問2 コンパイラの処理内容(ソフトウェア)

(H22 春 FE 午後問 2)

【解答】

「設問1] オ

「設問2] イ ゎ

[設問3] [設問4]

【解説】

コンパイラの構文解析を題材にした問題である。2 分木,深さ優先検索,後置表記 法(逆ポーランド表記法)が理解できていれば容易に解答できる。構文解析手法,構 文記法を理解できていない場合でも、本文中に解析方法、解析順序が書かれているの で,その順番に求めれば解答を導き出せる。ただし,設問2の考え方は難しく,整理 して解かないと時間を要する。問題にある構文解析手法についてはよく出題されるの で、確実に習得しておくとよい。

[設問1]

与えられた 2 項演算子の式が、深さ優先で探索するどの 2 分木に該当するかが問わ れている。探索順序は、2 分木において深さ優先で節を探索し、帰り掛けにその親の 節の演算子を評価するとしている。与えられた式の計算順序から、構文木である2分 木を考えてみる。

この式において括弧が先に計算されるので, ①の部分の(b op c)が 2 分木の最下部と なる。最下部の2分木は、子の節がbとc、親の節が演算子opとなる。

次に, ②の部分の a op (b op c)が計算される。2分木は, 左の子の節が a, 右が(b op c)の部分木, 親の節が op となる。



最後に、③の部分の a op (b op c) op d が計算される。右が a op (b op c)の部分木, 左の子の節に d, 親の節が op となる。



したがって, (オ) が正解である。

ちなみに、各選択肢の構文木から式に直すと、次のようになる。

7: a op (b op (c op d))

イ: (a op b) op (c op d)

ウ:(a op d) op (b op c)

工: a op ((b op c) op d)

[設問2]

与えられた 2 項演算子の式を見ただけでは、どの演算から評価すればよいのか分か らない。この式を演算子に着目して分解し,〔式の構文規則〕 に当てはめて考えていく。 まず, 左の op1 に注目して考えてみる。op1 が含まれる定義は「式」の定義の「式 op1 項」で, op1の左側は「式」と定義されている。式の op1の左側は「a」である。「式」 ightarrow「頃」ightarrow「因子」ightarrow「名前」ightarrow「ightarrow」の順にそれぞれ含まれて定義されているので、 対応している。次に、 op1の右側は「項」と定義されているが、この「項」の範囲は 次の①~③の三つのパターンが考えられる。

「項」の範囲が①の場合は,左の op2 の左側を「a op1 b」として演算を評価するこ ととなり, その op1 を含む定義は「式」だけである。しかしながら, op2 が含まれる 定義は「項」の定義の「項 op2 因子」で, op2 の左側は「項」が定義されている。「項」 は「因子」と「項 op2 因子」が定義され、「因子」は「名前」と「(式)」しか定義さ れておらず、「式」の定義がない。したがって、①の「項」の範囲は適切ではない。

「項」の範囲が②の場合は,右の op2 の左側を「a op1 b op2 c」として演算を評価 することになるが、op1 が含まれているので「式」の定義が入ることになる。op2 の 左側は「項」が定義され、前述と同様に「項」は「式」の定義を含まないので、②の 「項」の範囲も適切ではない。

「項」の範囲が③の場合は,左の op1 の右側を「b op2 c op2 (d op1 e)」として演算 を評価することになる。op1 の右側は「項」が定義されている。左の op2 に着目して 「項」を考えると、op2の右側は「因子」となり、「因子」は「名前」か「(式)」に定 義されているだけなので、式の op2 の右側である「c op2 (d op1 e)」には該当しない。

次に、右の op2 に着目して「項」を考えると、「項」の定義に含まれる「項 op2 因 子」に該当する。右の op2 o左側の「b op2 c」は「項」に該当し,「項」→「因子」 \rightarrow 「名前」 \rightarrow 「b」、c」の順にそれぞれ含まれて定義されているので、対応している。 右の op2 の右側の「(d op1 e)」は「因子」に該当し、「因子」は「(式)」を、「式」は 「式 op1 項」を含み,また,「式」 \rightarrow 「項」 \rightarrow 「因子」 \rightarrow 「名前」 \rightarrow 「d」,「e」 の順 にそれぞれ定義されているので、対応している。

これらから、演算順序を考えると次のようになり、この演算順序を表している構文 木は(イ)である。

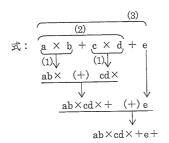
式:
$$a ext{ op1}$$
 $b ext{ op2 c op2 (d op1 e)}$ $op2 ext{ op2 op1}$ $op2 ext{ op1}$ $op2 ext{ op2 op1}$ $op2 ext{ op4 e}$

なお,この設問は設問3の設問文に「加算+と乗算×は,それそれ設問2の演算子 op1 と op2 に対応し、演算の優先順位や結合規則は、〔式の構文規則〕に従うものと する」とあり、単純に式: $a+b \times c \times (d+e)$ において、乗算 \times が加算+よりも優先順位 が高いとして構文木を探すのと同じことになる。また,〔式の構文規則〕において op1 が「式」の規定に含まれ、op2 が「項」の規定に含まれるのは、優先順位として op2 の方が高いことを意味している。

後置表記法 (逆ポーランド表記法) は、コンピュータ内部での算術式の表記方法で、 演算子を演算対象の後に記述して表記する。設問に沿って求める式の計算順序を考え、 演算子 op を加算+や乗算×に置き換えて構文木で表すと,次のようになる。

$$\xi: \underbrace{\underbrace{a \times b}_{(1)} + \underbrace{c \times d}_{(1)} + e}_{(3)} + \underbrace{e}_{a \quad b \quad c}$$

これを、深さ優先順序で探索すると、ab×cd×+e+となり(ウ)が正解である。 なお、後置表記法は演算子を後ろに置いて演算する順に表記するもので、表記手順 は次のとおりである。



[設問4]

後置表記法(逆ポーランド表記法)は、スタックを利用して求めることができる。 設問に沿って,式 $\mathtt{a}+\mathtt{b}+\mathtt{c} imes\mathtt{d}$ の+ とimesをそれぞれ op1,op2 に置き換える。

式: a op1 b op1 c op2 d

[式の構文規則] から、演算順序は次のとおりである。

なお、後置表記法の表記手順は次のとおりである。

