= "a" (\in T)$ のとき

```
if (token == "a") {  
    token = nextToken();  
    "a" に対応する命令のコード(もしあれば);  
} else syntaxError();
```

非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

■ $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

3. $\langle A \rangle ::= \langle B \rangle (\in N)$ のとき

1. $\epsilon \notin \text{First}(\langle B \rangle)$ のとき

```
if (token  $\in$  First( $\langle B \rangle$ )) parse $\langle B \rangle$ ();  
else syntaxError();
```

2. $\epsilon \in \text{First}(\langle B \rangle)$ のとき

```
if (token  $\in$  (First( $\langle B \rangle$ )- $\epsilon$ )) parse $\langle B \rangle$ ();
```

$\langle B \rangle$ のコード生成は parse $\langle B \rangle$ に任せる

非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

- $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

4. $\langle A \rangle ::= \beta_1 \mid \beta_2 \mid \beta_3$ のとき

```
if (token  $\in$  First ( $\beta_1$ )) {  
     $\beta_1$  のコード;  
} else if (token  $\in$  First ( $\beta_2$ )) {  
     $\beta_2$  のコード;  
} else if (token  $\in$  First ( $\beta_3$ )) {  
     $\beta_3$  のコード;  
} else syntaxError();
```


非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

- $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

5. $\langle A \rangle ::= \beta_1\beta_2\beta_3$ のとき

β_1 のコード;

β_2 のコード;

β_3 のコード;

非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

- $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

6. $\langle A \rangle ::= \{\beta\}$ のとき

```
while (token  $\in$  First ( $\beta$ )) {  
     $\beta$ のコード;  
}
```

非終端記号 $\langle A \rangle$ のコード生成

- $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

7. $\langle A \rangle ::= [\beta]$ のとき

```
if (token  $\in$  First ( $\beta$ )) {  
     $\beta$ のコード;  
}
```

else syntaxError(); は付けない

非終端記号 $\langle A \rangle$ (括弧) の解析

- $\langle A \rangle ::= \alpha (\in (NUT)^*)$ のコード生成

8. $\langle A \rangle ::= (\beta)$ のとき

β のコード;

<Unsigned>のコード生成

- 各終端記号に対応した命令を Iseg に積む

終端記号	命令
INTEGER	PUSHI
CHARACTER	PUSHI
NAME	PUSHI PUSH
NAME “[” <Exp> “]”	PUSHI parseExp() ADD [LOAD]
“inputint”	INPUT
“inputchar”	INPUTC
“(” <Exp> “)”	parseExp()

整数, 文字のコード生成

- 整数の場合

```
appendCode (PUSHI, 整数値);
```

- 文字の場合

```
appendCode (PUSHI, 文字コード);
```

整数, 文字は共に PUSHI

整数値, 文字コードは `Token.getIntValue()` で得る

コード生成プログラム

- `<Unsigned> ::= INTEGER | CHARACTER` の場合

```
void parseUnsigned () {  
    if (token == INTEGER) {  
        int value = // tokenから整数値を得る  
        token = nextToken();  
        appendCode (PUSHI, value);  
    } else (token == CHARACTER) {  
        int charCode = // tokenから文字コードを得る  
        token = nextToken();  
        appendCode (PUSHI, charCode);  
    } else if ...
```

整数と文字は
同一の処理

コード生成プログラム

- `<Unsigned> ::= INTEGER | CHARACTER` の場合

整数と文字は同一処理でOK

```
void parseUnsigned () {  
    if (token == INTEGER || token == CHARACTER) {  
        int value = // tokenから整数値or 文字コードを得る  
        token = nextToken();  
        appendCode (PUSHI, value);  
    } else if ...  
}
```


コード生成プログラム

- `<Unsigned> ::= “inputint” | “inputchar”` の場合

```
void parseUnsigned () {  
    :  
    else if (token == “inputint”) {  
        token = nextToken();  
        appendCode (INPUT);  
    } else if (token == “inputchar”) {  
        token = nextToken();  
        appendCode (INPUTC);  
    } else if ...  
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \text{"("} \langle \text{Exp} \rangle \text{"})"$ の場合)

```
void parseUnsigned () {  
    :  
    else if (token == "(") {  
        token = nextToken();  
        if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Exp} \rangle$ )) parseExp();  
        else syntaxError();  
        if (token == ")") token = nextToken;  
        else syntaxError();  
    } else if ...
```

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード生成は
parseExp() に任せる

演算のコード生成

■ 演算のアセンブラコード

- 演算子に対応したコードを最後に置く

例 : $\langle \text{Exp} \rangle ::= \langle \text{Term} \rangle_1 \text{ “+” } \langle \text{Term} \rangle_2$
 $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle_1 \text{ “*” } \langle \text{Factor} \rangle_2$

$\langle \text{Exp} \rangle$

$\langle \text{Term} \rangle_1$ のコード(右辺値)
 $\langle \text{Term} \rangle_2$ のコード(右辺値)
ADD

$\langle \text{Term} \rangle$

$\langle \text{Factor} \rangle_1$ のコード(右辺値)
 $\langle \text{Factor} \rangle_2$ のコード(右辺値)
MUL

コード生成プログラム

- $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle "*" \langle \text{Factor} \rangle$ の場合

