

考试科目名称及代码：程序设计
 适用专业：国际贸易专业（电子商务方向）

一、计算题（20分）

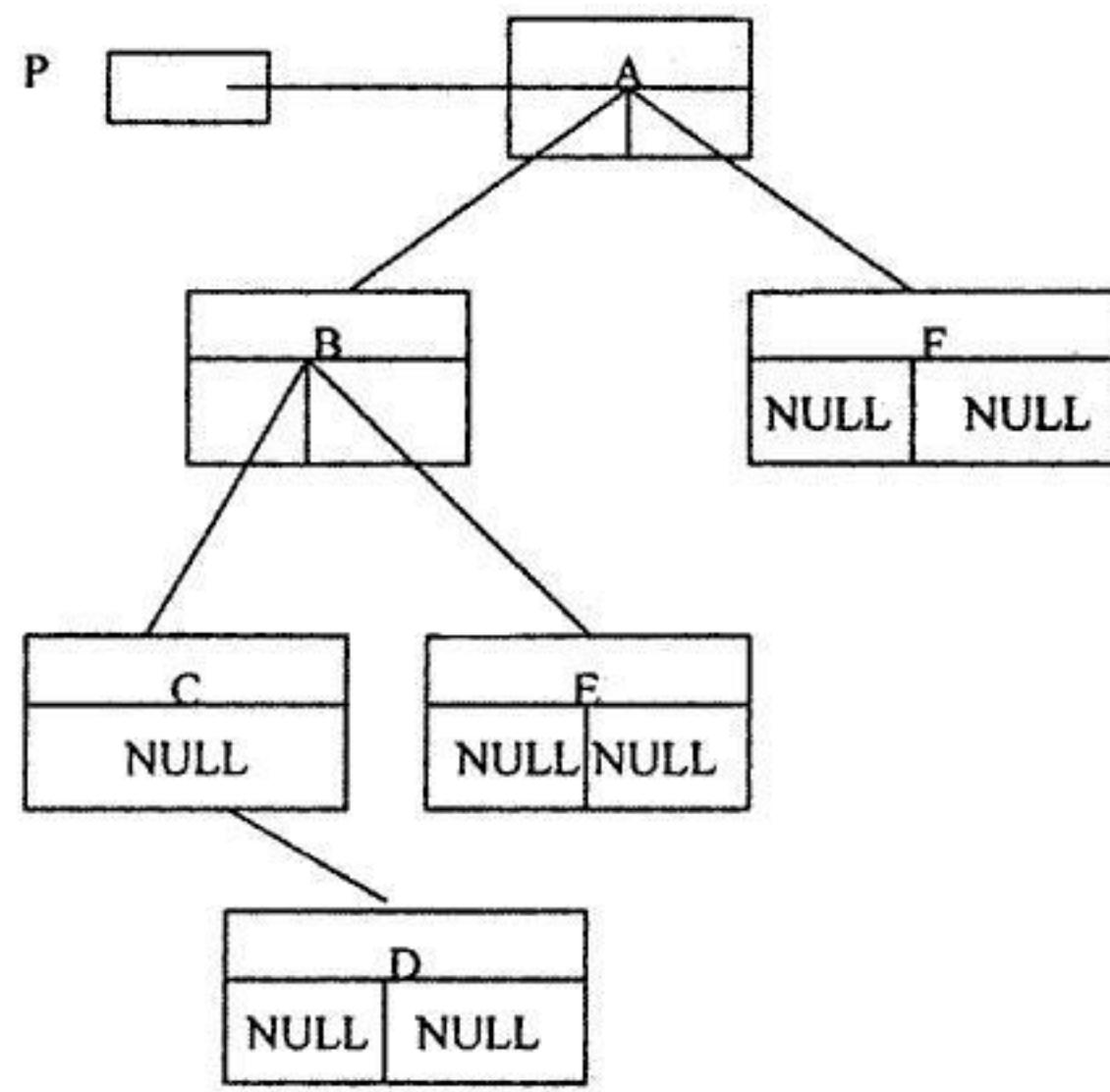
阅读以下程序或程序段，在答题纸上写上程序运行时的输出，

1、当运行如下程序时的输出是_____A_____。

```
Main( )
{int p;
for (p=10;p<20;p++)
if(isp(p)&&isp(p+6)&&isp(p+12))
printf("\n%3d, %3d, %3d", p, p+6, p+12);
}
isp(n)
int n;
{int i, b=1;
for (I=2'I<n; i++)
if(n%I==0) b=0;
return(b);
}
```

