2018年上半年软件设计师下午真题及答案解析

试题一(15分)

某医疗护理机构为老年人或有护理需求者提供专业护理,现欲开发一基于 web 的医疗管理 系统,以改善医疗护理效率,该系统的主要功能如下:

- (1) 通用信息查询,客户提交通用信息查询请求,查询通用信息表,返回查询结果。
- (2) 医生聘用。 医生提出应聘/辞职申请, 交由主管进行聘用/解聘审批, 更新医生表, 并给 医生反馈聘用/解聘结果;删除解聘医生的出诊安排。
- (3) 预约处理。 医生安排出诊时间, 存入医生出诊时间表, 根据客户提交的预约查询请求, 查询在职医生及其出诊时间等预约所需数据并返回; 创建预约, 提交预约请求, 在预约表中 新增预约记录,更新预约医生出诊时间并给医生发送预约通知;给客户反馈预约结果。
- (4) 药品管理。医生提交处方,根据药品名称从药品数据中查询相关药品库存信息,开出 药品,更新对应药品的库存以及预约表中的治疗信息;给医生发送"药品已开出"反馈。
- (5)报表创建。根据主管提交的报表查询请求(报表类型和时间段),从预约数据、通用信 息、药品库存数据、医生以及医生出诊时间中进行查询,生成报表返回给主管。

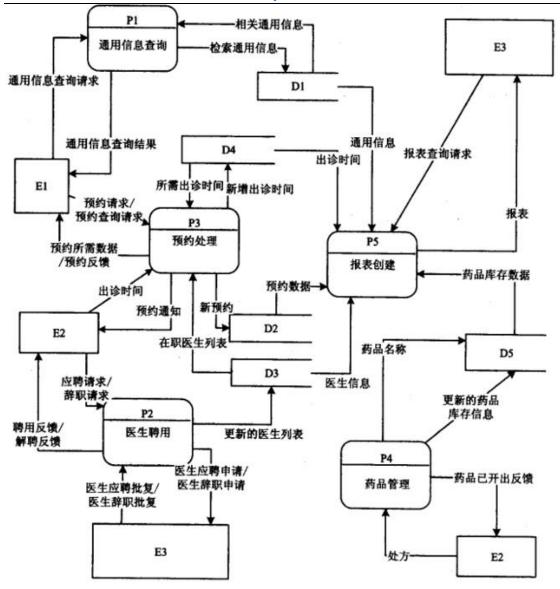
现采用结构化方法对医疗管理系统进行分析与设计,获得如图 1-1 所示的上下文数据流 图和图 1-2 所示的 0 层数据流图。



图 1-1 上下文数据流图

51CTO 软考专家--小任老师(十年高校计算机专业课教学经验) QQ: 2105639303 加 QQ 获取免费资料、历年真题, 问题解答、经验交流。

软考 软件设计师视频精讲 http://edu.51cto.com/course/4406.html



0 层数据流图 图 1-2

问题1(3分)

使用说明中的词语,给出图 1-1 中的实体 E1~E3 的名称。

问题2(5分)

使用说明中的词语,给出图 1-2 中的数据存储 D1~D5 的名称。

问题3(4分)

使用说明和图中术语,补充图 1-2 中缺失的数据流及其起点和终点。

问题4(3分)

使用说明中的词语,说明"预约处理"可以分解为哪些子加工,并说明建模图 1-1 和图 1-2 是如何保持数据流图平衡。

试题二(15分)

