全国计算机技术与软件专业技术资格(水平)考试

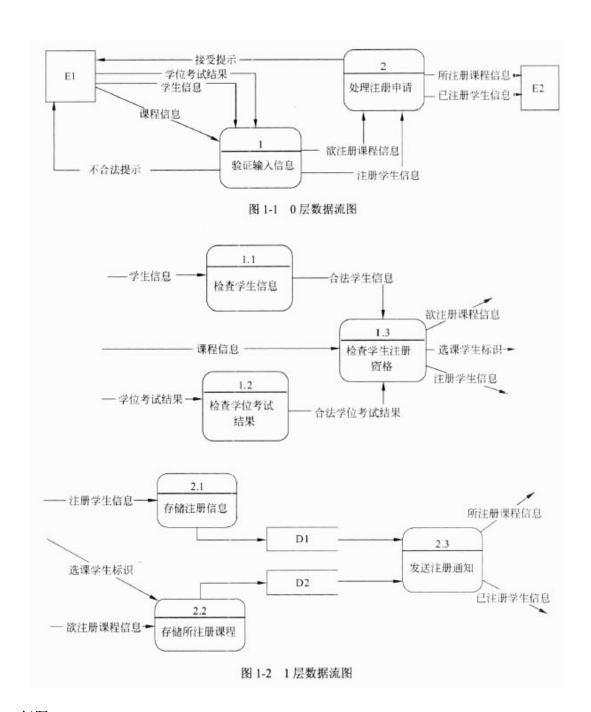
中级 软件设计师 2013年 下半年 下午试卷 案例

(考试时间 150 分钟)

试题一 某大学欲开发一个基于 Web 的课程注册系统,该系统的主要功能如下:

- 1. 验证输入信息
- (1) 检查学生信息:检查学生输入的所有注册所需信息。如果信息不合法,返回学生信息不合法提示;如果合法,输出合法学生信息。
- (2) 检查学位考试结果:检查学生提供的学位考试结果。如果不合法,返回学位考试结果不合法提示;如果合法,检查该学生注册资格。
- (3) 检查学生注册资格:根据合法学生信息和合法学位考试结果,检查该学生对欲选课程的注册资格。如果无资格,返回无注册资格提示;如果有注册资格,则输出注册学生信息(包含选课学生标识)和欲注册课程信息。
- 2. 处理注册申请
- (1) 存储注册信息:将注册学生信息记录在学生库。
- (2) 存储所注册课程:将选课学生标识与欲注册课程进行关联,然后存入课程库。
- (3) 发送注册通知: 从学生库中读取注册学生信息,从课程库中读取所注册课程信息,给学生发送接受提示;给教务人员发送所注册课程信息和已注册学生信息。

现采用结构化方法对课程注册系统进行分析与设计,获得如图 1-1 所示的 0 层数据流图和图 1-2 所示的 1 层数据流图。



问题: 1.1

使用说明中的词语,给出图 1-1 中的实体 E1 和 E2 的名称。

问题: 1.2

使用说明中的词语,给出图 1-2 中的数据存储 D1 和 D2 的名称。

问题: 1.3

根据说明和图中术语,补充图 1-2 中缺失的数据流及其起点和终点。

问题: 1.4

根据补充完整的图 1-1 和图 1-2,说明上层的哪些数据流是由下层的哪些数据流组合而成。

试题二 某快递公司为了方便管理公司物品运送的各项业务活动,需要构建一个物品运送 信息管理系统。

【需求分析结果】

- (1) 快递公司有多个分公司,分公司信息包括分公司编号、名称、经理、办公电话和地址。每个分公司可以有多名员工处理分公司的日常业务,每名员工只能在一个分公司工作。每个分公司由一名经理负责管理分公司的业务和员工,系统需要记录每个经理的任职时间。
- (2) 员工信息包括员工号、姓名、岗位、薪资、手机号和家庭地址。其中,员工号唯一标识员工信息的每一个元组。岗位包括经理、调度员、业务员等。业务员根据客户提交的快件申请单进行快件受理事宜,一个业务员可以受理多个客户的快件申请,一个快件申请只能由一个业务员受理。调度员根据已受理的申请单安排快件的承运事宜,例如:执行承运的业务员、运达时间等。一个业务员可以执行调度员安排的多个快件的承运业务。
- (3) 客户信息包括客户号、单位名称、通信地址、所属省份、联系人、联系电话、银行账号。其中,客户号唯一标识客户信息的每一个元组。当客户要寄快件时,先要提交快件申请单,申请号由系统自动生成。快件申请信息包括申请号、客户号、发件人、发件人电话、快件名称、运费、发出地、收件人、收件人电话、收件地址。其中,一个申请号对应唯一的一个快件申请,一个客户可以提交多个快件申请,但一个快件申请由唯一的一个客户提交。

