

# 全国计算机技术与软件专业技术资格（水平）考试

## 2009 年上半年 软件设计师 下午试卷

（考试时间 14:00～16:30 共 150 分钟）

请按下述要求正确填写答题纸

- 1.在答题纸的指定位置填写你所在的省、自治区、直辖市、计划单列市的名称。
- 2.在答题纸的指定位置填写准考证号、出生年月日和姓名。
- 3.答题纸上除填写上述内容外只能写解答。
- 4.本试卷共 7 道题，试题一至试题四是必答题，试题五至试题六选答 1 道。每题 15 分，满分 75 分。
- 5.解答时字迹务必清楚，字迹不清时，将不评分。
- 6.仿照下面例题，将解答写在答题纸的对应栏内。

### 例题

2009 年上半年全国计算机技术与软件专业技术资格（水平）考试日期是（1）月（2）日。

因为正确的解答是“5 月 20 日”，故在答题纸的对应栏内写上“5”和“20”（参看下表）。

例题	解答栏
（1）	5
（2）	20

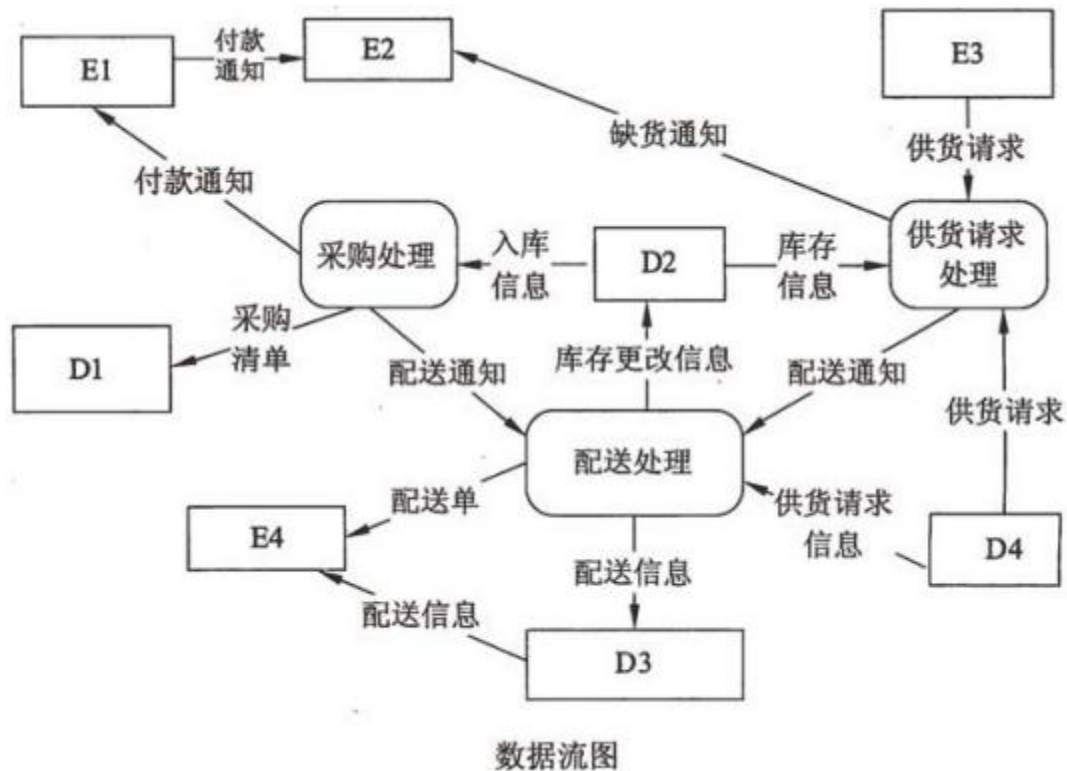
试题一至试题四是必答题

试题一

假设某大型商业企业由商品配送中心和连锁超市组成，其中商品配送中心包括采购、财务、配送等部门。为实现高效管理，设计了商品配送中心信息管理系统，其主要功能描述如下：

1. 系统接收由连锁超市提出的供货请求，并将其记录到供货请求记录文件。
2. 在接到供货请求后，从商品库存记录文件中进行商品库存信息查询。如果库存满足供货请求，则给配送处理发送配送通知；否则，向采购部门发出缺货通知。
3. 配送处理接到配送通知后，查询供货请求记录文件，更新商品库存记录文件，并向配送部门发送配送单，在配送货品的同时记录配送信息至商品配送记录文件。
4. 采购部门接到缺货通知后，与供货商洽谈，进行商品采购处理，合格商品入库，并记录采购清单至采购清单记录文件、向配送处理发出配送通知，同时通知财务部门给供货商支付货款。

该系统采用结构化方法进行开发，得到待修改的数据流图如下图所示。



【问题1】

使用【说明】中的词语，给出上图中外部实体 E1 至 E4 的名称和数据存储 D1 至 D4 的

2009 年上半年 软件设计师 下午试卷 第 2 页 （共 17 页）

名称。

【问题 2】

以上数据流图中存在四处错误数据流，请指出各自的起点和终点；若将上述四条错误数据流删除，为保证数据流图的正确性，应补充三条数据流，请给出所补充数据流的起点和终点。（起点和终点请采用上述数据流图中的符号或名称）

