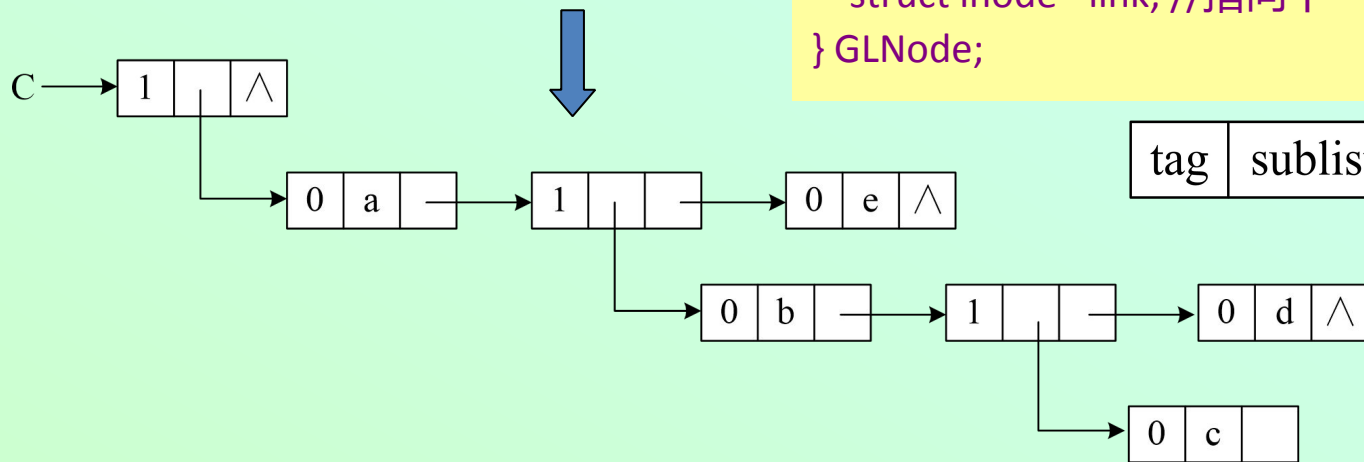
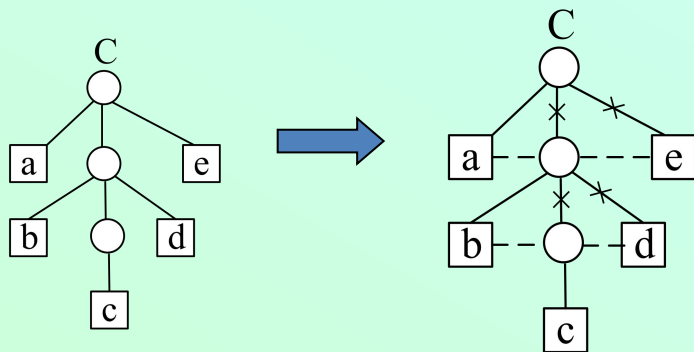




本节主题:

广义表的存储结构及基本运算的实现

广义表的存储结构



```
typedef struct Inode
```

```
{
```

```
    int tag; //节点类型标识：1 - 子表，0 - 原子  
    union
```

```
{
```

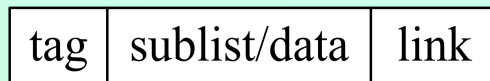
```
        ElemType data;
```

```
        struct Inode *sublist;
```

