

1993 年上海交通大学数据结构及程序设计技术试题

考研加油站收集整理 <http://www.kaoyan.com>

1993 年上海交通大学数据结构及程序设计技术试题



上海交通大学
1993-
年研究生入学考试试题

试题名称: 数据结构及程序设计技术

题一(14分) 用循环单链接表实现队列操作。已给定下列定义和说明:

```
type datatype = integer; {结点中的数据类型}
pointer = ^node;
node = record data: datatype; next: pointer end;
var tail: pointer; {只用尾指针,不设首指针}
procedure clear; begin tail := nil end;
{clear 用于将队列初始化;当队列空时,要求 clear.}
```

试用Pascal语言写出进队操作 enqueue 和出队操作 dequeue。
它们的过程首部分别给定为:

```
procedure enqueue (x:datatype);
procedure dequeue (var x:datatype);
```

题二(11分) 已知某有序树的前序遍历序列为 ABCDEFGH, 后序遍历序列为 BD FEGCHA。试画出这棵有序树图形, 并说明画图方法。

题三(12分) 设分类(排序)二叉树结点类型定义如下:

```
type Keytype = integer; {关键字类型}
pointer = ^node;
node = record key: keytype; left, right: pointer end;
```

阅读下列用Pascal语言写出的删除分类二叉树结点 tkey 的过程说明。试在答卷纸上写出程序中各 的编号 i 和完对应的表达式, 以完成该段程序。

```
procedure deletekey (tkey: keytype; var fail: boolean);
var p, remove: pointer;
procedure subdel (var g: pointer); {找替代结点}
```

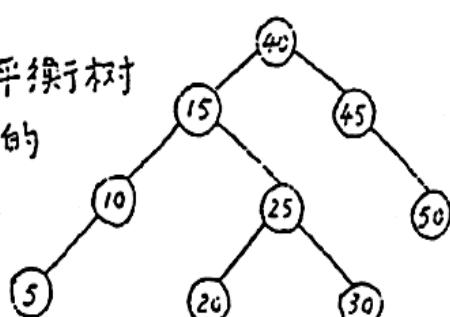
```

begin {subdel}
    if g↑.right <> nil then subdel ( 1 )
    else begin remove↑.key := 2 ;
        remove := g;
        g := 3
    end
end {subdel};
procedure del ( tkey : keytype ; var p : pointer );
{寻找被删结点 remove}
begin {del}
    if p = nil then fail := true {找不到,失败}
    else if tkey < p↑.key then del ( tkey, 4 )
    else if tkey > p↑.key then del ( tkey, 5 )
    else begin {找到}
        remove := p; fail := false;
        {以下为替代(包含删除)}
        if p↑.right = nil then p := 6
        else if p↑.left = nil then p := 7
        else subdel ( p↑.left )
    end
end {del};
begin {deletekey}
    del ( tkey, root ) {root为被删(分类二叉树的根指针)}
    if 8 then dispose ( remove )
end

```

其中,方框 1, 4, 5 为变量,其它方框都是表达式。

题四(10分) 试画出右边平衡树
插入结点 35 及调整后的
平衡树图形。
(只要求画图)



题五(14分) 设无向连通图G如下图左所示,它的邻接表见下图右所示。设邻接表已按下面定义的数据类型存入计算机中。

```
const n=6; {n为图G的顶点个数}
type keytype = 1..n; {顶点关键字类型}
pointer = ^enode;
enode = record key:keytype; link:pointer end;
var V: array [keytype] of pointer;
```

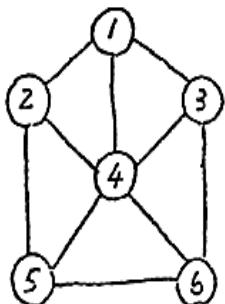
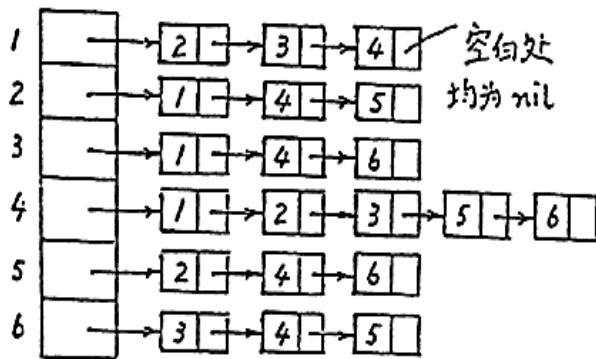