错误数据流

起点	终点

补充的数据流

起点	终点

### 试题三

某集团公司拥有多个大型连锁商场，公司需要构建一个数据库系统以方便管理其业务运作活动。

#### 【需求分析结果】

1. 商场需要记录的信息包括商场编号（编号唯一），商场名称，地址和联系电话。某商场信息如下表所示。

商场信息表

商场编号	商场名称	地址	联系电话
PS2101	淮海商场	淮海中路 918 号	021-64158818
PS2902	西大街商场	西大街时代盛典大厦	029-87283220
PS2903	东大街商场	碑林区东大街 239 号	029-87450287
PS2901	长安商场	雁塔区长安中路 38 号	029-85264953

2. 每个商场包含有不同的部门，部门需要记录的信息包括部门编号（集团公司分配），部门名称，位置分布和联系电话。某商场的部门信息如下表所示。

部门信息表

部门编号	部门名称	位置分布	联系电话
DT002	财务部	商场大楼六层	82504342
DT007	后勤部	商场地下副一层	82504347
DT021	安保部	商场地下副一层	82504358
DT005	人事部	商场大楼六层	82504446
DT001	管理部	商场裙楼三层	82504668

3. 每个部门雇用多名员工处理日常事务，每名员工只能隶属于一个部门（新进员工在培训期不隶属于任何部门）。员工需要记录的信息包括员工编号（集团公司分配），姓名，岗位，电话号码和工资。员工信息如下表所示。

员工信息表

员工编号	姓名	岗位	电话号码	工资
XA3310	周 超	理货员	13609257638	1500.00
SH1075	刘 飞	防损员	13477293487	1500.00
XA0048	江雪花	广播员	15234567893	1428.00
BJ3123	张正华	部门主管	13345698432	1876.00

4. 每个部门的员工中有一名是经理，每个经理只能管理一个部门，系统需要记录每个经理的任职时间。

**【概念模型设计】**



实体联系图

**【关系模式设计】**

商场（商场编号，商场名称，地址，联系电话）

部门（部门编号，部门名称，位置分布，联系电话，(a)）

员工：（员工编号，员工姓名，岗位，电话号码，工资，(b)）

经理((c), 任职时间)