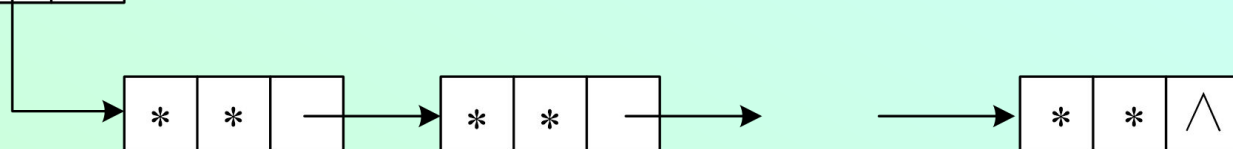
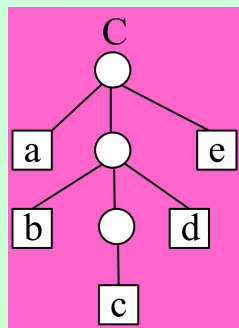
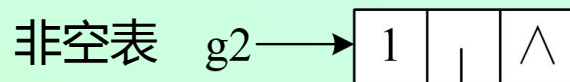
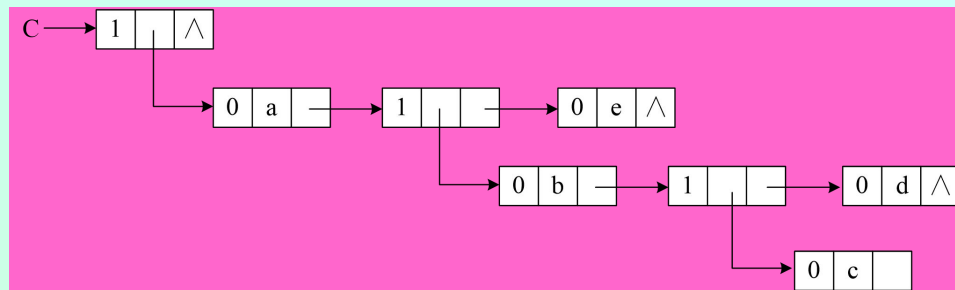
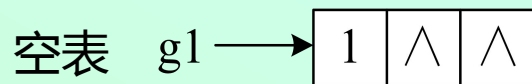
```
    } val;
```

```
    struct Inode *link; //指向下一个元素
```

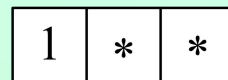
```
} GLNode;
```



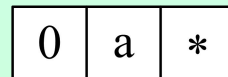
广义表链式存储实例



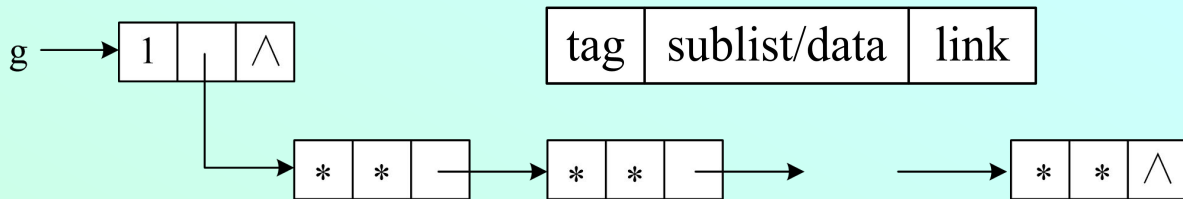
○ 子表节点



□ a 原子节点



求广义表的长度



原理

- 在广义表中，同一层次的每个节点是通过link域链接起来的，所以可把它看做是由link域链接起来的单链表

算法

- 求广义表的长度就是第一层单链表的长度，求单链表长度得到广义表长度

```
typedef struct Inode
{
    int tag; //1 - 子表，0 - 原子
    union
    {
        ElemType data;
        struct Inode *sublist;
    } val;
    struct Inode *link; //指向下一个元素
} GLNode;
```

```
int GLLength(GLNode *g)
{
    int n=0;
    g=g->val.sublist;
    while (g!=NULL)
    {
        n++;
        g=g->link;
    }
    return n;
}
```

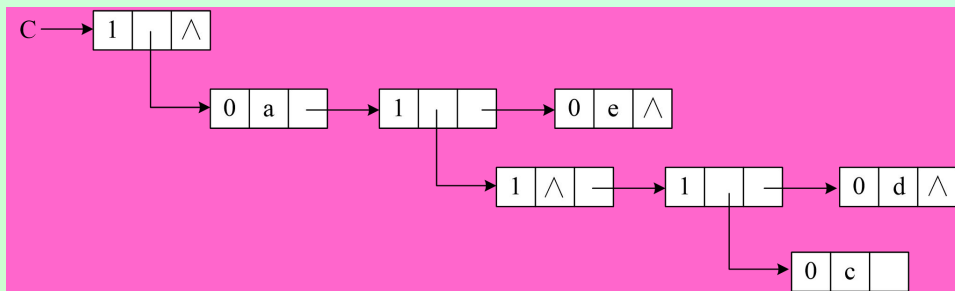
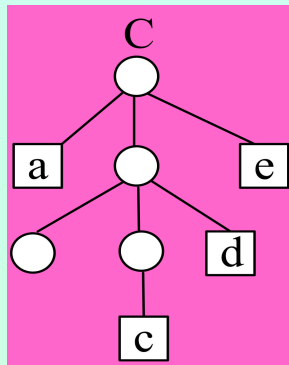
求广义表的深度