某海外代购公司为扩展公司业务,需要开发一个信息化管理系统。请根据公司现有业务及需 求完成该系统的数据库设计。

【需求描述】

- (1) 记录公司员工信息。员工信息包括工号、身份证号、姓名、性别和一个手机号,工号 唯一标识每位员工,员工分为代购员和配送员。
- (2) 记录采购的商品信息。商品信息包括商品名称、所在超市名称、采购价格、销售价格 和商品介绍,系统内部用商品条码唯一标识每种商品。一种商品只在一家超市代购。
- (3) 记录顾客信息。顾客信息包括顾客真实姓名、身份证号(清关缴税用)、一个手机号和 一个收货地址,系统自动生成唯一的顾客编号。
- (4) 记录托运公司信息。托运公司信息包括托运公司名称、电话和地址,系统自动生成唯 一的托运公司编号。 本师
- (5)顾客登录系统之后,可以下订单购买商品。订单支付成功后,系统记录唯一的支付凭 证编号,顾客需要在订单里指定运送方式,空运或海运。
- (6) 代购员根据顾客的订单在超市采购对应商品,一份订单所含的多个商品可能由多名代 购员从不同超市采购。
- (7) 采购完的<mark>商品</mark>交由配送员根据顾客订单组合装箱,然后交给托运公司运送。托运公司 按顾客订单核对商品名称和数量,然后按顾客的地址进行运送。

【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(不完整)如图 2-1 所示。

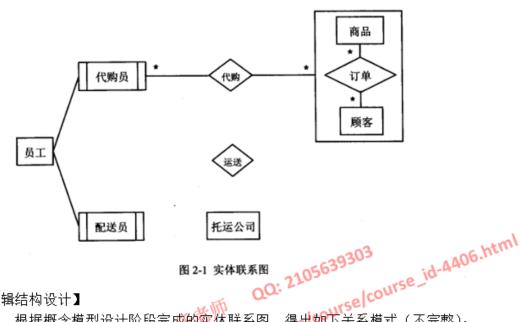


图 2-1 实体联系图

【逻辑结构设计】

根据概念模型设计阶段完成的实体联系图,得出如下关系模式(不完整):

员工(工号,身份证号,姓名,性别,手机号)

商品(条码,商品名称,所在超市名称,采购价格,销售价格,商品介绍)

顾客(编号,姓名,身份证号,手机号,收货地址)

托运公司(托运公司编号,托运公司名称,电话,地址)

订单(订单 ID, (a), 商品数量, 运送方式, 支付凭证编号)

代购(代购ID,代购员工号,(b))

运送(运送 ID, 配送员工号, 托运公司编号, 订单 ID, 发运时间)

51CTO 软考专家--小任老师(十年高校计算机专业课教学经验) QQ: 2105639303 加 QQ 获取免费资料、历年真题, 问题解答、经验交流。 软考 软件设计师视频精讲 http://edu.51cto.com/course/4406.html

问题1(3分)

根据问题描述,补充图 2-1 的实体联系图。

问题2(6分)

补充逻辑结构设计结果中的(a)、(b)两处空缺。

问题3(6分)

为方便顾客,允许顾客在系统中保存多组收货地址。请根据此需求,增加"顾客地址"弱实 du.51cto.com/course/course 体,对图 2-1 进行补充,并修改"运送"关系模式。 🛂

试题三(15分)

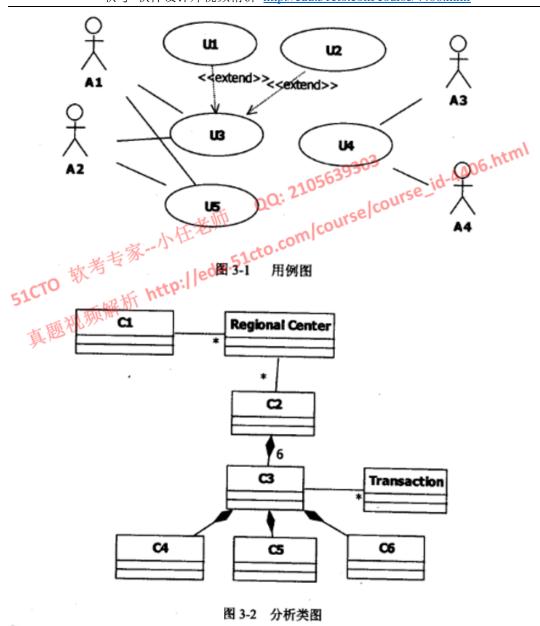
软考专家--小任老师 某 ETC(Electronic Toll Collection,不停车收费)系统在高速公路沿线的特定位置上设置一个 横跨道路上空的龙门架(Tollgantry),龙门架下包括 6 条车道(Traffic lanes),每条车道上安 装有雷达传感器(Radar sensor)、无线传输器(Radio transceiver)和数码相机(Digital Camera) 等用于不停车收费的设备,以完成正常行驶速度下的收费工作。该系统的基本工作过程如下.