**【问题 1】**

根据问题描述，补充四个联系，完善图 2-1 的实体联系图。联系名可用联系 1、联系 2、联系 3 和联系 4 代替，联系的类型分为 1:1、1:n 和 m:n。

**【问题 2】**

根据实体联系图，将关系模式中的空 (a)～(c) 补充完整，并分别给出部门、员工和经理关系模式的主键和外键。

**【问题 3】**

为了使商场有紧急事务时能联系到轮休的员工，要求每位员工必须且只能登记一位紧急联系人的姓名和联系电话，不同的员工可以登记相同的紧急联系人。则在图 2-1 中 还需添加的实体是 (1)，该实体和图 2-1 中的员工存在 (2) 联系(填写联系类型)。 给出该实体的关系模式。

### 试题三

某银行计划开发一个自动存提款机模拟系统 (ATM System). 系统通过读卡器 (CardReader) 读取 ATM 卡; 系统与客户 (Customer) 的交互由客户控制台 (Customer- Console) 实现; 银行操作员 (Operator) 可控制系统的启动 (System Startup) 和停止 (System Shutdown); 系统通过网络和银行系统 (Bank) 实现通信。

当读卡器判断用户已将 ATM 卡插入后, 创建会话 (Session)。会话开始后, 读卡器 进行读卡, 并要求客户输入个人验证码 (PIN)。系统将卡号和个人验证码信息送到银行系统进行验证。验证通过后, 客户可从菜单选择如下事务 (Transaction):

1. 从 ATM 卡账户取款 (Withdraw);
2. 向 ATM 卡账户存款 (Deposit);
3. 进行转账 (Transfer);
4. 查询 (Inquire) ATM 卡账户信息。

一次会话可以包含多个事务, 每个事务处理也会将卡号和个人验证码信息送到银行系统进行验证。若个人验证码错误, 则转个人验证码错误处理 (Invalid PIN Process)。每个事务完成后, 客户可选择继续上述事务或退卡。选择退卡时, 系统弹出 ATM 卡, 会话结束。系统采用面向对象方法开发, 使用 UML 进行建模。系统的顶层用例图如图 3-1 所示, 一次会话的序列图 (不考虑验证) 如图 3-2 所示。

#### 【问题 1】

根据【说明】中的描述, 给出图 3-1 中 A1 和 A2 所对应的参与者, U1 至 U3 所对应的用例, 以及该图中空 (1) 所对应的关系。(U1 至 U3 的可选用例包括: Session、Transaction, Insert Card、Invalid PIN Process 和 Transfer)