原理

对于带头节点的广义表 g ，其深度等于所有子表中的最大深度加1；若 g 为原子，其深度为0； g 为空表，其深度为1。

广义表深度 $f(g)$ 的递归定义

$$f(g) = \begin{cases} 0 & g \text{ 为原子} \\ 1 & g \text{ 为空表} \\ \max\{f(\text{subg})\} + 1 & g \text{ 有子表} \end{cases}$$

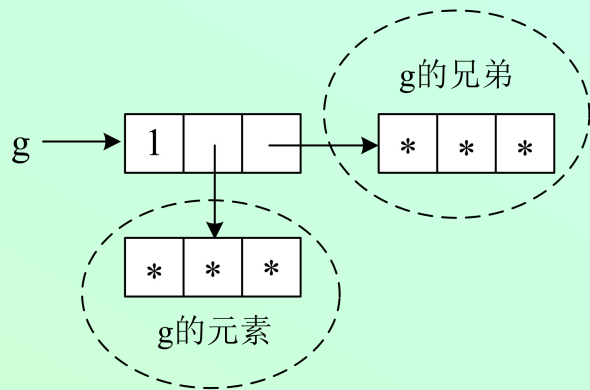


```
int GLDepth(GLNode *g)
{
    int max=0,dep;
    if (g->tag==0) return 0;
    g=g->val.sublist;
    if (g==NULL) return 1;
    while (g!=NULL)
    {
        if (g->tag==1)
        {
            dep=GLDepth(g);
            if (dep>max)
                max=dep;
        }
        g=g->link;
    }
    return(max+1);
}
```

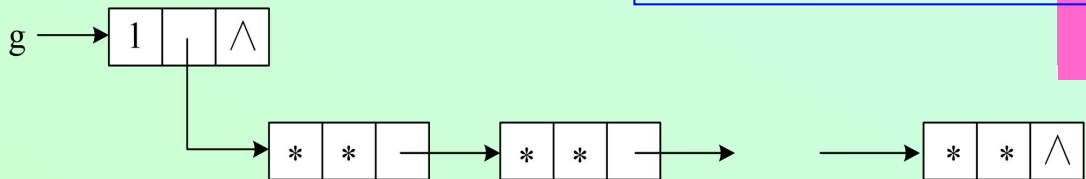
输出广义表

方案

对子表递归式输出



(a, (b, c, d), (#))



tag	sublist/data	link
-----	--------------	------

```
void DispGL(GLNode *g)
{
    if (g!=NULL)
    {
        //先处理g的元素
        //再处理g的兄弟
    }
}
```

```
if (g->tag==0)
    printf("%c", g->val.data);
else
{
    printf("(");
    if (g->val.sublist==NULL)
        printf("#");
    else
        DispGL(g->val.sublist);
    printf(")");
}
```

```
if (g->link!=NULL)
{
    printf(",");
    DispGL(g->link);
}
```

建立广义表的链式存储结构

输入

由括号表示法表示的s的广义表

原子值为字符

空表为#

返回

指向链式结构的指针

输入样例

(a,(b,c,d),(#))

```
ch=*s++;
if (g!=NULL)
    if (ch=='(',')')
        g->link=CreateGL(s);
    else
        g->link=NULL;
```

GLNode *CreateGL(char *&s)

```
{
    GLNode *g;
    char ch=*s++;
    if (ch!='\0')
    {
        g=(GLNode *)malloc(sizeof(GLNode));
        if (ch=='(',')')
        {
            g->tag=1;
            g->val.sublist=CreateGL(s); 新节点作表头节点
        }
        else if (ch=='')
            g=NULL; //遇到')'字符，子表结束，g置为空
        else if (ch=='#')
            g=NULL; //遇到'#'字符，为空表，g置为空
        else
        {
            g->tag=0;
            g->val.data=ch; 新节点作为原子节点
        }
    }
    else
        g=NULL; //串结束,g置为空

    //继续处理后续字符
    return g;
}
```

思考题

□ 多项式运算：是否可以采用广义表的方法存放多项式，如何实现相关算法？