【概念模型设计】

根据需求阶段收集的信息,设计的实体联系图(图 2-1)和关系模式(不完整)如下:

【关系模式设计】

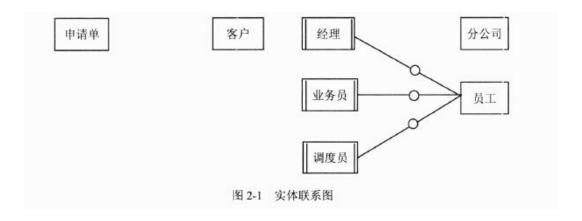
分公司(分公司编号, 名称, 经理, 办公电话, 地址)

员工(员工号,姓名,(a),岗位,薪资,手机号,家庭地址)

客户(客户号,单位名称,通信地址,所属省份,联系人,联系电话,银行账号)申请单((

b),发件人,发件人电话,发件人地址,快件名称,运费,收件人,收件人电话,收件地址,受理标志,业务员)

安排承运((c),实际完成时间,调度员)



问题: 2.1

问题: 2.2

(1) 根据实体联系图,将关系模式中的空(a)(c)补充完整。(2)给出员工、申请单和安排承运关系模式的主键和外键。

问题: 2.3

(1)客户关系的通信地址可以进一步分为邮编、省、市、街道,那么该属性是否属于简单属性,为什么?请用100字以内的文字说明。(2)假设分公司需要增设一位经理的职位,那么分公司与经理之间的联系类型应修改为(d),分公司的主键应修改为(e)。

试题三 某航空公司会员积分系统(CFequentFlyer)的主要功能描述如下:

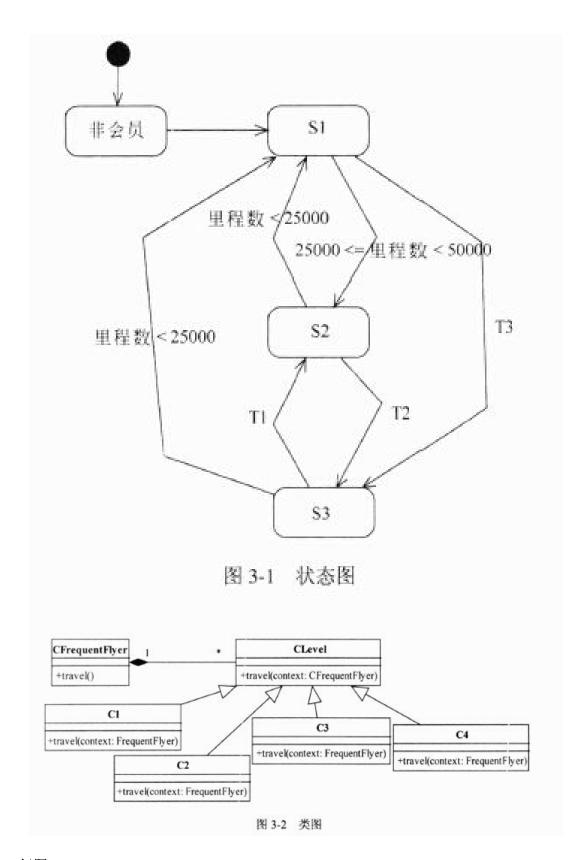
乘客只要办理该航空公司的会员卡,即可成为普卡会员(CBasic)。随着飞行里程数的积累,可以从普卡会员升级到银卡会员(CSilver)或金卡会员(CGold)。非会员(CNonMember)不能累积里程数...

每年年末,系统根据会员在本年度累积的里程数对下一年会员等级进行调整。

普卡会员在一年内累积的里程数若满 25,000 英里但不足 50,000 英里,则自动升级为银卡会员;若累积的里程数在 50,000 英里以上,则自动升级为金卡会员。银卡会员在一年内累积的里程数若在 50,000 英里以上,则自动升级为金卡会员。

若一年內没有达到对应级别要求的里程数,则自动降低会员等级。金卡会员一年内累积的里程数若不足 25,000 英里,则自动降级为普卡会员;若累积的里程数达到 25,000 英里,但是不足 50,000 英里,则自动降级为银卡会员。银卡会员一年内累积的里程数若不足 25,000 英里,则自动降级为普卡会员。

采用面向对象方法对会员积分系统进行分析与设计,得到如图 3-1 所示的状态图和图 3-2 所示的类图。



问题: 3.2

根据说明中的描述,给出图 3-2 中 C1 C4 所对应的类名(类名使用说明中给出的英文词汇)。

问题: 3.3

图 3-2 所示的类图中使用了哪种设计模式? 在这种设计模式下,类 CFrecuentFlyer 必须具有的属性是什么? C1 C4 中的 travel 方法应具有什么功能?