#### 【问题 2】

根据【说明】中的描述, 使用消息名称列表中的英文名称, 给出图 3-2 中 6~9 对应的消息。

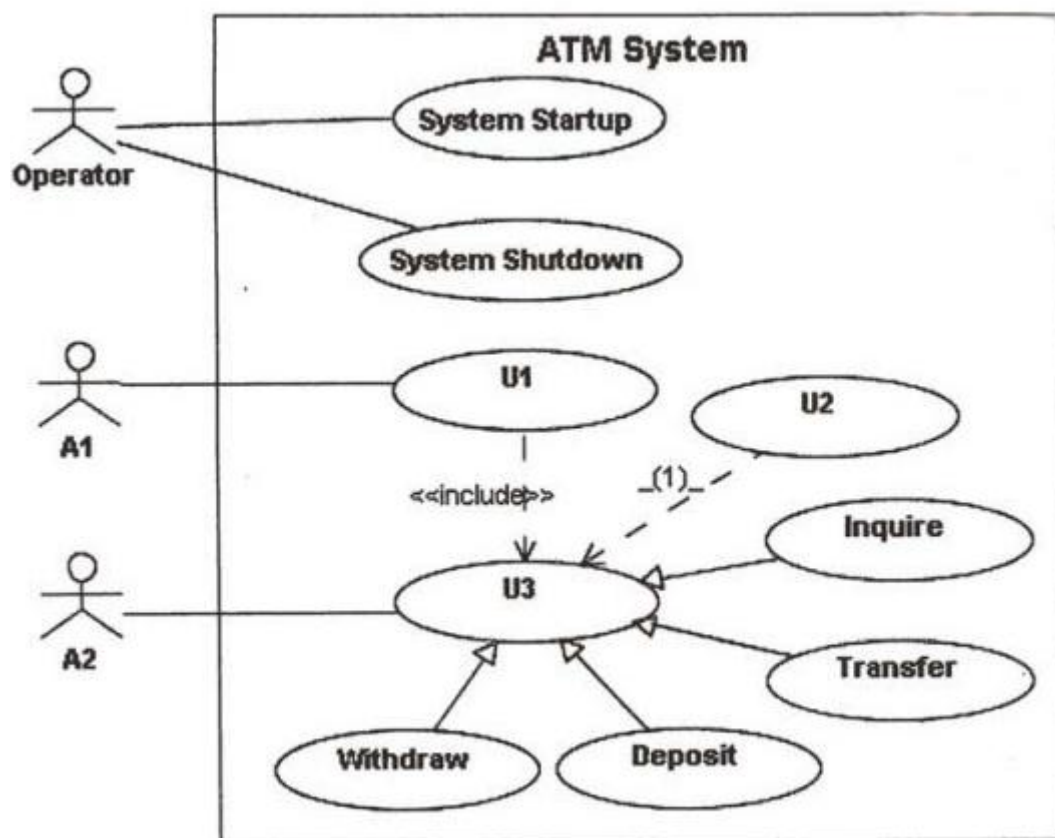


图 3-1 ATM 系统顶层用例图

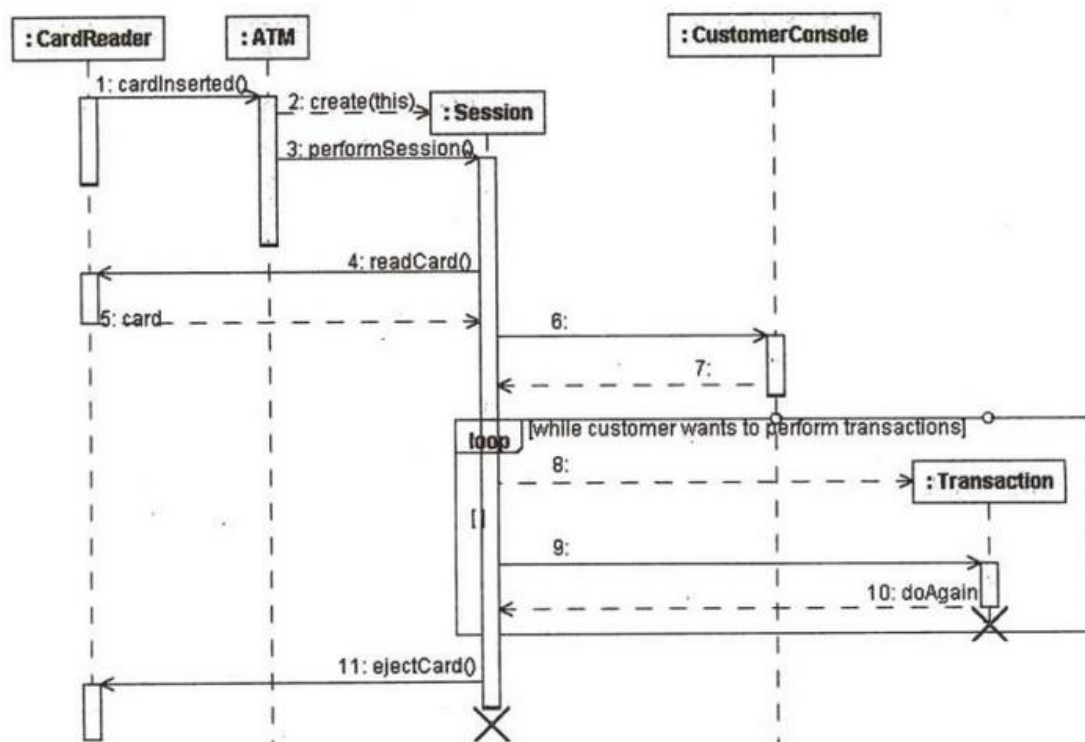


图 3-2 一次会话的序列图（无验证消息）

可能的消息名称列表

名 称	说 明	名 称	说 明
cardInserted()	ATM 卡已插入	performTransaction()	执行事务
performSession()	执行会话	readCard()	读卡
readPIN()	读取个人验证码	PIN	个人验证码信息
creat(atm, this, card, pin)	为当前会话创建事务	create(this)	为当前 ATM 创建会话
card	ATM 卡信息	doAgain	执行下一个事务
ejectCard()	弹出 ATM 卡		

**【问题 3】**

解释图 3-1 中用例 U3 和用例 Withdraw、Deposit 等四个用例之间的关系及其内涵。



#### 试题四

现需在某城市中选择一个社区建一个大型超市,使该城市的其他社区到该超市的距离总和最小。用图模型表示该城市的地图,其中顶点表示社区,边表示社区间的路线,边上的权重表示该路线的长度。

现设计一个算法来找到该大型超市的最佳位置:即在给定图中选择一个顶点,使该顶点到其他各顶点的最短路径之和最小。算法首先需要求出每个顶点到其他任一顶点的最短路径,即需要计算任意两个顶点之间的最短路径;然后对每个顶点,计算其他各顶点到该顶点的最短路径之和;最后,选择最短路径之和最小的顶点作为建大型超市的最佳位置。

##### 【问题 1】

本题采用 Floyd-Warshall 算法求解任意两个顶点之间的最短路径。已知图  $G$  的顶点集合为  $V = \{1, 2, \dots, n\}$ ,  $W = \{w_{ij}\}_{n \times n}$  为权重矩阵。设  $d_{ij}^{(k)}$  为从顶点  $i$  到顶点  $j$  的一条最短路径的权重。当  $k = 0$  时,不存在中间顶点,因此  $d_{ij}^{(0)} = w_{ij}$ ; 当  $k > 0$  时,该最短路径上所有的中间顶点均属于集合  $\{1, 2, \dots, k\}$ 。若中间顶点包括顶点  $k$ , 则  $d_{ij}^{(k)} = d_{ik}^{(k-1)} + d_{kj}^{(k-1)}$ ; 若中间顶点不包括顶点  $k$ , 则  $d_{ij}^{(k)} = d_{ij}^{(k-1)}$ 。于是得到如下递归式。

