

コンパイラ

9回目 LR 解析、LR 解析表 1 課題

BNF の記号として ::= [生成規則] | [選択] ■\* [ベキ] を用います

課題1 次の文法（解析表も与える）により導出される語（A）、（B）、（C）の導出木を LR 解析を用いて再構築しなさい。

- E ::= E + T (1)
- E ::= T (2)
- T ::= T \* F (3)
- T ::= F (4)
- F ::= ( E ) (5)
- F ::= i (6)

出発記号 E

- (A) i + i
- (B) i \* ( i + i )
- (C) ( i )

解析表									
	i	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	s5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	s7		r2	r2			
3		r4	r4		r4	r4			
4	s5			s4			8	2	3
5		r6	r6		r6	r6			
6	s5			s4				9	3
7	s5			s4					10
8		s6			s11				
9		r1	s7		r1	r1			
10		r3	r3		r3	r3			
11		r5	r5		r5	r5			

課題2 上の文法において次の各LR(0)項の集合I<sub>0</sub>～I<sub>3</sub>のそれぞれについて閉包closure(I<sub>0</sub>)～closure(I<sub>3</sub>)を求めよ。

- I<sub>0</sub> = { [E ⇒ · E + T] }
- I<sub>1</sub> = { [E ⇒ E + · T] }
- I<sub>2</sub> = { [T ⇒ T · \* F] }
- I<sub>3</sub> = { [F ⇒ ( · E ) ], [F ⇒ · i ] }

学籍番号

氏名

---

解答欄：