2、设有二叉树

```
#define NULL0;
typedef struct node
{int c;
struct node left, right;
}NODE;
void preorder(NODE *p)
{if(p)
{printf("%c", p->c);
preorder(p->left);
preorder(p->right);
}
}
void postorder (NODE *p)
{if (p)
{postorder(p->left);
postorder (p->right);
}}
```



```

    printf("%c", p->c);
}
}

voial inovder (NODE *P)
{if(p)
{inovoler (P->left);
printf("%c", p->c);
inorder (p->c);
}
}
}

```

当执行函数 preorder (NODE*p) 时，输出_____B_____，

当执行函数 postorder (NODE*p) 时，输出_____C_____，

当执行函数 inorder (NODE*p) 时，输出_____D_____。

二、编程题 (80 分)

阅读以下程度，将应填入程序中 _____XX_____ 的语句或语句成分写在答卷的对应栏内。

1、该程序是找出[10, 100]内能被自己数码积整除的各个数。例如 11、12、15、24、36。
(注意，除数不能为零。)

```

main( )
{
int n;
printf("\nn=");
for(n=10;n<100;n++)
if(____1____)
if(n%prd(n)==0)
printf("%3d,",n);
}
prd(m)
int m;
{int____2____;
while (____3____) t____4____,m/=10;
return(____5____);
}

```

2、该程序是在 N*N 的矩阵中安排 1-N*N 各个数。它按矩阵的行列顺时针由外向内安排。
例如 n=5 时，安排成：

| | | | | |
|----|----|----|----|---|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 16 | 17 | 18 | 19 | 6 |
| 15 | 24 | 25 | 20 | 7 |
| 14 | 23 | 22 | 21 | 8 |
| 13 | 12 | 11 | 10 | 9 |

```

main( )
{int a[20][20];
int n, i, j, k=1;
scanf("%d", &n);
for(i=0; __6__; i++)
{for (j=i; __7__; j++) a[i][j]=k++;
 for(__8__ ; __9__ ; j++) a[j][__10__]=k++;
 for(__11__ ; __12__ ; j--) a[__13__][j]=k++;
 for(__14__ ; __15__ ; j--) a[j][i]=k++;
}
if(n%2)a[n/2][n/2]=k;
for(i=0; i<n; i++)
{printf("\n");
 for (j=0; j<n; j++) printf("%d", a[i][j]);
}
}

```

3、该程序是遍历 n 个城市车资最少的匈牙利算法。若用矩阵 A 表示车资表，则矩阵元素 a_{ij} 表示从 i 城市到 j 城市的车资。该算法通过矩阵的变换和分析来找到遍历的路径。

函数 p 是对分析的矩阵计算“遍历”至少需要的车资。以矩阵的行或列为单位进行减法，保证矩阵每行和每列至少有一个零，这些减数对第 i 行来说是从第 i 城市出发的最少车资；对第 j 列来说是到达第 j 城市的最少车资。例如，

| 原来矩阵(车资) | | | | | | 进行减法 | | | | | | 得到初始矩阵 | | | | | |
|----------|----|----|----|----|--|--------|----|----|----|----|----|--------|--|--|--|--|--|
| * | 24 | 34 | 14 | 15 | | 第1行各数减 | 14 | * | 10 | 20 | 0 | 1 | | | | | |
| 19 | * | 20 | 9 | 6 | | 第2行各数减 | 6 | 13 | * | 14 | 3 | 0 | | | | | |
| 7 | 9 | * | 6 | 8 | | 第3行各数减 | 6 | 1 | 3 | * | 0 | 2 | | | | | |
| 34 | 10 | 22 | * | 7 | | 第4行各数减 | 7 | 27 | 3 | 15 | * | 0 | | | | | |
| 20 | 8 | 11 | 20 | * | | 第5行各数减 | 8 | 12 | 0 | 3 | 12 | * | | | | | |

再第1列各数减1，第3列各数减3。得到初始矩阵（每行每列有0）：

| | | | | |
|----|----|----|----|---|
| * | 10 | 17 | 0 | 1 |
| 12 | * | 11 | 3 | 0 |
| 0 | 3 | * | 0 | 2 |
| 26 | 3 | 12 | * | 0 |
| 11 | 0 | 0 | 12 | * |