$$d_{ij}^{(k)} = \begin{cases} w_{ij} & k = 0 \\ \min(d_{ij}^{(k-1)}, d_{ik}^{(k-1)} + d_{kj}^{(k-1)}) & k > 0 \end{cases}$$

因为对于任意路径,所有的中间顶点都在集合  $\{1, 2, \dots, n\}$  内,因此矩阵  $D^{(n)} = \{d_{ij}^{(n)}\}_{n \times n}$  给出了任意两个顶点之间的最短路径,即对所有  $i, j \in V$ ,  $d_{ij}^{(n)}$  表示顶点  $i$  到顶点  $j$  的最短路径。

```

LOCATE -SHOPPINGMALL(W, n)
1  D(0) = W
2  for (1)
3      for i = 1 to n
4          for j = 1 to n
5              if  $d_{ij}^{(k-1)} \leq d_{ik}^{(k-1)} + d_{kj}^{(k-1)}$ 
6                  (2)
7              else
8                  (3)
9  for i = 1 to n
10     SP[i] = 0
11     for j = 1 to n
12         (4)
13 min_SP = SP[1]
14 (5)
15 for i = 2 to n

```

【问题 2】

【问题 1】中伪代码的时间复杂度为 (7) (用 O 符号表示)。

从下列的 2 道试题（试题五至试题六）中任选 1 道解答。  
如果解答的试题数超过 1 道，则题号小的 1 道解答有效。

### 试题五

阅读下列说明和 C 函数代码，将应填入 (n) 处的字句写在答题纸的对应栏内。

#### 【说明】

对二叉树进行遍历是二叉树的一个基本运算。遍历是指按某种策略访问二叉树的每个节点，且每个节点仅访问一次的过程。函数 InOrder() 借助栈实现二叉树的非递归中序遍历运算。