试题四 某工程计算中要完成多个矩阵相乘(链乘)的计算任务。

两个矩阵相乘要求第一个矩阵的列数等于第二个矩阵的行数,计算量主要由进行乘法运算的次数决定。采用标准的矩阵相乘算法,计算 $A_{m \times n} * B_{n \times p}$,需要 m * n * p 次乘法运算。

矩阵链乘问题可描述为: 给定 n 个矩阵,矩阵 Ai 的维数为 pMMPi ,其中 i=1 , 2,…, n 。确定一种乘法顺序,使得这 n 个矩阵相乘时进行乘法的运算次数最少。

由于可能的计算顺序数量非常庞大,对较大的 n ,用蛮力法确定计算顺序是不实际的。经过对问题进行分析,发现矩阵链乘问题具有最优子结构,即若 A1*A2*···*An 的一个最优计算顺序从第 k 个矩阵处断开,即分为 A1*A2* ",*Ak 和 Ak+1*Ak--2* ",*An 两个子问题,则该最优解应该包含 A1*A2*-,*Ak 的一个最优计算顺序和 Ak+PAk+St-*An 的一个最优计算顺序。据此构造递归式,

其中,cost[i][j]表示 $Ai+1*Ai+2*\cdots··*Aj+l$ 的最优计算的计算代价。最终需要求解 cost[0][n-1]。

【C代码】

算法实现采用自底向上的计算过程。首先计算两个矩阵相乘的计算量,然后依次计算 3 个矩阵、 4 个矩阵……n 个矩阵相乘的最小计算量及最优计算顺序。下面是该算法的 C 语言实现。

(1) 主要变量说明

n: 矩阵数

seq[]: 矩阵维数序列

 cost[][]: 二维数组,长度为 n*n,其中元素 cost[i]U]表示 Ai+1*Ai+2*······ *Aj+1 的最

 优计算的计算代价

 trace[][]: 二维数组,长度为 n*n, 其中元素 trace[i][j]表示 Ai+1*Ai+2*, "*Aj+1 的

 最优计算对应的划分位置,即 k

(2) 函数 cmm

```
if i = j
        \min_{i \le k \le i} \cos t[i][k] + \cos t[k+1][j] + p_i * p_{k+1} * p_{j+1}
                                              if i < j
#define N 100
int cost[N][N];
int trace[N][N];
int cmm(int n, int seq[]) {
    int tempCost;
    int tempTrace;
    int i, j, k, p;
    int temp;
    for(i = 0; i < n; i++) { cost[i][i] = 0; }
    for(p = 1; p < n; p++){
        for(i = 0; (1) ; i++){
             (2);
             tempCost = -1;
             for(k = i; k < j; k++){
            temp = (3);
                 if(tempCost == -1 || tempCost > t
                     tempCost = temp;
                       (4);
             cost[i][j] = tempCost;
             trace[i][j] = tempTrace;
   return cost[0][n - 1];
```

问题: 4.1

根据以上说明和 C 代码,填充 C 代码中的空(1)(4)。

问题: 4.2

根据以上说明和 C 代码,该问题采用了(5) 算法设计策略,时间复杂度为(6) (用 0 符号表示)。

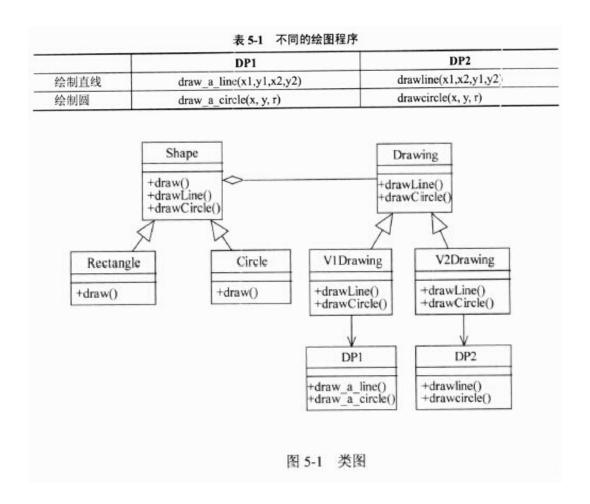
问题: 4.3

考虑实例 n=6, 各个矩阵的维数: A1 为 5*10, A2 为 10*3, A3 为 3*12, A4 为 12*5, A5 为 5*50,

A6 为 50*6,即维数序列为 5, 10, 3, 12, 5, 50, 6。则根据上述 C 代码得到的一个最优计算顺序为(7)(用加括号方式表示计算顺序),所需要的乘法运算次数为(8)。