其中，矩阵中*不参加减法，因为*表示自己或已经遍历过的城市。各个减数之和成为这次分析所需要的最小车资。

算法设从“0”号城市出发，将分析矩阵用 B 表示。在 B 初始矩阵基础上，考虑从第 i 号城市到其他各城市的最少车资。若从 $i \rightarrow j$ ，应该矩阵的第 i 行和第 j 列都表示为*，它说明不可能再从第 i 城市出发和由其他城市到达第 j 城市。注消 i 行和 j 列后，对新矩阵

进行分析。从中找到从 i 城市出发最省费用的路径。其中矩阵 C 用于分析，矩阵 D 用于记录最小车资的情况。

算法中数组 path 记录遍历的路径， s 表示遍历过的城市（以*表示）。

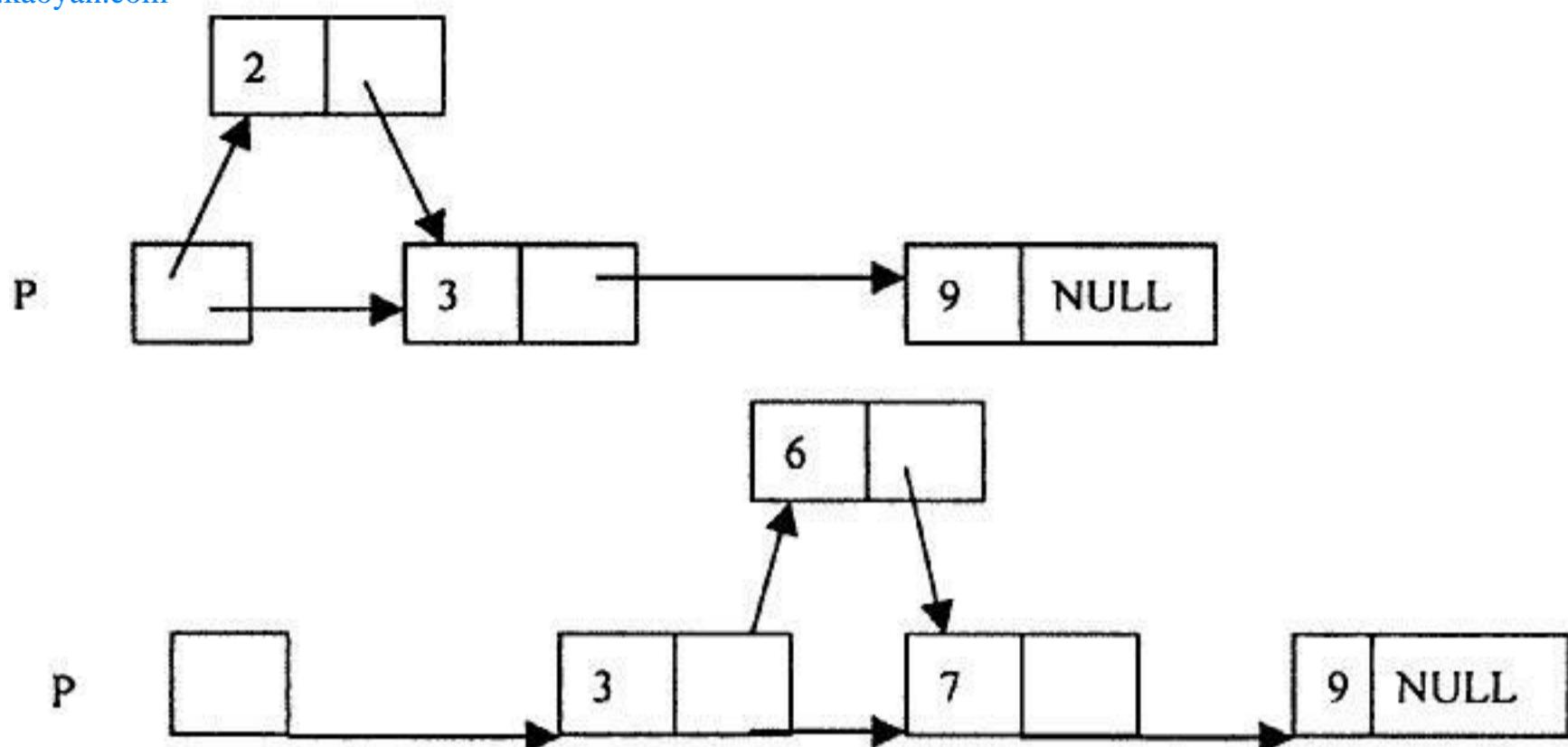
```
#define n 5
#define star 1000
typedef int array [n][n];
array a, b, c, d;
int path[n], s[n];
int p(array b, int *m)
{int pi, pj, pk;
____16____;
for(pi=0;pi<n;pi++)/* 对各行进行减法*/
{pk=star;
for(pj=0;pj<n;pj++)
if(b[pi][pj]<pk)pk=b[pi][pj];
if((pk>0&&(pk!=star))
{____17____;
for (pj=0;pj<n;pj++)
if(b[pi][pj]!=star)b[pi][pj]____18____;
}
}
for(pj=0;pj<n;pj++) /*对各列进行减法 */
{pk=star;
for(pi=0;pi<n;pi++)
if(b[pi][pj],pk)pk=b[pi][pj];
if((pk>0)&&(pk!=star))
{____19____;
for(pi=0;pi<n;pi++)
if(b[pi][pj]!=star)b[pi][pj]____20____;
}
}
return;
}
main( )
{int I, j, k, min, m1, m, jj, kk, si, sj;
for(I=0;i<n;i++)
for(j=0;j<n;j++)scanf ("%d", &a[i][j]);
for(i=0;i,n;i++)a[i][i]=star;
for(j=1;j,n;j++)s[j]=0;
```

```

k=0, path[0]=0, I=0, s[0]=star; /* 表示从 0 号城市出发 */
for(si=0; si<n; si++)
    for(sj=0; sj<n; sj++) b[si][sj]=a[si][sj];
    ____21____; /* 分析工作从矩阵 B 开始 */
do{                               /* 分析从第 i 城市到其他可能城市 */
    ml=star;
    for(j=0; j<n; j++)
        if((s[j]==0)&&(b[i][j]!=star))
            {for(si=0; si<n; si++)
                fro(sj=0; sj<n; sj++) c[si][sj]=b[si][sj];
                for(kk=0; kk<n; kk++)      /*注消 i 行 j 列 */
                {
