**1：**将下述文法G[*A*]修改为等价的非左递归文法：

*A*→*BaC|CbB B*→*Ac|c* *C*→*Bb|b*

**2：**设有下列文法*G*(*A*)

*A*→*BCc|eDB*

*B*→*ε|bCD*

*C*→*DaB|ca*

*D*→*ε|dD*

(1)计算每个侯选式的FIRST集合，若侯选式的FIRST集合包含*ε*，计算左侧非终结符号的FOLLOW集合。

(2)根据(1)中的计算结果，构造该文法的LL(1)分析表，说明该文法是否为LL(1)文法。

**3：**设有下列文法G(*program*)：

*<program>*→**begin****<***stmt>***end**

*<stmt>*→**d;***<stmt>|***s<***tail>*

*<tail>*→*ε|***;s<***tail>*

文法的VT={**begin**，**end**，**d**，**;**，**s**}

1. 构造该文法的LL(1)分析表。
2. 给出句子**begind;send**的LL(1)分析过程。

**4：**判断下面文法是否是LL(1)文法？如果不是，改写为LL(1)文法。

(1) *A*→*baB|ε B*→*Abb|a*

(2) *M*→*MaH|H* *H*→*b*(*M*)|*(M*) |*b*

(3) *S*→*AB A*→*Ba|ε B*→*Db|D D*→*d|ε*

(4) *S*→*Ab| Ba A*→*aA|a B*→*a*