试题五 欲开发一个绘图软件,要求使用不同的绘图程序绘制不同的图形。以绘制直线和圆形为例,对应的绘图程序如表 5-1 所示。

该绘图软件的扩展性要求,将不断扩充新的图形和新的绘图程序。为了避免出现类爆炸的情况,现采用桥接(Bridge)模式来实现上述要求,得到如图 5-1 所示的类图。



```
【C++代码】
   class DP1 (
   public:
      static void draw_a_line(double x1, double y1, double x2, double y2) { /*
代码省略 */ }
     static void draw_a_circle(double x, double y, double r) { /* 代码省略
*/ }
   1:
   class DP2 {
   public:
     static void drawline(double x1, double x2, double y1, double y2) { /*
代码省略 */ }
     static void drawcircle (double x, double y, double r) { /* 代码省略 */ }
   1;
   class Drawing {
   public:
      _____(1)____;
        (2) ;
   1:
   class V1Drawing : public Drawing {
   public:
     void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) { /* 代码
省略 */ }
      void drawCircle(double x, double y, double r) { _____; }
   class V2Drawing : public Drawing {
   public:
     void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) { /* 代码
省略 */ }
       void drawCircle(double x, double y, double r) { ______; }
    class V2Drawing : public Drawing {
    public:
      void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) { /* 代码
省略 */ }
       void drawCircle(double x, double y, double r) { ___(4) ; )
    };
   class Shape {
    public:
       (5)
      Shape(Drawing *dp) { _dp = dp; }
      void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) {
          _dp->drawLine(x1, y1, x2, y2); }
     void drawCircle(double x, double y, double r) { _dp->drawCircle(x, y,
r); }
   private: Drawing * dp;
   );
```

```
class Rectangle: public Shape {
   public:
     void draw() { /* 代码省略 */ }
     // 其余代码省略
   };

class Circle: public Shape {
   private: double _x, _y, _r;
   public:
     Circle(Drawing *dp, double x, double y, double r): __(6) __ { _x = }
     x; _y = y; _r = r; }
     void draw() { drawCircle(_x, _y, _r); }
};
```

问题: 5.1

阅读说明和 C++代码,将应填入(n)处的字句写在答题纸的对应栏内。

试题六 欲开发一个绘图软件,要求使用不同的绘图程序绘制不同的图形。以绘制直线和圆形为例,对应的绘图程序如表 6-1 所示。

该绘图软件的扩展性要求,将不断扩充新的图形和新的绘图程序。为了避免出现类爆炸的情况,现采用桥接(Bridge)模式来实现上述要求,得到如图 6-1 所示的类图。

	表 6-1 不同的绘图程序	
	DP1	DP2
绘制直线	draw_a_line(x1,y1,x2,y2)	drawline(x1,x2,y1,y2)
绘制圆	draw_a_circle(x, y, r)	drawcircle(x, y, r)

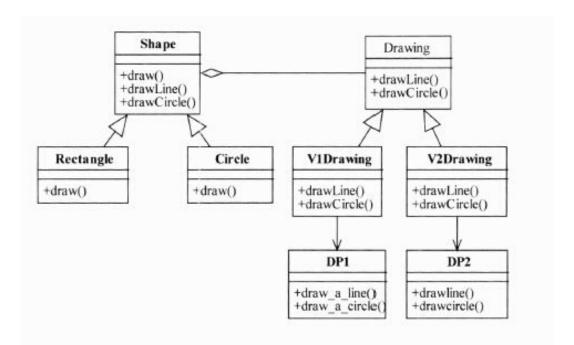


图 6-1 类图

```
【Java 代码】
        (1)
               Drawing {
         (2)
               ;
         (3)
                ;
    class DP1{
      static public void draw_a_line(double x1, double y1, double x2, double
y2)
    {/*代码省略 */ }
      static public void draw_a_circle (double x, double y, double r) { /*
代码省略 */ }
   class DP2{
      static public void drawline (double x1, double y1, double x2, double y2)
{/*代码省略 */ }
      static public void drawcircle (double x, double y, double r) {/*代码
省略 */ }
   class V1Drawing implements Drawing {
      public void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) { /*
代码省略 */ }
```

```
public void drawCircle(double x, double y, double r) { (4) ; }
   3
   class V2Drawing implements Drawing {
      public void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) { /*
代码省略 */ }
      public void drawCircle(double x, double y, double r) { (5) ; }
   abstract class Shape {
     private Drawing _dp;
         (6)
     Shape(Drawing dp) { dp = dp; }
     public void drawLine(double x1, double y1, double x2, double y2) {
         _dp.drawLine(x1, y1, x2, y2); }
     public void drawCirle(double x, double y, double r) ( _dp.drawCircle(x,
y, r); }
   1
   class Rectangle extends Shape {
      private double _x1, _x2, _y1, _y2;
      public Rectangle (Drawing dp, double x1, double y1, double x2, double
y2)
    { /* 代码省略 */ }
      public void draw() { /* 代码省略 */ }
   class Circle extends Shape {
      private double _x, _y, _r;
      public Circle(Drawing dp, double x, double y, double r) { /* 代码省略
     public void draw() { drawCirle(x, y, r); }
```