                    ____22____; ____23____;
                }
                p(c, &m);
                if(m+b[i][j]<ml)
                {
                    ____24____, jj=____25____;
                    for(si=0; si<n; si++)
                        for(sj=0; sj<n; sj++) d[si][sj]=c[si][sj];
                }
            }
        }
    for(si=0, si<n; si++) /*接受 i j 城市为达到地, 即下次分析的出发地 */
        for(sj=0; sj<n; sj++) b[si][sj]=d[si][sj];
    min=____26____, ____27____, path[++k]=____28____;
    ____29____=star; sj=star;
    for (si=0; si<n; si++) /*分析所有城市已经遍历完毕 */
        if(s[si]!=____30____) sj=0;
    }while(sj!=star);
    printf("\nThe route path is:");
    for(i=0; i<n; i++) printf("%d->", path[i]);
    printf("0");
    printf("\nTotal of traveling expenses:");
    printf("%5d", min);
}

```

4、该程序是读入一级整数（以 0 结束），生成一条由小到大排列的有序链。每读一个非 0 数时，增加一个新结点，并且插入到原来链的相应位置成为新链。例如，（插入考虑原链为空、插入在链首、插入在链尾、插入在链中间。）



```
#define NULL 0;
typedef struct node
{int c;
 struct node *next;
}NODE;
main( )
{int n=1;
NODE p, p1, *p2, *t;
p=NULL;scanf ("%D", &n);
while(n)
{t=____31____;
t->c=n;scanf ("%d", &n);
if(____32____) {____33____;t->next=NULL;}
else
 if(t->c<=p->c) {____34____;p=t;}
else
 {____35____;
do{
 p1=p2;p2=p2->next;
 if(____36____)
 {p1->next=t;t->next=NULL;}
else
 if(____37____)
 {p1->next=t;____38____;p2=NULL;}
}while(____39____);}
```

```
 } /* end of else */
 } /* end of while n */
 printf ("\nP:"); pntp(p);
}
pntp(NODE *t)
{
while (____40____)
{printf("%3d", t->c);
t=t->next;
}
}
```