

プログラム言語論・テスト問題用紙

(’06年2月14日(火)・8:50～10:20)

解答上、その他の注意事項

- I. 問題は、問 I～V までである。
- II. 解答用紙の右上の欄に学籍番号・名前を記入すること。
- III. 解答欄を間違えないよう注意すること。
- IV. 解答中の文字 (特に a と d) がはっきりと区別できるよう注意すること。
- V. 持ち込みは不可である。筆記用具・時計・学生証以外のものは、かばんの中などにしまうこと。
- VI. テストの配点は 80 点である。合格はレポートの得点を加えて、100 点満点中 60 点以上とする。

I. (Backus-Naur 記法)

下の記号列の中で、次の BNF

$$S \rightarrow S S + \mid S S * \mid x$$

の非終端記号 S から生成されるものには \times 、生成されないものには \times をつけよ。

- (1) $x x + x x *$ (2) $x x x + *$
(3) $x + x * x$ (4) $x x * x +$

II. (コンパイラのフェーズ)

次の (1)~(3) の C 言語のプログラムにはそれぞれ誤りがある。コンパイラのどのフェーズで誤りが検出されるか ? (あるいはされないか ?) もっとも適当なものを下の選択肢 (A)~(E) から選べ。

- (1) (ポインタ型変数に浮動小数点数を代入しようとした。)

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
    double *p;
    p = 2.1;
    printf("%f\n", p);
    return 0;
}
```

- (2) (文字列リテラルの「"」を「'」と書き間違えた。)

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
    printf('Hello! World\n');
    return 0;
}
```

- (3) (for 文の「;」を「,」と書き間違えた。)

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
    int x;
    for(x=10, x>0, x--) {
        printf("Hello! World\n");
    }
    return 0;
}
```

(1)~(3) の選択肢

- (A) 字句解析フェーズでエラーが検出される。
(B) 構文解析フェーズでエラーが検出される。
(C) 意味解析フェーズでエラーが検出される。
(D) コード生成フェーズでエラーが検出される。
(E) 実行時にエラーとなるか、まったくエラーにならない (が作成者の意図と異なる動作をする)

III. (正規表現)

「 $a(a|bab)^*$ 」という正規表現に(一部でなく)全体がマッチする文字列には(A)、「 $a(ba)^*b$ 」
 という正規表現に全体がマッチする文字列には(B)、両方に全体がマッチする文字列には(C)、
 どちらにもマッチしない文字列には(D)をつけよ。

- (1) ababaab (2) abababab (3) ababbab (4) ababaabab

IV. (演算子順位法)

次のBNFで表される文法は、(C言語の)論理式を表している。

$E \rightarrow \text{id} \mid \text{"("} E \text{"}") \mid E \text{"\&\&"} E \mid E \text{"||"} E \mid \text{"!"} E$

ただし、この文法は曖昧なので、優先順位と結合性について次のように決めておく。

「&&」と「||」は、いずれも左結合で、「!」は「&&」よりも優先順位が高く、「&&」
 は「||」よりも優先順位が高いものとする。つまり、 $!a\&\&b$ は $(!a)\&\&b$ と解釈され、
 $a \ || \ b \ \&\& \ c$ は $a \ || \ (b \ \&\& \ c)$ と解釈される。

以下の演算子順位行列の空欄を < (シフト), > (還元), ≐ (特別なシフト), err (エラー)
 のいずれかで埋めよ。

左 \ 右		&&	!	()	id	終
始	<	<	<	<	err	< ≐
	>	(1)	<	<	>	< >
&&	(2)	(3)	<	<	>	< >
!	>	>	<	<	>	< >
(<	<	<	<	≐	< err
)	>	>	err	(4)	>	err >
id	>	>	err	err	>	err >

V. (再帰下降構文解析)

次のような BNF で表された文法に対して、再帰下降構文解析ルーチンを作成する。

$$\begin{aligned} S &\rightarrow "(L)" \\ &| a \\ L &\rightarrow S L' \\ L' &\rightarrow ", S L' \\ &| \varepsilon \end{aligned}$$

ただし、「 S 」、「 L 」、「 L' 」は非終端記号、「 a 」、「 $($ 」、「 $)$ 」と「 $,$ 」は終端記号である。また、開始記号は「 S 」である。

(1) この生成規則のうち、

$$\begin{aligned} L &\rightarrow S L' \\ L' &\rightarrow ", S L' \\ &| \varepsilon \end{aligned}$$

の部分は、次の生成規則

$$\begin{aligned} L &\rightarrow L ", S \\ &| S \end{aligned}$$

から、左再帰を除去したものである。これにならって次の生成規則から左再帰を除去せよ。

$$\begin{aligned} T &\rightarrow T "+" F \\ &| F \end{aligned}$$

ただし、補助的な非終端記号としては T' を用いること。

(2) $Follow(L')$ — L' の直後に現れうる終端記号の集合 — を求めよ。

(3) ~ (5)

この文法に対して、入力が文法にしたがっていれば「正しい構文です。」間違っていれば「構文に誤りがあります。」と表示する構文解析プログラムを作成する。プログラム(次ページ)中の空欄を埋めよ。ただし、非終端記号 S, L, L' に対応する関数は、それぞれ $s, l, l1$ である。

(プログラムの補足説明: プログラム中では、終端記号は、「 $($ 」、「 $)$ 」、「 $,$ 」のような記号は、その字そのもの(の ASCII コード) a は、C 言語のマクロ ALPHA として表現している。yylex 関数は、入力を読んで、次の終端記号を返す関数である。token という大域変数に、現在処理中の終端記号が代入される。eat 関数は、現在 token に入っている値が、引数として与えられた終端記号と等しいかどうか確かめ、等しければ次の終端記号を読み込む。)

再帰下降構文解析プログラム