- (1) 每辆汽车上安装有车载器,驾驶员(Driver)将一张具有唯一识别码的磁卡插入车载器 中。磁卡中还包含有驾驶员账户的当前信用记录。
- (2)当汽车通过某条车道时,不停车收费设备识别车载器内的特有编码,判断车型,将收 集到的相关信息发送到该路段所属的区域系统(Regional center)中,计算通行费用创建收 费交易(Transaction),从驾驶员的专用账户中扣除通行费用。如果驾驶员账户透支,则记录 透支账户交易信息。区域系统再将交易后的账户信息发送到维护驾驶员账户信息的中心系统 (Central system)
- (3) 车载器中的磁卡可以使用邮局的付款机进行充值。充值信息会传送至中心系统,以更 新驾驶员账户的余额。
- (4) 当没有安装车载器或者车载器发生故障的车辆通过车道时,车道上的数码相机将对车 辆进行拍照,并将车辆照片及拍摄时间发送到区域系统,记录失败的交易信息,并将该交易 信息发送到中心系统。
- (5) 区域系统会获取不停车收费设备所记录的交通事件(Traffic events);交通广播电台 (Traffic advice center)根据这些交通事件进行路况分析并播报路况。

现采用面向对象方法对上述系统进行分析与设计,得到如表 3-1 所示的用例列表以及如 to com course 图 3-1 所示的用例图和图 3-2 所示的分析类图。

表 3-1 5 用例列表

1CTO 用例名称http:	说明	
Create transaction	记录收费交易	
Charge card	磁卡充值	
Underpaid transaction	记录透支账户交易信息	
Record Illegal use	记录失败交易信息	
Record traffic event	记录交通事件	



问题1(4分)

根据说明中的描述,给出图 3-1 中 A1~A4 所对应的参与者名称。

问题2(5分)

|course|course_id-4406.html 根据说明中的描述及表 3-1,给出图 3-1 中 U1~U5 所对应的用例名称。 http://edu.5

问题 3 (6分)

根据说明中的描述、给出图 3-2 中 C1~C6 所对应的类名。

试题四(15分)

某公司购买长钢条,将其切割后进行出售。切割钢条的成本可以忽略不计,钢条的长度为整 英寸。已知价格表 P,其中中 P_i (i=1,2,...,m)表示长度为 i 英寸的钢条的价格。现要求 解使销售收益最大的切割方案。

求解此切割方案的算法基本思想如下:

假设长钢条的长度为n英寸,最佳切割方案的最左边切割段长度为i英寸,则继续求解剩余 长度为 n-i 英寸钢条的最佳切割方案。考虑所有可能的 i,得到的最大收益 r。对应的切割方 案即为最佳切割方案。r_的递归定义如下:

```
Apply Cur. 2105659303

QU: 2105659303

QU: 2105659303

N 100
其题视频解析 http://edu.51cto.com/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/course/cou
对此递归式,给出自顶向下和自底向上两种实现方式105639303
【C 代码】 00:2105639303
/*常量和变量说明
 r_n = \max_{1 \le i \le n} (pi + r_{n-i})
/*常量和变量说明
 n: 长钢条的长度
P[]: 价格数组
                                51CTO
#define LEN 100
int Top_Down_Cut_Rod(int P[], int n) {/*自顶向下*/
                      int r=0;
                      int i;
                      if(n==0){
                                             retum 0;
                      }
                      for(i=1; ( 1 ); i++){
                                             int tmp=p[i]+Top_Down_Cut_Rod(p,n-i);
                                             r=(r>=tmp)?r:tmp;
                      }
                      return r;
}
                    int Bottom_Up_Cut_Rod(int p[],int n){ /*自底向上*/
                                        return r[n];
}
问题1(8分)
根据说明,填充 C 代码中的空(1)~(4)。
```