问题: 6.1

阅读说明和 Java 代码,将应填入(n)处的字句写在答题纸的对应栏内。

试题一 答案: 解析: E1: 学生

E2: 教务人员

本问题考查 0 层 DFD ,要求确定外部实体。不难看出,在 0 层 DFD 中,系统主要功能"验证输入信息"和"处理注册申请",涉及与系统交互的外部实体有"学生"提供输入信息,发送注册通知功能给"教务人员"发送所注册的课程信息和已注册的学生信息,从而即可确定 E1 为"学生"实体,E2 为"教务人员"实体。

D1: 学生库

本问题要求确定 1 层数据流图中的数据存储。分析说明中和数据存储有关的描述,不难发现,说明 2.(1)存储注册信息明确说明"将注册学生信息记录在学生库",可知 D1 为学生库;说明 2.(2)存储所注册课程中明确说明"然后存入课程库",可知 D2 为课程库。

本问题要求补充缺失的数据流及其起点和终点。细心的考生可能会发现,对照图 1-1 和图 1-2 的输入数据流,数量和名称均相同,所以缺失的数据流是输出数据流或者处理之间的数据流。考查图 1-1 中输出至 E1 的数据流,有"接受提示"和"不合法提示",而图 1-2 中没有这两条数据流,可以确定缺失的数据流包括这两条或者其分解的数据流。考查说明 1 中的 3 个子功能,

- 1. (1) 检查学生信息完成检查学生输入的所有注册所需信息。如果信息不合法,返回学生信息不合法提示。
- 1. (2) 检查学位考试结果完成检查学生提供的学位考试结果。如果不合法,返回学位考试结果不合法提示。
- 1. (3) 检查学生注册资格完成根据合法学生信息和合法学位考试结果,检查该学生对欲选课程的注册资格。如果无资格,返回无注册资格提示。

对应图 1-1 中的处理 1 验证输入信息的输出数据流 "不合法提示",不难发现,在图 1-2 中,处理 1.1 缺少了到实体学生的输出数据流 "学生信息不合法提示";处理 1.2 缺少了到实体学生的输出数据流 "无注册资格提示";处理 1.3 缺少了到实体学生的输出数据流 "学位考试结果不合法提示"。

再考查图 1-1 中处理 2, 其输出数据流有三条,而图 1-2 中对图 1-1 中处理 2 的分解中,只包含了"所注册课程信息"和"已注册学生信息"两条数据流,缺失了"接受提示"。说明 2. (3) 中发送注册通知功能完成从学生库中读取注册学生信息,从课程库中读取所注册课程信息,给学生发送接受提示;给教务人员发送所注册课程信息和己注册学生信息。所以,缺失的"接受提示"的起点是处理 2.3 发送注册通知,终点是 E1 学生。

图 1-1 中不合法提示分解为图 1-2 中的三条数据流的组合: 学生信息不合法提示、无注册资格提示、学位考试结果不合法提示。

图 1-1 中注册学生信息对应图 1-2 中注册学生信息和选课学生标识。

本问题考查数据流的分解与组合。仔细分析【说明】中的文字并与图 1-1 的对照,可以发现在图 1-1 中不合法提示在图 1-2 中没有出现。事实上,从前述【问题 3 】缺失数据流的分析中, 己经发现,图 1-2 中对于说明中的功能出现了"学生信息不合法提示"、"无注

册资格提示"和"学位考试结果不合法提示"三条数据流,说明图 1-1 中的数据流"不合法提示"是由这三条数据流组合而成。同样, 2. (2) 存储所注册课程将选课学生标识与欲注册课程进行关联,然后存入课程库,图 1-1 中注册学生信息在图 1-2 中进一步分出注册学生信息和选课学生标识,即图 1-1 中注册学生信息是注册学生信息和选课学生标识的并集。

数 据 流	起 点	终	点
学生信息不合法提示	1.1 或 检查学生信息	El 或	学生
无注册资格提示	1.3 或 检查学生注册资格	E1 或	学生
学位考试结果不合法提示	1.2 或 检查学位考试结果	E1 或	学生
接受提示	2.3 或 发送注册通知	E1 或	学生

试题二 答案: 解析: 图中的*可表示为 m 或 n , 对联系名称可不做要求, 但不能出现 重名。

由"每个分公司有一位经理"可知分公司与经理之间的管理联系类型为 1:);由"每个分公司有多名员工处理日常事务,每个员工属于一个分公司"可知分公司与员工间的所属联系类型为 1:*;并且员工是经理的超类型,经理是员工的子类型。