```
... /* これより上の部分は後掲 */

/* 関数プロトタイプ宣言 */
void S(void);
void L(void);
void L1(void);

/* 再帰的構文解析関数群
   文法の各非終端記号に対応する関数 */

void S() {
    if (token == '(') {
        (3)
    } else if (token == ALPHA) {
        eat(ALPHA);
    } else {
        printf("構文に誤りがあります。¥n");
        exit (0); /* プログラムを終了 */
    }
}

void L() {
    S(); L1();
}

void L1() {
    if ( (4) ) {
        eat(','); S(); L1();
    } else if ( (5) ) {
        /* 何もしない */
    } else {
        printf("構文に誤りがあります。¥n");
        exit (0); /* プログラムを終了 */
    }
}

/* main 関数 */
int main() {
    token = yylex(); /* 最初のトークンを読む */
    S();
    printf("正しい構文です!¥n");
}
```

(参考) 上のプログラムで省略された最初の部分(問題には直接は関係ない。)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h> /* exit() 用 */
#include <ctype.h> /* isalpha() 用 */

#define ALPHA 256
/* 大域変数の宣言 */
int token;

int yylex() { /* 簡易字句解析ルーチン */
    int c;
    char buf[256];

    do { /* 空白は読みとばす。*/
        c = getchar();
    } while (c == ' ' || c == '\t' || c == '\n');

    if (isalpha(c)) { /* アルファベットだったら ALPHA を返す。*/
        return ALPHA;
    } else if (c == EOF) {
        return EOF;
    } else {
        /* 上のどの条件にも合わなければ、文字をそのまま返す。*/
        return c; /* '(', ')', ',', ' ' など */
    }
}

void eat(int t) { /* token(終端記号)を消費して、次の token を読む */
    if (token == t) {
        token = yylex();
        return;
    } else {
        printf("構文に誤りがあります。¥n");
        exit (0);
    }
}
```

プログラム言語論・テスト解答用紙 ('06年2月14日)

学籍番号		氏名	
------	--	----	--

I. (Backus-Naur 記法) (4×4)

(1).		(2).	
------	--	------	--

II. (コンパイラのフェーズ) (4×3)

(1).		(3).	
------	--	------	--

III. (正規表現) (4×4)

(1).		(3).	
------	--	------	--

IV. (演算子順位法) (4×4)

(1).		(3).	
------	--	------	--

V. (再帰下降構文解析) (4×5)

(1).	$T \rightarrow$
(2).	{ }
(3).	
(4).	
(5).	