图 G



数组V 结点类型为 enode

下面是用pascal语言写出的对图进行某种方式搜索的过程说明。

```
procedure graph-search;
const m=20; {m为图的边的个数的2倍}
var a: array [1..m] of keytype; {a作为栈或队使用}
i,j: 0..m; {i,j均用来存放数组a的下标}
visited: array [keytype] of boolean;
{k: keytype; p: pointer;
begin
for k:=1 to n do visited[k]:=false;
i:=0; j:=0;
i:=i+1; a[i]:=1; {结点1进入数组a}
while i<>j do
begin 待填 {将数组a中的一个元素退出,赋给变量k}
```

```

if not visited[k] then
begin write(k); {访问结点k}
visited[k]:=true;
p:=v[k];
while p<>nil do {将k的邻接结点全部进入数组a}
begin i:=i+1; a[i]:=p^.key; p:=p^.link
end
end
end{while}
end

```

试1. 如果希望实现深度优先搜索, 请写出:

- (1) [待填] 处应是哪些语句;
- (2) 图G的结点被搜索的顺序;
- (3) 画出相应的生成树。

试2. 如果希望实现宽度优先搜索, 也请写出上面的三个问题的答案。

题六(12分) 用PASCAL语言写出计算赋权有向图每一个有序顶点对*(i,j)*之间最短路径的Floyd算法(不要写出完整的程序, 只需写出若干语句)。再问:(1) Floyd算法何时无效。(2) 复杂性是多少?

题七(17分) 下面PASCAL语言的程序中, 过程reada 读入数据到数组a中; 过程print 将a中数据输出; 过程heapsort为将数组a中数据按由小到大顺序进行排序(堆分类算法); 过程reverse 将a中数据前后颠倒; 函数search(k)为在数组中用对分法搜索元素k的位置。

请阅读该段程序。

试1. 写出程序中各 i 的编号*i* 及其对应的内容, 以完成该程序。

试2. 设输入数据为 4,3,1,6,8。写出程序的输出结果。

(第七题程序)

```

program T.7 (input, output);
const n=5;
var a: array [1..n] of integer;
procedure reada;
var i: 1..n;
begin for i:=1 To n do read(a[i]) end;

procedure print;
var i: 1..n;
begin for i:=1 to n do write(a[i]); writeln end;

procedure heapsort;
var l, r: 1..n; x: integer;
procedure sift; {在数组a从l到r这一段中, 将l调整到}
label 13; {适当位置, 使它仍然是最大化的堆}
var i, j: integer;
begin i:=l; j:=2*i; x:=a[i]; {i为父亲, j为左儿子}
while j <= r do
begin
  if j < r then if 1 then j:=j+1; {使j指向大儿子}
  if x > a[j] then goto 13; {已找到适当位置, goto 13}
2; {调整}
  i:=j; j:=2*i
end;
13: a[i]:=x
end {sift};
begin {heapsort}
l:=(n div 2)+1; r:=n;
while l>1 do 3; {建立初始堆}
print; {输出数组a}
while r>1 do
begin 4; {交换}
  r:=r-1; sift; {调整}
  print {输出数组a}
end
end {heapsort};

```

```

procedure reverse;
var i: 1..n; x: integer;
begin for i:=1 to n div 2 do
    begin x:=a[i]; a[i]:=a[n+1-i]; a[n+1-i]:=x end
end;

function search(k:integer): integer;
var l, h, m: 1..n; found: boolean;
begin l:=1; h:=n; found:=false;
while (l <= h) and not found do
begin m:=(l+h) div 2;
if k=a[m] then found:=true
else if k > a[m] then h:= [5]
else l:=[6];
end;
if found then search:=m else search:=0
end {search};

begin{main}
reada; heapsort;
writeln(search(b));
reverse;
writeln(search(b))
end.

```

单独改试的考生不做第八题。

题八(10分) 已知完全二叉树(每个结点或者没有儿子,或者有二个儿子)的前序遍历序列和后序遍历序列,是否能唯一确定这棵完全二叉树,即不存在两棵不同的完全二叉树,它们具有相同的前序遍历序列和相同的后序遍历序列。如果结论是肯定的,试证明之;如果结论是否定的,试画出两棵完全二叉树,使它们的前序和后序分别相等。