由"一个客户可以有多个快件申请,但一个快件申请对应唯一的一个客户"可知,客户与申请单之间的提交联系类型为1:*。

由"业务员根据客户提交的快件申请单进行快件受理事宜,一个业务员可以受理多个客户的快件申请,一个快件申请只能由一个业务员受理"可知业务员与申请单之间的受理联系 类型为1:*。

由"调度根据已受理的申请单安排快件的承运事宜,例如:执行承运的业务员、运达时间等;一个业务员可以执行调度安排的多个快件的承运业务。"可知,调度、业务员和申请单之间的承运联系类型为1:*:*。

- (1) (a) 分公司编号
- (b) 申请号,客户号
- (c) 申请号,业务员
- (1) 完整的关系模式如下:

分公司(分公司编号, 名称, 办公电话, 地址)

员工(员工号,姓名,分公司编号,岗位,薪资,手机号,家庭地址)

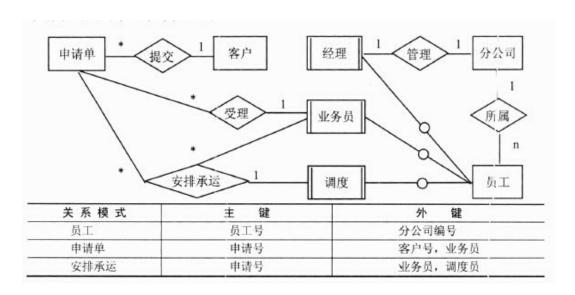
客户(客户号,单位名称,通信地址,所属省份,联系人,联系电话,银行账号) 申请单(申请号,客方号,发件人,发件人电话,发件人地址,快件名称,运费,收件人,收件人电话,收件地址,受理标志,业务员)

安排承运(申请号,亚务炅,实际完成时间,调度员)

(2) 员工、申请单和安排承运关系模式的主键和外键的分析如下:

在申请单信息中,申请号由系统自动生成,不会重复,可作为申请单的主键属性,外键为客户号,业务员;在员工信息中,员工号唯一标识员工信息的每一个元组,故为员工关系的主键属性,外键为分公司编号;安排承运关系模式的主键为申请号,外键为业务员和调度员。

- (1) 该属性不属于简单属性。因为简单属性是原子的、不可再分的,复合属性是可以细分为更小的部分(即划分为别的属性),本题客户关系的通信地址可以进一步分为邮编、省、市、街道,所以属于复合属性。
- (2) (d) 1: n
- (e)分公司编号,经理
- (1) 客户的通信地址属性不属于简单属性。因为根据题意,客户关系的通信地址可以进一步分为邮编、省、市、街道,而简单属性是原子的、不可再分的,复合属性可以细分为更小的部分(即划分为别的属性)。由于客户的通信地址可以进一步分为邮编、省、市、街道,故属于复合属性。
- (2) 根据题意,分公司需要增设一位经理的职位,那么分公司与经理之间的联系类型应修改为1:n,分公司的主键应修改为分公司编号,经理。



试题三 答案: 解析: S1: 普卡、普卡会员

S2: 银卡、银卡会员

S3: 金卡、金卡会员

T1: 25000<=里程数<50000

T2:里程数>=50000

T3: 里程数>=50000

UML 中的状态图主要用于描述一个对象在其生存期间的动态行为,表现一个对象所经历的装填序列,引起状态转移的事件以及因状态转移而伴随的动作。图中给出的是会员的状态图。图中要求填充 SI 、 S2 、 S3 这三个状态以及它们之间的变迁关系。本题中会员有三种状态: 普卡、金卡和银卡。根据说明,办理会员卡之后即可成为普卡会员,所以 S1 可以判定为普卡会员。当"里程数满 25,000 英里但不足 50,000 英里,则自动升级为银卡会员",所以 S2 应为银卡会员,那么 S3 就应该是金卡会员。 T1 、 T2 就是 S2 和 S3 之间的转换原则。 T3 是 S1->S2 的转换原则。由说明可知, S2->S3(T2): 里程数在 50,000 英里以上; S3->S3(T1): 里程数达到 25,000 英里,但是不足 50,000 英里; S1->S3(T3): 累积的里程数在 50,000 英里以上。

Cl: CNonMember

C2: CBasic

C3: CSilver

C4: CGold

(C1 C4的次序可以互换)

由图 3-2 可知,需要补充的是继承结构中的子类。根据题目说明,能够具有一般/特殊关系的只有不同级别的会员。所以 $C1\sim C4$ 依次应该是: CNonMember 、 CBasic, CSilver, CGold 。