设二叉树采用二叉链表存储，节点类型定义如下：

```
typedef struct BtNode{  
    ElemType data;           /*节点的数据域，ElemType 的具体定义省略*/  
    struct BtNode *lchild,*rchild; /*节点的左、右孩子指针域*/  
}BtNode, *BTree;
```

在函数 InOrder() 中，用栈暂存二叉树中各个节点的指针，并将栈表示为不含头节点的单向链表（简称链栈），其节点类型定义如下：

```
typedef struct StNode{       /*链栈的节点类型*/  
    BTree elem;              /*栈中的元素是指向二叉链表节点的指针*/  
    struct StNode *link;  
}StNode;
```

假设从栈顶到栈底的元素为  $e_n$ 、 $e_{n-1}$ 、 $\dots$ 、 $e_1$ ，则不含头节点的链栈示意图如图 5-1 所示。

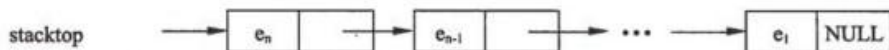


图 5-1 链栈示意图

#### 【问题 1】

## 【C 函数】

```
int InOrder(BTree root)          /*实现二叉树的非递归中序遍历*/
{
    BTree ptr;                   /*ptr 用于指向二叉树中的节点*/
    StNode *q;                   /*q 暂存链栈中新创建或待删除的节点指针*/
    StNode *stacktop = NULL;     /*初始化空栈的栈顶指针 stacktop*/
    ptr = root;                  /*ptr 指向二叉树的根节点*/
    while ( __ (1) __ || stacktop != NULL) {
        while (ptr != NULL) {
            q = (StNode *)malloc(sizeof(StNode));
            if (q == NULL)
                return -1;

            q->elem = ptr;
            __ (2) __;
            stacktop = q;         /*stacktop 指向新的栈顶*/
            ptr = __ (3) __;       /*进入左子树*/
        }

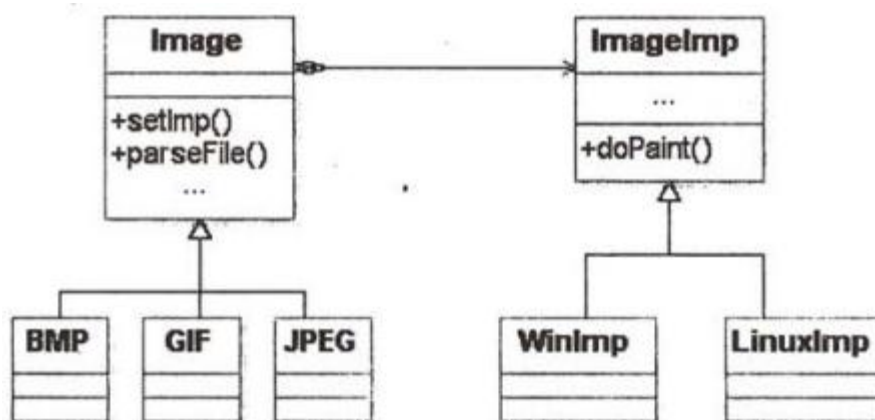
        q = stacktop;
        __ (4) __;                /*栈顶元素出栈*/
        visit(q);                /*visit 是访问节点的函数，其具体定义省略*/
        ptr = __ (5) __;          /*进入右子树*/
        free(q);                 /*释放原栈顶元素的节点空间*/
    }
    return 0;
} /*InOrder*/
```

