习题 6.2 判断下列文法是不是 LL(1)文法,若不是,转换之。

(1)  $\check{A} \rightarrow \varepsilon \mid \check{A}A; \quad A \rightarrow Td \mid Td[\check{I}] \quad T \rightarrow \text{int} \mid \text{float} \quad \check{I} \rightarrow i \mid \check{I}, i$ 

(2)  $S \rightarrow Ab \quad A \rightarrow a \mid B \mid \varepsilon \quad B \rightarrow b \mid \varepsilon$ 

(3)  $S \rightarrow aSe \mid B \quad B \rightarrow bBe \mid C \quad C \rightarrow cCe \mid d$ 

· · 不是 LL(1)交海 ,同样 A的 25 Johnst 集也重叠,它是左通归

(2) first follow
(a, b) (#)
(a, b, \cdot \

1' -> ;; [' | {

··· 平是LL(1),修改如下 ··· 不是LL(1),修改如下 ··· AD A→ a/b/ {

first follow 
$$\{a,b,c,d\}$$
  $\{e\}$ 
 $\{b,c,d\}$   $\{e\}$ 
 $\{c,d\}$   $\{e\}$ 

```
找出不满足LL(1)文法条件的各个原因。
                  P \rightarrow \check{D} \check{S}
                  \check{D} \rightarrow \varepsilon \mid \check{D}D:
                  D \rightarrow T d \mid T d[i] \mid T d(\check{A}) \{ \check{D} \check{S} \}
                  T \rightarrow \text{int} \mid \text{void}
                  \check{A} \rightarrow \varepsilon \mid \check{A} A ;
                  A \rightarrow Td \mid d[] \mid Td()
                  \check{S} \rightarrow S \mid \check{S}; S
                  S \rightarrow d = E \mid \text{if } (B) S \mid \text{if } (B) S \text{ else } S \mid \text{ while } (B) S
                  | return E \mid \{\check{S}\} \mid d(\check{R})
                  B \longrightarrow B \land B \mid B \lor B \mid E r E \mid E
                  E \rightarrow d = E \mid i \mid d \mid d(\check{R}) \mid E + E \mid E * E \mid (E)
                  \check{R} \rightarrow \varepsilon \mid \check{R} R,
                  R \rightarrow E \mid d[] \mid d()
可看出 FIRST (T)= {int, void } = FIRST (D)=FIRST (T)
             FIRST (D) = FIRST (D) U(E) = {int, void, E}
            FIRST (A): FIRST (D) U(d)= (int, void, d)
            FIRST (A)= FIRST(A) V(E)= (int. void, d, E)
            FIRST (5)= { d, it, while, return, { }
            FLRST(5)=FLRST(5)
           FIRST(E)= {d, i, c}, FIRST(E) U {d}
            FIRST (R)=(C) UFIRST (R)=(E, d, i, ()
           FIRST (B)= First (E) = (d, i, ()
           FIRST (P)= FIRST (D) V FIRST(S)
          埃上可答 FZPST集如下
```

习题6.2;大作业(二):对下列文法分别计算每个变元的FIRST集和FOLLOW集,然后从该文法中

FZRST集

```
      P:
      int, void, ε, d, is, while, return, γ

      p:
      int, void, ε

      D:
      int, void

      T:
      int, void

      β:
      int, void, d

      β:
      d, if, while, return, γ

      s:
      d, i, while, return, γ

      β:
      d, i, (

      R:
      ε, d, i, (

      R:
      ε, d, i, (

      R:
      ε, d, i, (
```

```
高光 FOLLOW (P)=/#?

*** D> TD(A)(D)=/#?

*** B>D) : : FOLLOW (D)={;}③

: B>D); : FOLLOW (D)=FIRST (D)

: P>DS : FOLLOW (D)=FIRST (D) サFIRST (S)= {int, void, d, if, (P) while, return, i} }

: A> A; : FOLLOW (A)={;}⑤

: R>E|ŘR, : FOLLOW (R)> FOLLOW (R)

*** FOLLOW (R)={), , }⑦

: A> Td : FOLLOW (T)={d}⑥

: D>Td : FOLLOW (E)={)}

: F> F+F|E*E| (E) : FOLLOW (E)={}, 

: R>E : FOLLOW (E)={}, 

: R>E : FOLLOW (E)= FOLLOW (R)={}, 

: R>E : FOLLOW (E)= FOLLOW (E)={}, 

: R>E : FOLLOW (E)= FOLLOW (E)={}, 

: R>E : FOLLOW (E)= FOLLOW (E)={}, 

: R>E : RETURN (E)= RETURN (E)={}, 

: RYE : RYE : RYE (E) : RYE (E)={}, 

: RYE : RYE : RYE (E) : RYE (E)={}, 

: RYE (E)={}, 

: RYE : RYE (E)={}, 

: R
```

篇上,FOLLOW单起下:

	FOLLON 集
P	
Ď	int, void, d, it, while, return, {
	; ;
1	d
Ď	)
<u>A</u>	· )
5	; <u>,</u> ] , #
5	; , ele, }
13	>
F	t, x, ), x, r, }, ; , elg
Ř	)
R	), ,

## 不满起的原国;

①対ガラ目PD; ·: FIRST(D) NFOLLOW(D) 中か に不満なししい)

②対 D→ Td[Td[i] : FIRST(Td)/FIRST(Td[i]) + p :、不満足以()

③对并为到前的,属于左通归 二不满足 [11]

- ④ 对 AつTa |Ta(). 同包, 予満及LL(1)
- ⑤ 炎→引5;5%是左选归
- © 5→d=E | d(Ř)、同②、不満及Lし(1)
- の B>B/B/B/BVB, 同②,不満足LL(1)
- 图 手>d=E |d|d(长),同②,不满足以以
- 9 户→E/PR 仍是左通归 二不满足LL(1)
- (D) R-7 d[] | d(), 同包, 不满足以())