使用了State模式(状态模式)。

类 CFrequentFlyer 必须具有的属性: CLevel 的对象。

travel 方法的功能: 计算飞行里程数,根据里程数判断是否需要调整会员级别(跳转到不同的状态)。

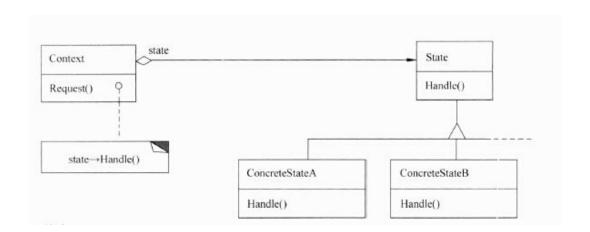
本题在设计类时使用到了状态模式。

状态模式允许对象在内部状态变化时,变更其行为,并且修改其类。状态模式的类图如下 所示。 其中:

- •环境类(Context):定义客户感兴趣的接口。维护一个 ConcreteState 子类的实例,这个实例定义当前状态。
- •抽象状态类(State):定义一个接口以封装与Context的一个特定状态相关的行为。
- •具体状态类(ConcreteState):每一子类实现一″与Context的一个状态相关的行为。

图 3-2 中的类 CFrequentFlyer 对应上图中的环境类,因此类 CFrequentFlyer 应该有一个 CLevel 类的对象。

travel 方法的功能: 计算飞行里程数,根据里程数判断是否需要调整会员级别(跳转到不同的状态)。



试题四 答案: 解析: (1) i

- (2) j = i + p
- (3) cost[i][k]+cost[k+1][j]+seq[i]*seq[k+1]*seq[j+1]
- (4) tempTrace=k

本问题考查算法的实现。 C 程序中主要部分是三重循环,循环变量 p 定义了求解问题的规模,因为是自底向上,因此, p 的值应该是从 1 到 n-1 ,即从规模为 1 的问题一直到规模为 n-1 的问题。循环变量 i 是要求解的子问题的起始,从 0 开始,最大为 n-p-1 ,故 (1) 处应填 n-p。确定了 i 和 p 之后,下来就要确定 j 了,显然,空 (2) 处为 j=i+p。循环变量 k 是问题 Ai *Ai +1*__,*Aj 的划分位置,对每一个 k ,都要计算需要的计算成本,可以根据递归式来填写,空 (3) 处为 cost [i] [k] +cost [k+l] [j] +seq [i] *seq [k+1] *seq [j+1].确定每个问题 Ai *Ai +1*····*Aj 的划分位置 k 之后,要把这个 k 值记住,放在变量

tempTrace中,即空(4)处填写tempTrace=k。

- (5) 动态规划
- (6) 0(n3)

本问题考查算法的设计策略和时间复杂度,从题干说明可以很容易看出,问题具有最优子结构和重叠子问题,采用自底向上的方法求解,这些都是动态规划的典型特点,因此采用的是动态规划设计策略。从上述 C 程序很容易分析出,程序中没有递归,存在三重循环,故时间复杂度为 0(n3)。

- (7) ((A1A2)((A3A4)(A5A6)))
- (8) 2010

本问题考查算法的应用。通过一个具体实例可以更容易理解问题和求解方法。可以根据问题 1 中的程序执行来求解。启发式的思路是先把维度最大的消掉,如 A;;*A6 相乘之后,维度 50 就没有了,所以考虑这两个矩阵先相乘;然后是 A3*A4 相乘之后,维度 12 就没有了,所以考虑这两个矩阵相乘;接着,A1*A2 相乘之后,维度 10 就没有了,所以考虑这两个矩阵相乘;接着,A1*A2 相乘之后,维度 10 就没有了,所以考虑这两个矩阵相乘 这样可以确定相乘的顺序((A1A2)((A3A4)(A5A<5))),需要的计算开销分别是 5*50*6=1500, 3*12*5=180, 5*10*3=150, 3*5*6=90,5*3*6=90,把上述值相加,即 1500+180+150+90+90=2010。

试题五 答案: 解析: (1) virtual void draw Line

(doubl exl, doubl eyl, doubl ex2, doubl eyl) = 0

- (2) virtual void draw Circle (donblex, doubley, doubler) = 0
- (3) $DP1:: draw_a_circle(x, y, r)$
- (4) DP2:: draw circle(x, y, r)
- (5) virtual void draw() =0
- (6) Shape (dp)

本题考查桥接(Bridge)模式的概念及应用。

Bridge 模式可以将复杂的组件分成两个独立的、

的抽象和内部实现。改变组件的这两个层次结构很简单,以至于它们可以相互独立地变

化。当具有抽象的层次结构和相应的实现层次结构时, Bridge 模式是非常有用的。除了可以将抽象和实现组合成许多不同的类,该模式还可以动态组合的独立类的形式实现这些抽象和实现。下图所示是 Bridge 模式的类图。

在以下情况中,应该使用 Bridge 模式:

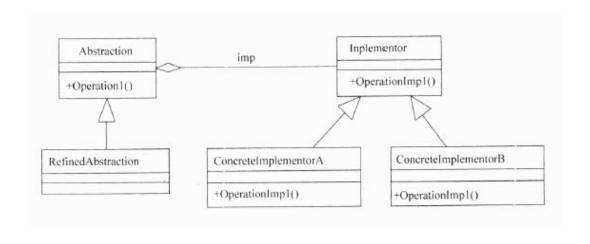
- •想避免在抽象及其实现之间存在永久的绑定;
- •抽象及其实现可以使用子类进行扩展;
- •抽象的实现被改动应该对客户端没有影响,也就是说,不需要重新编译代码。 本题中,类 Shape 对应上图中的 Abstraction, 表示抽象部分;类 Drawing 对应

Implementor,表示实现部分。这两个类的子类分别表示具体的抽象部分和实现部分。在 C++中, Drawing 可以用抽象类来实现,将其中的方法定义为纯虚拟函数。因此(1) 、(2) 分别应为"virtual voi ddrawLine (doublexl, doubleyl, doublex2, doubleyl)=0"、'virtual voi ddrawCircle (doublex, doubley, doubler)=0"。

VI Drawing 是绘图实现类之一,它采用的绘图程序由是 DPI 所提供的。 DPI 中的方法均为静态方法,必须用类名来引用。因此(3) 处应为 DPI::draw_a_circle(x, y,r)。同理(4) 处应为 "DP2::drawcircle(x, y, r)"。

由类图可以看出,Shape 类中定义的方法 draw 在其子类中被重置了,而 Shape 表示的是抽象部分,可以将 draw 方法定义为纯虚拟函数。所以,(5) 应该为 "virtaal voiddraw() = 0"。

空(6) 处考查继承结构中子类构造函数的定义。构造子类对象时,需要调用基类的构造函数,这可以通过初始化列表显式指明需要调用的基类的构造函数。在本题中,Shape 类只定义了一个构造函数,因此(6) 应该为"Shape(dp)"。



试题六 答案: 解析: (1) interface

- (2) voi ddrawLi ne (doubl exl, doubl eyl, doubl ex2, doubl ey2)
- (3) void draw Circle(doublex, doubley, doubler)
- (4) DPI. draw_a_circle(x, y, r)
- (5) DP2. draw circle(x, y, r)
- (6) public abstract void draw()

本题考查桥接(Bridge)模式的概念及应用。

Bridge 模式可以将复杂的组件分成两个独立的但又相关的继承层次结构:功能性的抽象和内部实现。改变组件的这两个层次结构很简单,以至于它们可以相互独立地变化。当具有抽象的层次结构和相应的实现层次结构时,Bridge 模式是非常有用的。除了可以将抽象和实现组合成许多不同的类,该模式还可以以动态组合的独立类的形式实现这些抽象和实现。下图所示是Bridge 模式的类图。

在以下情况中,应该使用 Bridge 模式:

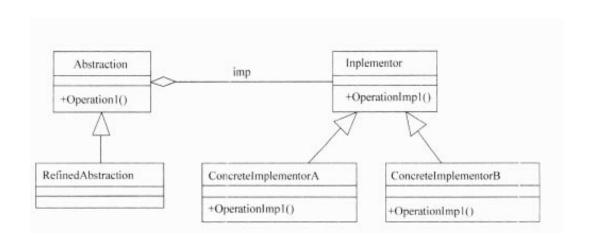
- •想避免在抽象及其实现之间存在永久的绑定;
- •抽象及其实现可以使用子类进行扩展;
- •抽象的实现被改动应该对客户端没有影响,也就是说,不需要重新编译代码。

本题中,类 Shape 对应上图中的 Abstracti on,表示抽象部分;类 Drawi ng 对应

Implementor,表示实现部分。这两个类的子类分别表示具体的抽象部分和实现部分。类 Drawing 为具体的实现类提供统一接口,在 Java 中可以使用接口来实现。因此(1)、(2)、

(3) 分别应为"interface"、"voiddrawLine (doublexl, doubleyl, doublex2, double y2)"、"voiddrawCircle (doublex, doubley, doubler)''。

VI Drawing 是绘图实现类之一,它采用的绘图程序由是 DPI 所提供的。 3 此(4) 处应为"DPl.draw_a_circle(x, y, r)"。同理(5) 处应为"DP2.drawcircle(x, y, r:>"。由类图可以看出,Shape 类中定义的方法 draw 在其子类中被重置了,而 Shape 表示的是抽象部分,可以将 draw 方法定义为抽象函数。所以,(6) 应该为"abstractpublicvoiddraw ()'





苹果 扫码或应用市场搜索"软考 真题"下载获取更多试卷



安卓 扫码或应用市场搜索"软考真题"下载获取更多试卷