```
void parseTerm () {  
    if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Factor} \rangle$ )) parseFactor();  
    else syntaxError();  
    if (token == "*") token = nextToken();  
    else syntaxError();  
    if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Factor} \rangle$ )) parseFactor();  
    else syntaxError();  
    appendCode (MUL);  
}
```

$\langle \text{Factor} \rangle$ の
コードが
詰まれる

最後に演算子のコードを詰む

結合性とコード

■ $a + b + c + d$ のコード

$((a + b) + c) + d$?

左結合的

$a\ b + c + d +$

$a + (b + (c + d))$?

右結合的

$a\ b\ c\ d + + +$

PUSH a のアドレス
PUSH b のアドレス
ADD
PUSH c のアドレス
ADD
PUSH d のアドレス
ADD

PUSH a のアドレス
PUSH b のアドレス
PUSH c のアドレス
PUSH d のアドレス
ADD
ADD
ADD

コード生成時に
結合性の
確認が必要

コード生成プログラム

- $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \{ "*" \langle \text{Factor} \rangle \}$ の場合 (左結合的)

```
void parseTerm () {
    if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();
    else syntaxError();
    while (token == "*") {
        token = nextToken();
        if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();
        else syntaxError();
        appendCode (MUL);
    }
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \{ "*" \langle \text{Factor} \rangle \}$ の場合 (右結合的)

```
void parseTerm () {
    int n=0;           // “*” の個数カウント用
    if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();
    else syntaxError();
    while (token == “*”) {
        ++n;          // “*” の個数をカウントする
        token = nextToken();
        if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();
        else syntaxError();
    }
    for (int i=0; i<n; ++i) appendCode (MUL);
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Factor} \rangle ::= \langle \text{Unsigned} \rangle \mid \text{"-"} \langle \text{Factor} \rangle$ の場合

```
void parseFactor () {  
  if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Unsigned} \rangle$ )) {  
    parseUnsigned();  
  } else if (token == "-") {  
    token = nextToken();  
    if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Factor} \rangle$ )) parseFactor();  
    else syntaxError();  
    appendCode (CSIGN);  
  } else syntaxError();  
}
```

$\langle \text{Unsigned} \rangle$ のコードが
詰まれる

単項演算子も同様に
最後にコードを詰む

コード生成プログラム

- $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \{ ("*" | "/") \langle \text{Factor} \rangle \}$ の場合

```
void parseTerm () {
  if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor(); else syntaxError();
  while (token == "*" || token == "/") {
    if (token == "*") { // "*" の場合
      token = nextToken();
      if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor(); else syntaxError();
      appendCode (MUL);
    } else { // "/" の場合
      token = nextToken();
      if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor(); else syntaxError();
      appendCode (DIV);
    }
  }
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Term} \rangle ::= \langle \text{Factor} \rangle \{ ("*" | "/") \langle \text{Factor} \rangle \}$ の場合

```
void parseTerm () {  
    if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();  
    else syntaxError();  
    while (token == "*" || token == "/") {  
        Symbol op = token.getSymbol();  
        token = nextToken();  
        if (token ∈ First (<Factor>)) parseFactor();  
        else syntaxError();  
        if (op == Symbol.MUL) appendCode (MUL);  
        else appendCode (DIV);  
    }  
}
```

演算子を記憶

文のコード生成

■ $\langle \text{St} \rangle ::= \langle \text{If_St} \rangle$

| $\langle \text{While_St} \rangle$

| $\langle \text{Outputint_St} \rangle$

| $\langle \text{Outputchar_St} \rangle$

| $\langle \text{Exp_St} \rangle$

| “{” { $\langle \text{St} \rangle$ } “}”

| “.”
| “;”

このコード生成は
各 $\text{parse}\langle A \rangle()$ に
任せる

ここは生成規則 6. に
従ってコード生成

“.” のコードは？

コード生成プログラム

```
void parseSt () {  
    switch (token) {  
        case First (<IfSt>):          parseIfSt();          break;  
        case First (<WhileSt>):       parseWhileSt();       break;  
        case First (<OutputintSt>):   parseOutputintSt(); break;  
        case First (<OutputcharSt>): parseOutputcharSt(); break;  
        case First (<ExpSt>):         parseExpSt();          break;  
        case “{” :                   “{” { <St> } “}” のコード生成; break;  
        case “;” :                   空文のコード生成;       break;  
        default : syntaxError();  
    }  
}
```

空文のコード生成

$\langle \text{St} \rangle ::= \text{“;”}$ の場合

空文 = 何もしない = コード無し

```
void parseSt () {  
    switch (token) {  
        :  
        case “;” : token = nextToken(); break;  
        :  
    }  
}
```

トークンを読み飛ばすだけ

出力文のコード生成

$\langle \text{OuputintSt} \rangle ::= \text{“outputint” “(” } \langle \text{Exp} \rangle \text{ “)” “.”}$

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)

OUTPUT

OUTPUTLN

$\langle \text{OuputcharSt} \rangle ::= \text{“outputchar” “(” } \langle \text{Exp} \rangle \text{ “)” “.”}$

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)

OUTPUTC

OUTPUTLN

式文のコード生成

$\langle \text{ExpSt} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle \text{“;}”$ の場合

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)
REMOVE

スタックトップに残った
式の評価値を削除

```
void parseExpSt () {  
    if (token  $\in$  First ( $\langle \text{Exp} \rangle$ )) parseExp();  
    else syntaxError();  
    if (token == “;”) appendCode (REMOVE);  
    else syntaxError();  
}
```

