#### 作业要求:

- ① 独立完成, 谢绝抄袭
- ② 作业截止时间: 2019-4-4 23:59:59
- ③ 提交方式两种自选:
  - a)电子邮件发 huangxx@hdu.edu.cn , 主题格式要求: "编译作业 1\_学号姓名", 文件名也标为"作业 1\_学号\_姓名", 以 pdf 或 doc 格式
  - b) 作业本
- 1. 给定如下文法 G[A],用自己的语言描述它定义的语言。

B →Bcc | D#cc

 $D \rightarrow bbbD \mid \#$ 

答: 
$$\{(aa)^n(bbb)^m\#\#(cc)^k|n\geq 1, m\geq 0, k\geq 1\}$$

2. 设有文法 G[S]:

$$S \rightarrow B = E$$

$$B \rightarrow C \mid D$$

$$C \rightarrow a \mid b \mid c$$

$$D \rightarrow m[1] | m[2] | m[3]$$

$$E \rightarrow C O C | C O D | D O C | D O D$$

$$O \rightarrow + | -$$

现有两个句子(1) b = a+b (2) m[2] = b + m[1], 分别完成以下题目

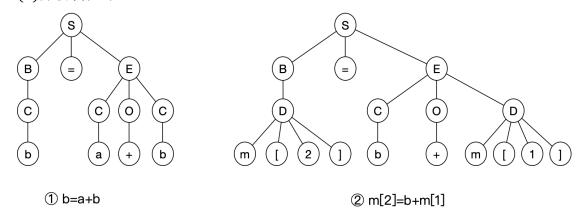
- (1) 分别给出这两个句子的最左推导或最右推导
- (2) 试画出对应的分析树(推导树)
- (3) 指出每个句子中的短语、直接短语和句柄。

答: (1)

- 1  $S\Rightarrow_{lm}B=E\Rightarrow_{lm}C=E\Rightarrow_{lm}b=E\Rightarrow_{lm}b=COC\Rightarrow_{lm}b=aOC\Rightarrow_{lm}b=a+C\Rightarrow_{lm}b=a+b$  $S\Rightarrow_{rm}B=E\Rightarrow_{rm}B=COC\Rightarrow_{rm}B=COb\Rightarrow_{rm}B=C+b\Rightarrow_{rm}C=a+b\Rightarrow_{rm}C=a+b\Rightarrow_{rm}b=a+b$
- ②  $S \Rightarrow_{lm} B = E \Rightarrow_{lm} D = E \Rightarrow_{lm} m[2] = E \Rightarrow_{lm} m[2] = COD \Rightarrow_{lm} m[2] = bOD \Rightarrow_{lm} m[2] = b + D \Rightarrow_{lm} m[2] = b + m[1]$

$$S \Rightarrow_{rm} B = E \Rightarrow_{rm} B = COD \Rightarrow_{rm} B = Com[1] \Rightarrow_{rm} B = C + m[1] \Rightarrow_{rm} B = b + m[1] \Rightarrow_{rm} D = b + m$$

# (2)分析树如下:



(3)

	b=a+b	m[2]=b+m[1]
短语	b=a+b, b(左), a, +, b(右), a+b	m[2]=b+m[1], m[2], b, +, m[1],
		b+m[1]
直接短语	b(左), a, +, b(右)	m[2], b, +, m[1]
句柄	<b>b</b> (左)	m[2]

## 3.给定文法 G[E]

$$E \rightarrow E + T \mid E - T \mid T$$

$$T \rightarrow F \mid T*F \mid T/F$$

$$F \rightarrow F \land P \mid P$$

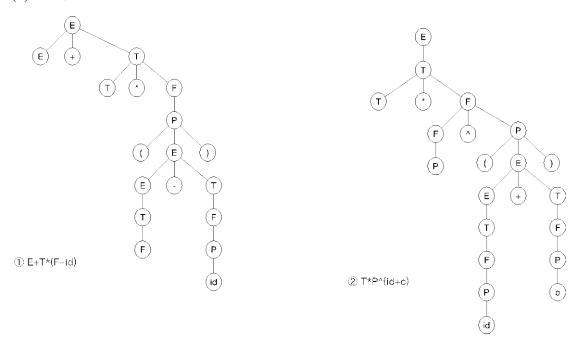
$$P \rightarrow c \mid id \mid (E)$$

现有文法符号串  $E+T^*(F-id)$ 和  $T^*P^{(id+c)}$ ,试完成如下题目:

- (1) 证明这两个符号串都是该文法的句型
- (2) 画出相应的分析树
- (3) 指出每个句型的短语、直接短语、句柄、素短语和最左素短语。答:
  - (1) 能给出两个句型的(最右)推导过程即可

- ①  $E \Rightarrow_{rm} E + T \Rightarrow_{rm} E + T * F \Rightarrow_{rm} E + T * P \Rightarrow_{rm} E + T * (E \Rightarrow_{rm} E + T$

### (2)分析树



(3)

	E+T*(F- <i>id</i> )	<i>T</i> *P ^ ( <i>id</i> +c)
短语	<b>E+T*(F-id)</b> ; T*(F-id); (F-id);	$T*P^{(id+c)}; P^{(id+c)}; P; (id+c); id+c;$
	F-id; F; id;	id; c;
直接短语	F; id	P; id; c
句柄	F	P
素短语	id	id; c
最左素短语	id	id

### 4. 考虑文法 G[S]:

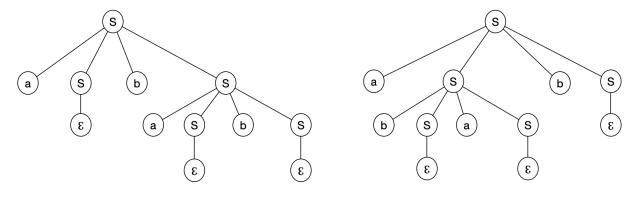
 $S \rightarrow aSbS \mid bSaS \mid \epsilon$ 

- (1) 为句子 abab 构造两个不同的最左推导,以此说明该文法是二义的。
- (2) 为 abab 构造对应的分析树。

答:

- $(1) \ @1{\rm S} \Rightarrow_{lm} aSbS \ \Rightarrow_{lm} abaS \Rightarrow_{lm} abaS \Rightarrow_{lm} ababS \Rightarrow_{lm} abab$ 
  - 3 S⇒<sub>lm</sub> abSaSbS⇒<sub>lm</sub> abaSbS ⇒<sub>lm</sub> ababS⇒<sub>lm</sub> abab

## (2)分析树



5. 聊一聊到目前为止自己对本课程的学习情况,说一说对上课方式的建议。