问题2(7分)

根据说明和 C 代码,算法采用的设计策略为(5)。

求解 ra 时,自顶向下方法的时间复杂度为(6);自底向上方法的时间复杂度为(7)(用 0表示)。

试题五(15 分)(试题五与试题六选答一题即可)

生成器(Builder)模式的意图是将一个复杂对象的构建与它的表示分离,使得同样的构建过程 可以创建不同的表示。图 5-1 所示为其类图。

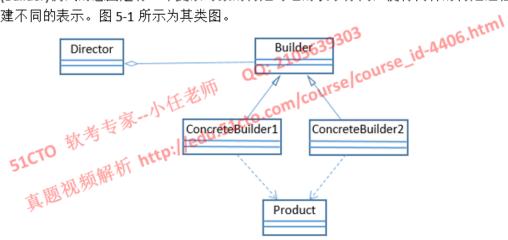


图 5-1 生成器模式类图

【C++代码】

product;

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
class Product {
private:
   string partA, partB;
             public:
   Product(){ }
   void setPartA(const string&s){ PartA=s;}
   void setPartB(const string&s){ PartB=s;}
   # 其余代码省略
};
class Builder{
public:
   (1,0)0
   virtual void buildPartB()=0;
};
class ConcreteBuilder1: public Builder{
private:
  Product*
```

```
public:
   ConcreteBuilder1(){product=new Product(); }
   void buildPartA(){ ( 3 ) ("Component A");}
   void buildPartB(){ ( 4 ) ("Component B");}
   Product*getResult(){ return product;}
                 The http://edu.51cto.com/course/course/id-4406.html
   # 其余代码省略
};
class ConcreteBuilder2: public Builder{
          /*代码省略*/
};
class Director {
private:
     Builder* builder;
public: 51
    Director(Builder*pBuilder){builder*pBuilder;}
    void construct(){
          (5)
          #其余代码省略
   # 其余代码省略
};
int main(){
      Director* director1=new Director(new ConcreteBuilder1());
      director1->construct();
      delete director 1;
      return 0;
}
试题六(15分)(试题五与试题六选答一题即可)
生成器(Builder)模式的意图是将一个复杂对象的构建与它的表示分离,使得同样的构建过程
可以创建不同的表示。图 6-1 所示为其类图。
     51CTO 软考专家--小任老师 QQ
真题视频解析 http://edu.51cto.c
                                              Builderce
                                                    ConcreteBuilder2
                                ConcreteBuilder1
                                             Product
```

图 6-1 生成器模式类图

【Java 代码】