“;” が来れば式終了 \Rightarrow 式の評価値はもう不要

変数宣言部のコード生成

- $\langle \text{Decl} \rangle ::= \text{“int” NAME [“=” } \langle \text{Const} \rangle \text{ “;”}$
- $\langle \text{Const} \rangle ::= [\text{“-”}] \text{INTEGER} \mid \text{CHARACTER}$

初期値無しの変数/配列宣言

コード無し(変数表への登録のみ)

初期値ありの変数/配列宣言

変数表への登録

Dseg へのデータ代入コード生成

PUSHI $\langle \text{Const} \rangle$ の値
POP NAME の番地

コード生成には
番地が必要

変数表への挿入

- 変数表への挿入は

VarTable.registerNewVariable (Type, String, int) を使用

```
/** @return 変数 name を登録できたか? */  
boolean registerNewVariable  
    (Type type, String name, int size)
```

例 : int i, a[5];

```
registerNewVariable (Type.INT, "i", 1);  
registerNewVariable (Type.ARRAYOFINT, "a", 5);
```

変数の番地

■ 変数の番地

VarTable.getAddress (String) を使用

```
/** @ return 変数 name の番地 */  
int getAddress (String name)
```

例：変数 i の番地

```
varTable.getAddress (“i”)
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Decl} \rangle ::= \text{"int"} \text{ NAME } [\text{"="} \langle \text{Const} \rangle] \text{";"}$ の場合

```
void parseVarDecl () {  
    if (token == "int") token = nextToken();  
    else syntaxError();  
    if (token == NAME) {  
        String name = // tokenから変数名を得る  
        token = nextToken();  
    } else syntaxError();  
    if (exist (name)) syntaxError ();    // 二重登録チェック  
    :
```

ここまでは初期値の有無に関係無く共通

コード生成プログラム

- $\langle \text{Decl} \rangle ::= \text{"int" NAME ["=" } \langle \text{Const} \rangle \text{ "]" ;}$ の場合

```
if (token == "=") { // 初期値代入がある場合
    token = nextToken();
    if (token ∈ First (<Const>)) parseConst();
    else syntaxError();
    registerNewVariable (INT, name, 1); // 変数表に登録
    int address = // 変数表を参照してnameの番地を得る
    appendCode (PUSHI, <Const>の値); // 初期値を積む
    appendCode (POP, address); // Dseg に代入
} else registerNewVariable (INT, name, 1);
if (token == ";") nextToken; else syntaxError();
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Const} \rangle ::= [\text{"-"}] \text{INTEGER} \mid \text{CHARACTER}$

```
/** @return 定数の値 */
```

```
int parseConst () {  
    if (token == INTEGER) {  
        int value = // tokenから整数値を得る  
        token = nextToken();  
        return value; // 整数値を返す  
    } else if (token == "-") {  
        "- INTEGER の解析; return 負の整数値;  
    } else if (token == CHARACTER) {  
        CHARACTER の解析; return 文字コード;  
    } else syntaxError();  
}
```

コード生成プログラム

- $\langle \text{Decl} \rangle ::= \text{“int” NAME [“=” } \langle \text{Const} \rangle \text{ “;”}$ の場合

```
if (token == “=”) { // 初期値代入がある場合
    token = nextToken();
    int value;
    if (token ∈ First (⟨Const⟩)) value = parseConst();
        else syntaxError();
    registerNewVariable (INT, name, 1); // 変数表に登録
    int address = // 変数表を参照してnameの番地を得る
    appendCode (PUSHI, value); // 初期値を積む
    appendCode (POP, address); // Dseg に代入
} else registerNewVariable (INT, name, 1);
if (token == “;”) nextToken; else syntaxError();
}
```

変数宣言部(配列)のコード生成

- $\langle \text{Decl} \rangle ::= \text{"int"} (\text{NAME} [\text{"="} \langle \text{Const} \rangle] \text{";"}$
 - | $\text{NAME} \text{"["} \text{INTEGER} \text{"]"}$ ";"
 - | $\text{NAME} \text{"["} \text{"]"}$ "=" $\text{"{"}$ $\langle \text{Const} \rangle \{ \text{","} \langle \text{Const} \rangle \}$ $\text{"}"}$ ";")

例 : `int a[] = { 10, 20, 30 };`

名前	型	サイズ	番地
a	int []	3	5

```
PUSHI 10
POP   a[0]の番地
PUSHI 20
POP   a[1]の番地
PUSHI 30
POP   a[2]の番地
```

```
PUSHI 10
POP   5
PUSHI 20
POP   6
PUSHI 30
POP   7
```

