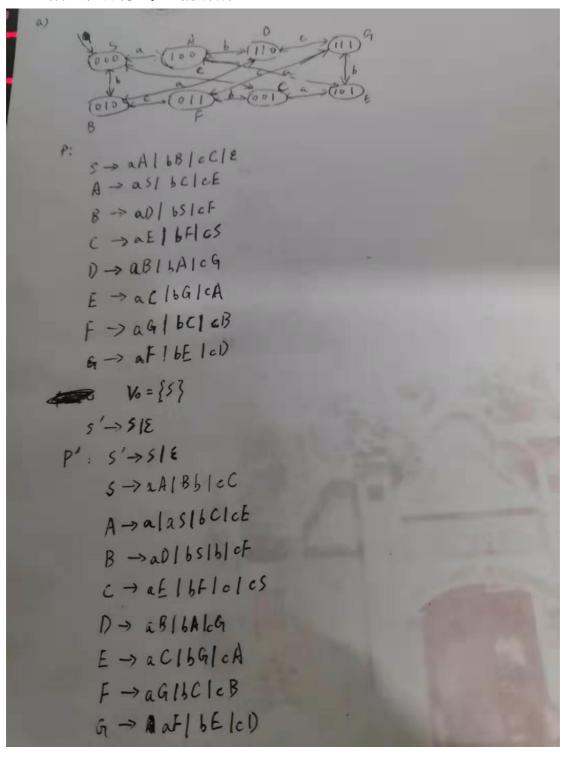
以下是编译原理第一次作业的参考答案,主要是给同学们提供一种可能的解 题思路,用于参考。

(1) 补充练习的参考思路及答案:

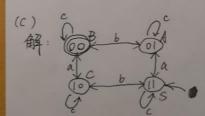




Vo = { B}

解: 
$$a^ib^j = a^{i-2j} \cdot a^{2i}b^j = a^m \cdot a^{2i}b^j$$

消除 S产生式 P':



s-aA/bC/cS

消除之- 注试:

P': S > aA | bC | cS

A > aS | bB | cA | b

B > aC/bA/cB/c

C>aBlbS/cC/a

(d) {aibi | i>(j+1) and i>o)

基中 m31, j20. 则有

S->AB

A >aAla

B→aBb/2.

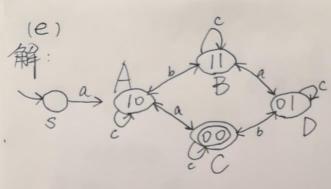
Vo = {B}

清除 5- 柱成 则:

S -> AB / A

A->aA |a

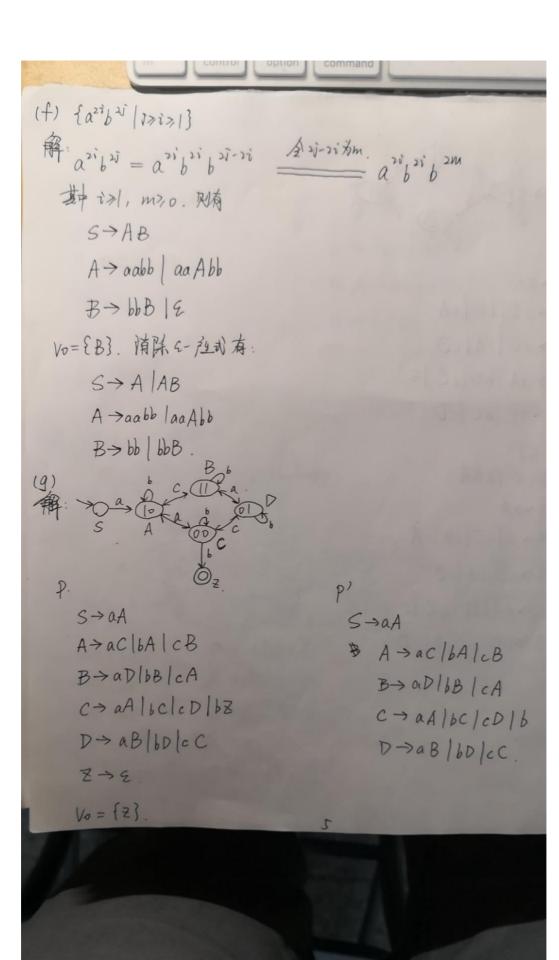
B > ab abb

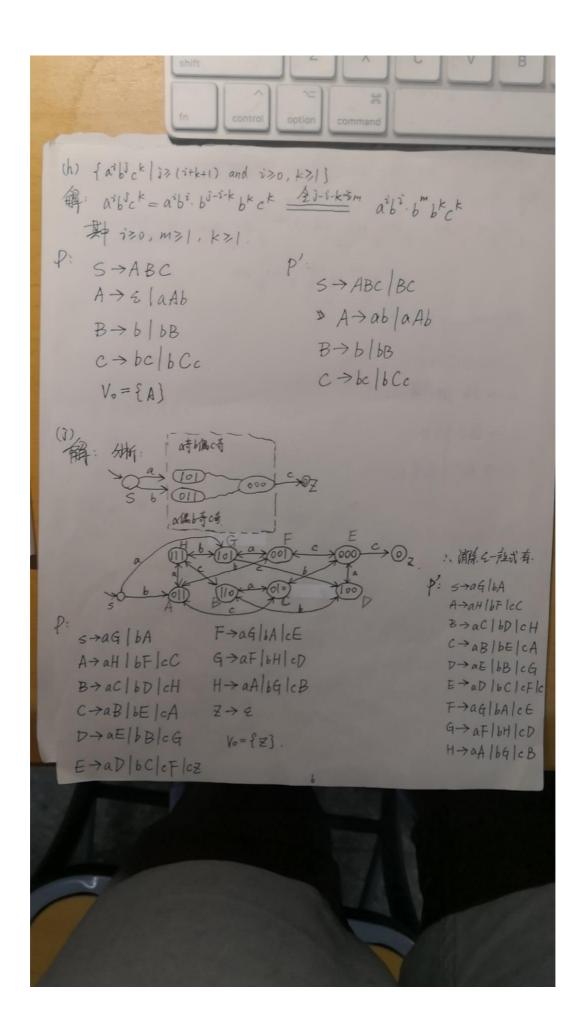


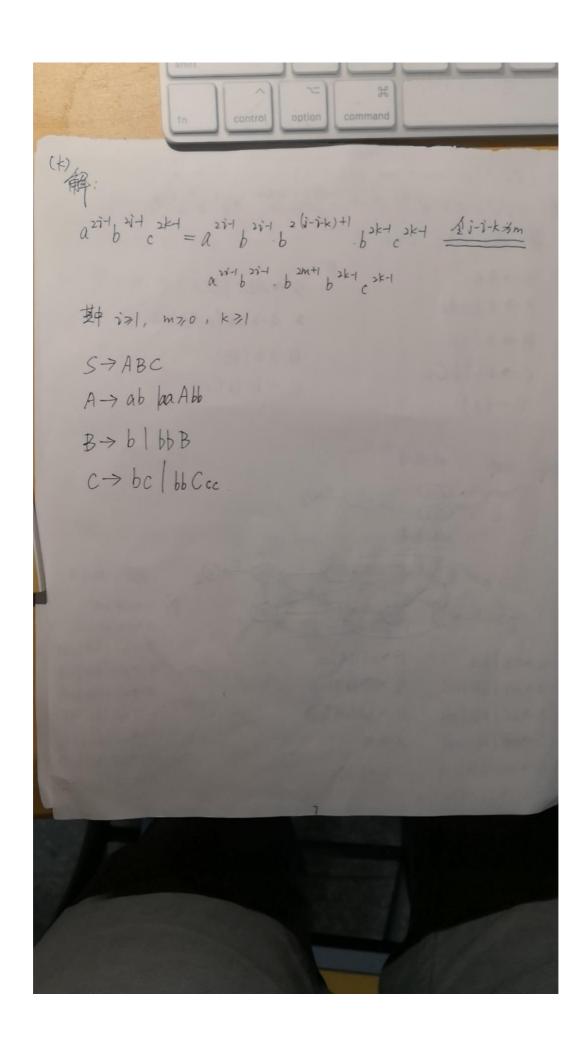
 $S \rightarrow aA$   $A \rightarrow aC|bB|cA$   $B \rightarrow aD|bA|cB$   $C \rightarrow aA|bD|cC|2$   $D \rightarrow aB|bC|cD$   $c = \{c\}$ 

Vo={C} 簡除 G- 注 式存:

 $S \rightarrow aA$   $A \rightarrow a | aC| bB | cA$   $B \rightarrow \alpha D | bA | cB$   $C \rightarrow aA | bD | cC | c$   $D \rightarrow aB | bC | b | cD$ 



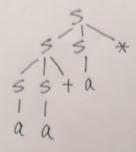




## (2) 龙书题目的参考思路:

## 2.2.

- (a)  $S \Rightarrow SS \Rightarrow SS + S \Rightarrow \alpha S + S \Rightarrow \alpha A + S \Rightarrow \alpha A + A \Rightarrow \alpha A$
- (b)



(C) L(G)={由Q5+,\*运算各构成的后缀表达划} Tustify: 提供两种思路: ①举例验证

②应用数学规纳的进行证明

2.2.2

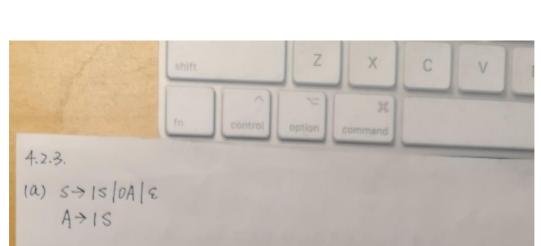
(a) 
$$L = \{o^n|^n | n_{7}|\}.$$

- (b) L = {以a为操作数,+3和-3为运车台的前缀表达式}
- (c)  $L = \{ 括 3 成 对 的 括 3 表 达 式, 包括 <math>\epsilon \}$
- (d) L= {期相同数量a、b的字符串}
- (e) L={以a为基本得多的正规表达式}

Control Option Command

2.2.4

- (a) 5 > 5 5 op | a
- $(b) \rightarrow S, a \mid a$
- (c)  $S \rightarrow a$ ,  $s \mid a$
- $(d) E \rightarrow E+F/E-F/F$   $F \rightarrow F*G/F/G/G$   $G \rightarrow i/(E)$
- (e)  $E \to E + F | E F | F$   $F \to F \times G | F / G | G$   $G \to i | (E) | @G | @G.$ 
  - 型 @: what plus @: unary minus.



(d) 
$$A: |I| < |O| \quad B: |I| > |O| \quad C: |I| = |O|$$
 $A': |I|+1 = |O| \quad B': |I| = |O|+1$ 
 $S \to A|B$ 
 $A \to A' |A'A \quad B \to B' |B'B$ 
 $A' \to |A'A' | OC \quad B' \to OB'B' |IC$ 
 $C \to |A' | OB' | \mathcal{L}$ 

4.2.7

- (a) 参思路
  - i) 光检查非修的各是否与起始的 S 有关, 若无关, 刚 剔除 该非修结符的相关式.
  - 17) 再检查剩余的非体证符是否能推出修结符,老不能,则剔除相关的.

循环门、训步,直至结果不再变化.

(b) 5>0.