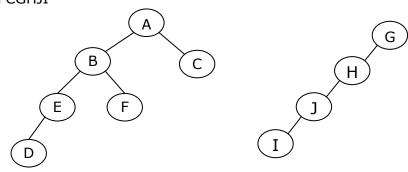
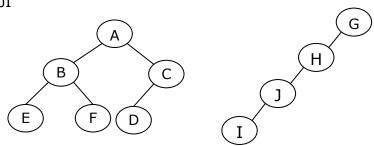
《数据结构(A类)》(A卷)参考答案

- 一、单项选择题(每格 1.5 分, 共 24 分)
 - 1.D 2.C 3.C 4.D 5.A 6.D 7.B 8.C 9.B 10.D 11.B 12.C 13.C 14.B 15.C 16.B
- 二、程序填充题(每格 1.5 分, 共 24 分)
- 1. 1) p->data > x
 - 2) f->left = p->right
 - 3) delete p
 - 4) s->right
 - 5) s == p -> left
 - 6) delete s
- 2. 1) (low + high) / 2
 - 2) high = mid 1
 - 3) low = mid + 1
- 3. 1)-1(与第二个空格对应,如-1对应99、0对应100)
 - 2) stack.top == 99
 - 3) ++stack.top
 - 4) stack.s[stack.top] = x
- 4. 1) p == NULL
 - 2) p或p!= NULL
 - 3) q
- 三、简答题(每题8分,共24分)
- 1. 每个序列各 2 分,每个图各 1 分,共 8 分。

DFS 序列: ABEDFCGHJI



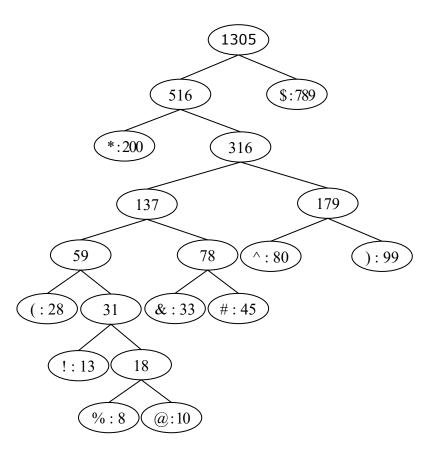
BFS 序列: ABCEFDGHJI



2. 哈夫曼树得 4 分, 10 个字符的哈夫曼编码得 4 分 (每个 0.4 分)。

构造哈夫曼树的要求:对于新构造的结点,其左儿子的权值较小,右儿子的权值较大。

(:01000):0111



- 3. 两小题各 4 分。
 - 1) 35: 探测序列 9、1、2, 共 3 次
 - 20: 探测序列 7、4, 共 2次
 - 33: 探测序列 7, 共 1 次
 - 48: 探测序列 9, 共 1 次
 - 2) 平均比较长度: (3+2+1+1)/4=7/4 或 (3+2+1+1+2)/5=9/5

四、分析题(每题8分,共16分)

- 1. 1) 2分: 排序
 - 2) 3分: ++x, --y
 - 3) 3分: 最坏情况 *O(n²)*,最好情况 *O(nlog₂n)*
- 2. 1) 2分: p 指向最后一个结点
 - 2) 3分:将第一个结点作为链表最后一个结点
 - 3) 3分: (a₂, a₃, …, a_n, a₁)

五、设计题(12分)

- 1)设计思路(8分)
 - a) 2分: 首先定义一个大小为 k 的最小化堆, 用数组的前 k 个元素组成一个最小化堆
 - b) 2分:对剩余的数组中的每个元素进行如下处理:如果当前元素比堆顶元素大,则删除堆顶元素,添加当前元素进堆
 - c) 2分: 最后堆顶元素即为第 k 大值。创建一个大小为 k 堆时间复杂度为 O(k)
 - d) 2分: 在一个大小为 k 的堆中添加或删除元素时间复杂度都是 O(logk),所有总的时间复杂度为 O(k)+(N-k)O(logk)=O(Nlogk)
- 2) 伪代码(4分)

```
template <typename T>
      T Getkth(T a[], int N, int K) {
             //利用优先队列取数组 a 前 k 个元素建立一个最小化堆 H;
          for (int i = k; i < N; i++) {
                                        //for 循环(3分)
             if (H 的堆顶元素<a[i]) {
                 删除堆顶元素; a[i]进堆;
             }
          }
          return 堆顶元素;
                                         //返回值(1分)
      }
   六、附加题(10分)
      //判断顶点 vi 和 vj 之间是否有路径,有则返回 true,否则返回 false。
      bool path_i_j(TypeOfVer vi, TypeOfVer vj) {
          int i, j, k, m;
          for (i=1; i<=Vers; i++) visited[i]=0;
                                                   //访问标记数组初始化
初
          for (i=0; i<Vers; ++i) if (verList[i].ver==vi) break;</pre>
                                                          //查找 vi 的编号
          if (i==Vers) {cout<<"顶点 vi 不存在\n"; return false;}
始
化4<
          for (j=0; j<Vers; ++j) if (verList[j].ver==vj) break; //查找 vj 的编号
分
          if (j==Vers) {cout<<"顶点 vj 不存在\n"; return false;}
          int *s=new int[Vers], top=0;
                                            //编号 i 入栈
          s[++top]=i;
          edgeNode *p;
          while (top>0) {k=s[top--];
                                            //出栈(2分)
             p=verList[k].head;
             while (p!=NULL && visited[p->end]==1) // (2分)
                                     //查第 k 个链表中第一个未访问的边结点
                 p=p->next;
主
             if (p==NULL) top--;
体6
             else {m=p->end;
分
                 if (m==j) return true;
                                            //vi 和 vj 间有路径(1 分)
                 else {visited[m]=1; s[++top]=m;}
             }
          return false;
                                            //顶点 vi 和 vj 间无通路(1·分)
      }
```