番地を
1ずつ増加

変数宣言部(配列)のコード生成

- 変数表への登録にはサイズが必要
- コード生成には番地が必要

```
int a[] = { 10, 20, 30 } ;
```

サイズ未定

ここを読んでいる時点では
まだコード生成できない

“}”まで読めば
サイズ確定

“}”まで読んだ時点で変数表に登録する



各初期値は一旦作業用 ArrayList に保管


```
if (token == "int") token = nextToken();
    else syntaxError();
if (token == NAME) token = nextToken();
    else syntaxError();
if (token == "[") { // 配列の場合
    token = nextToken();
    if (token == INTEGER) { // 初期値無し配列
        "[ " INTEGER "]" ";" の解析
        変数表に登録
    } else if (token == "]") { // 初期値有り配列
        "[ "]" "=" "{" <Const> { ";" <Const> } "}" ";" の解析
        変数表に登録
        コード生成
    } else syntaxError();
} else { // スカラー変数の場合
```

```
} else if (token == “]”) { // 初期値有りの配列
    token = nextToken();
    if (token == “=”) token = nextToken(); else syntaxError();
    if (token == “{”) token = nextToken(); else syntaxError();
    if (token ∈ First (<Const>)) int value = parseConst();
        else syntaxError();
    ArrayList<Integer> valueList = new ArrayList<Integer>();
    valueList.add (value);
    while ( token == “;”) {
        token = nextToken();
        if (token ∈ First (<Const>)) value = parseConst();
            else syntaxError();
        valueList.add (value);
    }
    if (token == “}”) token = nextToken(); else syntaxError();
    :
```

作業用ArrayList

一旦ArrayListに格納

ここまで来ればサイズ確定

```
if (token == "{") token = nextToken(); else syntaxError();
int size = valueList.size(); // 初期値の個数を得る
registerNewVariable (ARRAYOFINT, name, size);
// サイズが確定したので変数表に登録
int address = getAddress (name);
// 配列の先頭のアドレスを得る
for (i=0; i<size; ++i) {
    appendCode (PUSHI, valueList.get (i));
    // i番目の初期値を積む
    appnedCode (POP, address + i); // Dseg に格納
}
} else syntaxError();
} else { // スカラー変数の場合
```

変数のコード生成

- $\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \text{NAME}$ の場合

左辺値

右辺値

PHSHI NAME の番地

PHSH NAME の番地

- $\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \text{NAME} \text{ “[” } \langle \text{Exp} \rangle \text{ “[”}$ の場合

左辺値

右辺値

PHSHI NAME[0] の番地
<Exp> のコード
ADD

PHSHI NAME[0] の番地
<Exp> のコード
ADD
LOAD

左辺値か右辺値かによりコードが異なる

コード生成プログラム

- <Unsigned> ::= NAME の場合

```
void parseUnsigned () {
```

```
    :
```

```
    else if (token == NAME) {
```

```
        String name = // tokenから変数名を得る
```

```
        int address = // 変数表を参照してnameの番地を得る
```

```
        token = nextToken();
```

```
        if (左辺値が必要な場合) {
```

```
            appendCode (PUSHI, address); // 左辺値の場合
```

```
        } else {
```

```
            appendCode (PUSH, address); // 右辺値の場合
```

```
        }
```

左辺値か右辺値かの
判定が必要

左辺値の判定

- 左辺値が必要 = 代入の左辺にある



次に来るトークンが代入かどうかで判定

```
if (token == “=”) {  
    appendCode (PUSHI, address); // 左辺値の場合  
} else {  
    appendCode (PUSH, address); // 右辺値の場合  
}
```

(注意) token = nextToken(); はしないこと

コード生成プログラム

- `<Unsigned> ::= NAME` の場合

```
void parseUnsigned () {
    :
    else if (token == NAME) {
        String name = // tokenから変数名を得る
        int address = // 変数表を参照してnameの番地を得る
        token = nextToken();
        if (token == "=") {
            appendCode (PUSHI, address); // 左辺値の場合
        } else {
            appendCode (PUSH, address); // 右辺値の場合
        }
    }
}
```

“+=” “-=” 等の場合も左辺値

配列のコード生成

■ 配列のコード

– $\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \text{NAME} \text{ “[” } \langle \text{Exp} \rangle \text{ “[”}$

左辺値

右辺値

PHSHI 先頭番地
<Exp> のコード
ADD

PHSHI 先頭番地
<Exp> のコード
ADD
LOAD

ここまで
共通

ここで左辺値か右辺値かの判定

- $\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \text{NAME} [\text{“[”} \langle \text{Exp} \rangle \text{“]”}]$ の場合

```
else if (token == NAME) {  
    String name = // tokenから変数名を得る  
    int address = // 変数表を参照してnameの番地を得る  
    token = nextToken();  
    appendCode (PUSHI, address); // 左辺値右辺値共通  
    if (token == “[”) { // 配列の場合  
        token = nextToken();  
        if (token ∈ First (⟨Exp⟩)) parseExp(); else syntaxError();  
        if (token == “]”) token = nextToken(); else syntaxError();  
        appendCode (ADD);  
    }  
    if (token != “=”) // 次のトークンが代入以外  
        appendCode (LOAD);  
}
```

式の評価値が詰まれる

配列の左辺値が詰まれる

左辺値を右辺値に変換

代入のアセンブラコード

$\langle \text{Expression} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle [\text{“=”} \langle \text{Expression} \rangle]$

$\langle \text{Expression} \rangle \rightarrow \langle \text{Exp} \rangle$ の場合

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)

$\langle \text{Expression} \rangle \rightarrow \langle \text{Exp} \rangle \text{“=”} \langle \text{Expression} \rangle$ の場合

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (左辺値)

$\langle \text{Expression} \rangle$ のコード (右辺値)