```
import java.util.*;
class Product {
      private String part A;
      private String part B;
      public Product(){}
      public void setPartA(String s){ partA=s;}
      public void setPartB(String s){ partB=s;}
}
interface Builder{
      public (1);
      public void buildPartB();
      public (2);
}
      public void buildPartA(){ ( 3 ) {"Component A");}
public void buildPartB(){ ( 4 ) {"Component B");}
public Product getResult(){ return product;}
class ConcreteBuilder1: implements Builder{
}
class ConcreteBuilder2 implements Builder{
        #代码省略 ※
}
class Director {
       private Builder builder;
       public Director(Builder builder){this.builder=builder;}
       public void construct(){
               (5)
                #代码省略
       }
}
class Test{
       public static void main(String[]args){
              Director director1=new Director(new ConcreteBuilder1());
              director1.construct();
       }
}
```

2018年上半年软件设计师下午真题及答案解析

试题一

问题 1 单击此链接看真题解析视频 http://edu.51cto.com/course/4406.html

E1: 客户 E2: 医生 E3: 主管

问题 2

D1: 通用信息表

D2: 预约表 D3: 医生表

间颗3

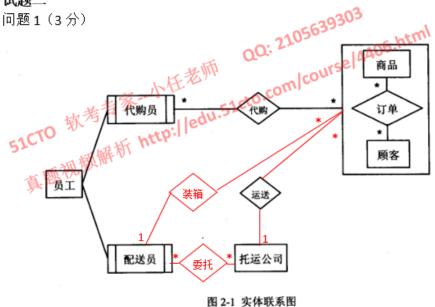
D4:出i	彡时间表 D5: 药品库存表		QQ: 2105639303	al
问题3			QQ: 2105639303 终点	
序号	缺失数据流	起点	终点 【course"	
1	删除解聘医生出诊安排	P2	P40.com	
2	查询在职医生	LESGU.5	D3	
3	查询出诊时间	P3	D4	
4	更新预约表中治疗信息	P4	D2	
	真题			

问题4

预约处理分解为:安排出诊、创建预约、预约查询请求、发送预约通知。

数据流图平衡:任何一个数据流子图必须与它上一层父图的某个加工对应,二者的输入数据 流和输出数据流必须保持一致,此即父图与子图的平衡。在父图与子图平衡中,数据流的数 目和名称可以完全相同;也可以在数目上不相等,但是借助数据字典中数据流描述,确定父 图中的数据流是由子图中几个数据流合并而成的,也即子图是对父图中加工和数据流进行分 解。

试题二



问题2(6分)

(a) 商品条码、顾客编号

(b) 订单 ID、商品条码

问题3(6分)

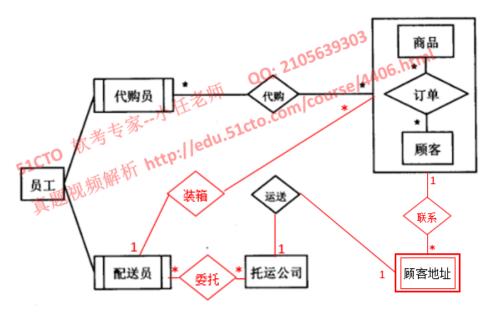


图 2-1 实体联系图

"运送"关系增加顾客地址字段,所以运送不需要再关联订单信息。

试题三

问题1(4分)

- A1: Central system 或中心系统
- A2: Driver 或驾驶员
- A3: Regional center 或区域系统
- A4: Traffic advice center 或交通广播电台
- 其中 A1、A2 可以互换, A3、A4 可以互换

U3: Create transaction
U4: Record traffic event
U5: Characteria (Characteria)

U5: Charge card 其中U1、U2可以互换。 问题 3(5)

- C1: Center system
- C2: Toll gantry
- C3: Traffic lanes
- C4: Radar sensor
- C5: Radio transceiver
- C6: Digital Camera

其中 C4、C5、C6 可以互换

试题四

问题 1

- (1) i<=n
- (2) i<=j
- (3) temp = (temp >= (P[i]+r[j-i]))?temp:(p[i] + r[j-i])
- (4) r[j] = temp

问题 2

(5)动态规划法 (6) O(2ⁿ) (7) O(n2)

(2) virtual Product * getResult() = 0
(3) product->setPartB

http://edu.51cto.com/course/4406.html (5) builder->buildPartA(); builder->buildPartB(); Product* p = builder->getResult();

试题六

- (1) void buildPartA()
- (2) Product getResult()
- (3) product.setPartA
- (4) product.setPartB
- (5) builder.buildPartA(); builder.buildPartB(); Product p = builder.getResult();

一、小任老师软件设计师视频

1、软件设计师基础知识视频精讲 http://edu.51cto.com/course/4033.html



2、软件设计师上午历年真题解析视频 http://edu.51cto.com/course/5827.html



3、软件设计师下午历年真题解析视频 http://edu.51cto.com/course/4406.html



二、小任老师高级系统分析师视频课程

1、系统分析师综合知识视频课程 http://edu.51cto.com/course/course_id-2422.html



2、系统分析师下午案例视频课程 http://edu.51cto.com/course/course_id-2968.html



3、系统分析师论文写作视频课程 http://edu.51cto.com/course/course id-3069.html

51CTO 软考专家--小任老师(十年高校计算机专业课教学经验) QQ: 2105639303 加 QQ 获取免费资料、历年真题,问题解答、经验交流。 软考 软件设计师视频精讲 http://edu.51cto.com/course/4406.html