ASSGN

- $\langle \text{Expression} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle [\text{"="} | \langle \text{Expression} \rangle]$

```
void parseExpression () {
    if (token ∈ First (⟨Exp⟩)) {
        boolean hasLeftValue = parseExp();
            // ⟨Exp⟩ の左辺値の有無をコピー
        else syntaxError();
    if (token == "=") {
        if (!hasLeftValue) syntaxError ("左辺値がありません");
            // 左辺値が無ければ制約エラー
        token = nextToken();
        if (token ∈ First (⟨Expression⟩))
            parseExpression(); else syntaxError();
        appendCode (ASSGN);
    }
}
```

代入のアセンブラコード

$\langle \text{Expression} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle$
[(“=” | “+=” | “-=”) $\langle \text{Expression} \rangle$]

$\langle \text{Expression} \rangle \rightarrow \langle \text{Exp} \rangle$ “+=” $\langle \text{Expression} \rangle$ の場合

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (左辺値)

COPY

LOAD

$\langle \text{Expression} \rangle$ のコード (右辺値)

ADD

ASSGN

“=” の場合

$\langle \text{Exp} \rangle$

$\langle \text{Expression} \rangle$

ASSGN

- $\langle \text{Expression} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle [(\text{"="} | \text{"+="} | \text{"-="}) \langle \text{Expression} \rangle]$

```
void parseExpression () {
    if (token ∈ First (⟨Exp⟩)) parseExp(); else syntaxError();
    if (token == "=" || token == "+=" || token == "-=") {
        Symbol op = token.getSymbol(); // 演算子を記憶
        token = nextToken();
        if (op == "+=" || op == "-=") {
            appendCode (COPY);
            appendCode (LOAD);
        }
        if (token ∈ First (⟨Expression⟩)) parseExpression();
        else syntaxError();
        if (op == "+=") appendCode (ADD);
        else if (op == "-=") appendCode (SUB);
        appendCode (ASSGN);
    }
}
```

条件式のアセンブラコード

$\langle \text{LFactor} \rangle ::= \langle \text{Exp} \rangle_1 \text{ "==" } \langle \text{Exp} \rangle_2$
 $\langle \text{Exp} \rangle_1 == \langle \text{Exp} \rangle_2$ ならば 1

$\langle \text{Exp} \rangle_1$ のコード (右辺値)

$\langle \text{Exp} \rangle_2$ のコード (右辺値)

COMP

BEQ (L1)

3番地先へジャンプ

PUSHI 0

JUMP (L2)

2番地先へジャンプ

(L1) PUSHI 1

(L2)

Iseg の番地が必要

Iseg の番地

- PseudoIseg.appendCode ()の返回值
 - 命令を積んだ Iseg のアドレス

例 :

```
iseg.appendCode (Operetor.PUSHI, 20);  
iseg.appendCode (Operetor.INC);
```

Iseg

```
30 PUSHI 20  
31 INC
```

返回值 = 30

返回值 = 31

条件式のアセンブラコード

```
void parseLFactor();
  if (token ∈ First (<AExp>)) parseAExp(
    else syntaxError();
  if (token == “==”) {
    token = nextToken();
    if (token ∈ First (<AExp>)) parseAExp(
      else syntaxError();
    int compAddr = appendCode (COMP);
    appendCode (BEQ, compAddr+4);
    appendCode (PUSHI, 0);
    appendCode (JUMP, compAddr+5);
    appendCode (PUSHI, 1);
  }
}
```

```
200 COMP
201 BEQ    204
202 PUSHI 0
203 JUMP  205
204 PUSHI 1
205
```

COMP の
アドレスを得る

条件式のアセンブラコード

```
COMP  
BEQ (L1)  
PUSHI 0  
JUMP (L2)  
(L1) PUSHI 1  
(L2)
```

演算子	分岐コード
==	BEQ
!=	BNE
<=	BLE
<	BLT
>=	BGE
>	BGT

```
void parseLFactor();
  if (token ∈ First (<AExp>)) parseAExp(); else syntaxError();
  if (token == “==” || token == “<” || token == “<=”) {
    Symbol op = token.getSymbol(); // 演算子を記憶
    token = nextToken();
    if (token ∈ First (<AExp>)) parseAExp(); else syntaxError();
    int compAddr = appendCode (COMP);
    switch (op) {
      case “==” : appendCode (BEQ, compAddr+4) ; break;
      case “<” :  appendCode (BLT, compAddr+4) ; break;
      case “<=” : appendCode (BLE, compAddr+4) ; break;
    }
    appendCode (PUSHI, 0);
    appendCode (JUMP, compAddr+5);
    appendCode (PUSHI, 1);
  }
}
```

if 文のアセンブラコード

$\langle \text{If_St} \rangle ::= \text{"if" " ("} \langle \text{Exp} \rangle \text{")"} \langle \text{St} \rangle$

$\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)
BEQ (L)
 $\langle \text{St} \rangle$ のコード
(L)

$\langle \text{St} \rangle$ の次の命令の
番地に分岐

(L) の番地は $\langle \text{St} \rangle$ のコードを作るまで不明



後から番地を書き直す必要あり

PseudoIseg.replaceCode(); を使用

if 文のアセンブラコード

```
void parseIfSt() {  
    if (token == "if") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token == "(") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token ∈ First (<Exp>)) parseExp(); else syntaxError();  
    if (token == ")") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int beqAddr = appendCode (BEQ, -1); 飛び先未定  
    if (token ∈ First (<St>)) parseSt(); else syntaxError();  
    replaceCode (beqAddr, <St>の次の番地);  
}
```

<St> の次の番地が必要

⇒ PseudoIseg.getLastCodeAddress(); を使用

Iseg の番地

■ Iseg の番地は

PseudoIseg.getLastCodeAddress(); を使用

```
/** @return 最後に積んだ命令の番地 */  
int getLastCodeAddress()
```

例 :

```
iseg.appendCode (Operetor.PUSHI, 10);  
int addr = iseg.getLastCodeAddress();
```

Iseg

```
50 PUSHI 10
```

返り値 = 50

if 文のアセンブラコード

```
void parseIfSt() {  
    if (token == "if") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token == "(") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token ∈ First (<Exp>)) parseExp(); else syntaxError();  
    if (token == ",") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int beqAddr = appendCode (BEQ, -1);  
    if (token ∈ First (<St>)) parseSt(); else syntaxError();  
    int stLastAddr = getLastCodeAddress();  
        // <St> 部分のコードの末尾のコードのアドレスを得る  
    replaceCode (beqAddr, stLastAddr+1);  
}
```

while 文のアセンブラコード

$\langle \text{While_St} \rangle ::= \text{“while” “(” } \langle \text{Exp} \rangle \text{ “)” } \langle \text{St} \rangle$

(L1) $\langle \text{Exp} \rangle$ のコード (右辺値)

BEQ (L2)

$\langle \text{St} \rangle$ のコード

JUMP (L1)

(L2)

JUMP の次の
番地に分岐

条件式にジャンプ

(L2) の番地は $\langle \text{St} \rangle$ のコードを作るまで不明



後から番地を書き直す必要あり

while 文のアセンブラコード

```
void parseWhileSt() {  
    if (token == "while") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token == "(") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int lastAddr = getLastCodeAddress();  
                                     // 条件式直前の番地を記憶  
    if (token ∈ First (<Exp>)) parseExp(); else syntaxError();  
    if (token == ")") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int beqAddr = appendCode (BEQ, -1); // 飛び先未定  
    if (token ∈ First (<St>)) parseSt(); else syntaxError();  
    int jumpAddr = appendCode (JUMP, lastAddr+1);  
    replaceCode (beqAddr, jumpAddr+1);  
}
```


for 文のアセンブラコード

$\langle \text{For_St} \rangle ::= \text{"for"}$

$\text{"("} \langle \text{Exp} \rangle_1 \text{";" } \langle \text{Exp} \rangle_2 \text{";" } \langle \text{Exp} \rangle_3 \text{")" } \langle \text{St} \rangle$

$\langle \text{Exp} \rangle_1$ のコード (右辺値)

REMOVE

(L1) $\langle \text{Exp} \rangle_2$ のコード (右辺値)

BEQ (L4)

JUMP (L3)

後で飛び先を決定

(L2) $\langle \text{Exp} \rangle_3$ のコード (右辺値)

REMOVE

JUMP (L1)

(L3) $\langle \text{St} \rangle$ のコード

JUMP (L2)

(L4)

for 文のアセンブラコード

```
void parseForSt() {  
    if (token == "for") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token == "(") token = nextToken(); else syntaxError();  
    if (token ∈ First (<Exp>)) parseExp(); else syntaxError();  
    if (token == ";") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int removeAddr = appendCode (REMOVE);  
                                // 条件式直前の番地を記憶  
    if (token ∈ First (<Exp>)) parseExp(); else syntaxError();  
    if (token == ";") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int beqAddr = appendCode (BEQ, -1); // 飛び先未定  
    int jumpAddr = appendCode (JUMP, -1); // 飛び先未定  
    :  
    (以下略)
```

break 文のアセンブラコード

<Break_St> ::= “break” “;”

JUMP (対応するループ, switch 文の外へ)

<Continue_St> ::= “continue” “;”

JUMP (対応するループの条件式へ)

(※) for 文は継続式(式3)へ

対応するループが無ければエラー

break 文のアセンブラコード

(while 文からの脱出の場合)

```
while ( <Exp> )
```

```
{ <St1> break ;  
  <St2> continue  
  <St3> }
```

の場合

(L1) <Exp> のコード (右辺値)

BEQ (L2)

<St₁> のコード

JUMP (L2)

<St₂> のコード

JUMP (L1)

<St₃> のコード

JUMP (L1)

(L2)

break 文

continue 文

break 文 : ループ外へ
continue 文 : 継続式へ
while 文終了時に
break 文の飛び先決定

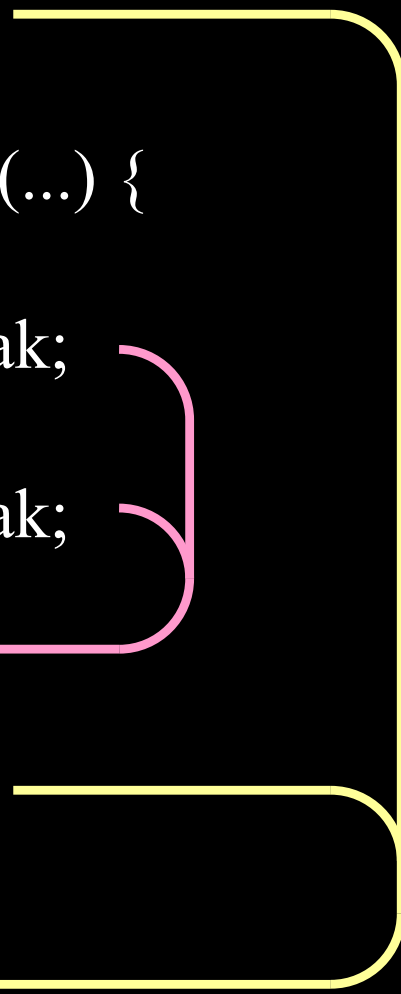



break文のコード生成

- ArrayList 型の大域変数を使用

```
ArrayList<Integer> breakAddrList;  
    /* break 文の JUMP 命令の番地を記憶する*/  
boolean inLoop = false;    /* ループ内部か? */
```

```
parseBreak() {  
    if (token == "break") token = nextToken; else syntaxError();  
    if (inLoop == false) syntaxError ("ループ内ではありません")  
    int addr = appendCode (JUMP, -1);    // 飛び先未定  
    breakAddrList.add (addr);    // JUMP 命令の番地を記憶  
    if (token == ";") token = nextToken; else syntaxError()  
}
```

break 文

```
while (...) {  
    :  
    break;   
    :  
    while (...) {  
        :  
        break;   
        :  
        break;   
    }  
    :  
    break;   
    :  
}
```

break文は階層毎に
飛び先が異なる



階層毎に
飛び先を決定する
必要がある

```

parseWhile() {
    :
    boolean outerLoop = inLoop;    /* while文外部の情報を記憶 */
    ArrayList<Integer> outerList = breakAddrList;
    inLoop = true;                 /* フィールド変数の値をループ内部に */
    breakAddrList = new ArrayList<Integer>(); /* 空のリストを作成 */
    if (token ∈ first (<St>)) parseSt(); else syntaxError();
                                /* この<St>内はループ内部として処理される */
    int jumpAddr = appendCode (JUMP, /* 条件式へ */);
    for (int i = 0; i < breakAddrList.size(); ++i) {
                                /* <St>内のbreak文の数だけ繰り返す */
        int breakAddr = breakAddrList.get (i); /* break文の番地 */
        replaceCode (breakAddr, jumpAddr+1); /* ループ外へ */
    }
    inLoop = outerLoop;           /* 外部のループ情報を復帰 */
    breakAddrList = outerList;
    :

```

```
parseForSt() {  
    :  
    boolean outerLoop = inLoop;    /* for文外部の情報を記憶 */  
    ArrayList<Integer> outerList = breakAddrList;  
    inLoop = true;                  /* フィールド変数の値をループ内部に */  
    breakAddrList = new ArrayList<Integer>(); /* 空のリストを作成 */  
    int tableSize = varTable.Size();    /* 変数表のサイズを記憶 */  
    :  
    for (int i = 0; i<breakAddrList.size(); ++i) {  
        /* <St>内のbreak文の数だけ繰り返す */  
        int breakAddr = breakAddrList.get (i);    /* break文の番地 */  
        replaceCode (breakAddr, jumpAddr+1); /* ループ外へ */  
    }  
    inLoop = outerLoop;                /* 外部のループ情報を復帰 */  
    breakAddrList = outerList;  
    varTable.removeTail (tableSize);    /* 変数表の末尾を削除 */  
}
```


break 文

breakAddrList

100

```
while (...) {
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
  while (...) {
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
  }
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
}
```

```
  :
```

```
  100 JUMP ?
```

break 文

```
while (...) {
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
  while (...) {
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
  }
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
}
```

breakAddrList

100

150	200
-----	-----

```
  :
```

```
  100 JUMP ?
```

```
  :
```

```
  150 JUMP ?
```

```
  :
```

```
  200 JUMP ?
```

break 文

```
while (...) {
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
  while (...) {
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
  }
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
}
```

breakAddrList

100

150	200
-----	-----

```
  :
```

```
100 JUMP ?
```

```
  :
```

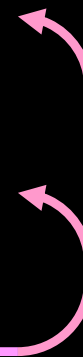
```
150 JUMP 250
```

```
  :
```

```
200 JUMP 250
```

```
  :
```

```
250
```



break 文

```
while (...) {
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
  while (...) {
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
    :
```

```
    break;
```

```
  }
```

```
  :
```

```
  break;
```

```
  :
```

```
}
```

breakAddrList

100	300
-----	-----

```
  :
```

```
100 JUMP ?
```

```
  :
```

```
150 JUMP 250
```

```
  :
```

```
200 JUMP 250
```

```
  :
```

```
250
```

```
  :
```

```
300 JUMP ?
```

break 文

```
while (...) {  
    :  
    break;  
    :  
    while (...) {  
        :  
        break;  
        :  
        break;  
    }  
    :  
    break;  
    :  
}
```

breakAddrList

100	300
-----	-----

```
    :  
100 JUMP 350  
    :  
150 JUMP 250  
    :  
200 JUMP 250  
    :  
250  
    :  
300 JUMP 350  
    :  
350
```

The diagram illustrates the execution flow of the assembly code. A pink arrow points from the closing brace '}' in the source code to the '350' label. Another pink arrow points from the '350' label to the '100 JUMP 350' instruction. A third pink arrow points from the '300 JUMP 350' instruction to the '100 JUMP 350' instruction.

プログラム未到達時の処理

- プログラム未到達時にファイル末ならば
コンパイル完了

```
void parseProgram () {  
    if (token ∈ First (<MainFunction>))  
        parseMainFunction();  
    else syntaxError();  
    if (token == "$")  
        appendCode (HALT);  
    else syntaxError();  
}
```

ファイル末を示すトークン

末尾に HALT を積む

Iseg からファイルへの出力

- Iseg からファイルへの出力は

PseudoIseg.dump2file ()

PseudoIseg.dump2file (String) を使用

```
void dump2file ()
```

```
void dump2file (String fileName)
```

例 : Iseg を OpCode.asm (デフォルト) に出力

```
iseg.dump2file ();
```

Iseg を xxx.asm に出力

```
iseg.dump2file (“xxx.asm”);
```

for 文のアセンブラコード

$\langle \text{For_St} \rangle ::= \text{"for"}$

$\text{"("} \langle \text{Var_decl} \rangle \text{";" } \langle \text{Exp} \rangle_2 \text{";" } \langle \text{Exp} \rangle_3 \text{"")" } \langle \text{St} \rangle$

$\langle \text{Var_decl} \rangle$ のコード

(L1) $\langle \text{Exp} \rangle_2$ のコード (右辺値)

BEQ (L4)

JUMP (L3)

(L2) $\langle \text{Exp} \rangle_3$ のコード (右辺値)

REMOVE

JUMP (L1)

(L3) $\langle \text{St} \rangle$ のコード

JUMP (L2)

(L4)

VarTable の管理

```
for (int i=0; i<n; ++i) {  
    :  
}
```

int 型変数 i は
この内部のみで有効

for 文開始時に変数表のサイズを記憶
for 文終了時に変数表の末尾を削除

for 文のアセンブラコード

```
void parseForSt() {  
    if (token == "for") token = nextToken(); else syntaxError();  
    int tableSize = varTable.Size();    /* 変数表のサイズを記憶 */  
    :  
    :  
    :  
    varTable.removeTail (tableSize);    /* 変数表の末尾を削除 */  
}
```

配列のアドレス

多次元配列の
アドレス計算は
各次元の大きさが必要

1次元配列

```
int a[N];
```

$a[i]$ のアドレス : $(a[0]$ のアドレス) + i

2次元配列

```
int a[M][N];
```

$a[i][j]$ のアドレス : $(a[0][0]$ のアドレス) + $N*i + j$

3次元配列

```
int a[L][M][N];
```

$a[i][j][k]$ のアドレス : $(a[0][0][0]$ のアドレス)
+ $M*N*i + N*j + k$

配列のアドレス

$a[\langle \text{Exp} \rangle_1]$

PUSHI $a[0]$ の番地
 $\langle \text{Exp} \rangle_1$ のコード (右辺値)
ADD

$a[\langle \text{Exp} \rangle_1][\langle \text{Exp} \rangle_2]$

PUSHI $a[0][0]$ の番地
 $\langle \text{Exp} \rangle_1$ のコード (右辺値)
PUSHI N
MUL
ADD
 $\langle \text{Exp} \rangle_2$ のコード (右辺値)
ADD

$a[\langle \text{Exp} \rangle_1][\langle \text{Exp} \rangle_2][\langle \text{Exp} \rangle_3]$

PUSHI $a[0][0][0]$ の番地
 $\langle \text{Exp} \rangle_1$ のコード (右辺値)
PUSHI $M*N$
MUL
ADD
 $\langle \text{Exp} \rangle_2$ のコード (右辺値)
PUSHI N
MUL
ADD
 $\langle \text{Exp} \rangle_3$ のコード (右辺値)
ADD

多次元配列への対応

- Var, VarTable
 - 各次元の大きさ、次元も登録できるようにする
- parseVarDecl()
 - 配列の次元、各次元の大きさも調べ、登録する
- parseUnsignedFactor()
 - [] の個数が登録された次元と一致するか確認する
 - 変数表から各次元の大きさを得て番地を計算する

Var.java の拡張

```
public class Var{  
    private Type type;           // 型  
    private String name;        // 変数名  
    private int address;        // 番地  
    private int size;           // サイズ  
    private int sizeList[];     // 各次元のサイズ  
    private int dimension;      // 配列の次元  
    :  
}
```

多次元配列の変数表

```
int i, j;  
int a[10], b[5][6], c[2][3][4];
```

Type	name	address	size	sizeList	dim
int	i	0	1	null	0
int	j	1	1	null	0
array of int	a	2	10	{ 10 }	1
array of int	b	12	30	{ 5, 6 }	2
array of int	c	42	24	{ 2, 3, 4 }	3

```
int dimension = 0, size = 1;
ArrayList<Integer> sizeList = new ArrayList<Integer>();
while (token == “[”) {
    token = nextToken();
    ++dimension;           // 次元をカウント
    if (token == INTEGER) {
        size *= token.getValue(); // 全体の大きさを計算
        sizeList.add (token.getValue()); // 各次元の大きさを記憶
        token = nextToken();
    } else syntaxError();
    if (token == “]”) token = nextToken(); else syntaxError();
}
if (dimension == 0) { // スカラー変数の場合
    registerNewVariable (INT, name, 1, null, 0);
} else { // 配列の場合
    registerNewVariable
        (ARRAYOFINT, name, size, sizeList, dimension);
}
```