## 试题六

阅读下列说明和 C++ 代码，将应填入 (n) 处的字句写在答题纸的对应栏内。

### 【说明】

现欲实现一个图像浏览系统，要求该系统能够显示 BMP、JPEG 和 GIF 三种格式的文件，并且能够在 Windows 和 Linux 两种操作系统上运行。系统首先将 BMP、JPEG 和 GIF 三种格式的文件解析为像素矩阵，然后将像素矩阵显示在屏幕上。系统需具有较好的扩展性以支持新的文件格式和操作系统。为满足上述需求并减少所需生成的子类数目，采用桥接 (Bridge) 设计模式进行设计，所得类图如下图所示。



类图

采用该设计模式的原因在于：系统解析 BMP、GIF 与 JPEG 文件的代码仅与文件格式相关，而在屏幕上显示像素矩阵的代码则仅与操作系统相关。

### 【C++ 代码】

```
class Matrix{    //各种格式的文件最终都被转化为像素矩阵
    //此处代码省略
};

class ImageImp{
public:
    virtual void doPaint(Matrix m) = 0; //显示像素矩阵 m
};

class WinImp : public ImageImp{
public:
    void doPaint(Matrix m){ /*调用 Windows 系统的绘制函数绘制像素矩阵*/ }
};
```

### 【问题 1】

```

class LinuxImp : public ImageImp{
public:
    void doPaint(Matrix m){ /*调用 Linux 系统的绘制函数绘制像素矩阵*/ }
};

class Image {
public:
    void setImp(ImageImp *imp){ (1) = imp;}
    virtual void parseFile(string fileName) = 0;
protected:
    (2) *imp;
};

class BMP : public Image{
public:
    void parseFile(string fileName){
        //此处解析 BMP 文件并获得一个像素矩阵对象 m
        (3) ;// 显示像素矩阵 m
    }
};

class GIF : public Image{
    //此处代码省略
};

class JPEG : public Image{
    //此处代码省略
};

void main(){
    //在 Windows 操作系统上查看 demo.bmp 图像文件
    Image *image1 = (4) ;
    ImageImp *imageImpl = (5) ;
    (6) ;

    image1->parseFile("demo.bmp");
}

```

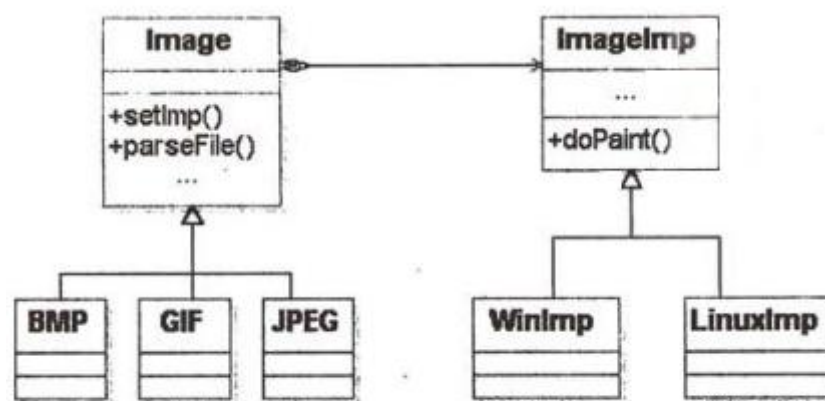
现假设该系统需要支持 10 种格式的图像文件和 5 种操作系统，不考虑类 Matrix，若采用桥接设计模式则至少需要设计(7) 个类。

## 试题七

阅读下列说明和 Java 代码，将应填入 (n) 处的字句写在答题纸的对应栏内。

### 【说明】

现欲实现一个图像浏览系统，要求该系统能够显示 BMP、JPEG 和 GIF 三种格式的文件，并且能够在 Windows 和 Linux 两种操作系统上运行。系统首先将 BMP、JPEG 和 GIF 三种格式的文件解析为像素矩阵，然后将像素矩阵显示在屏幕上。系统需具有较好的扩展性以支持新的文件格式和操作系统。为满足上述需求并减少所需生成的子类数目，采用桥接 (Bridge) 设计模式进行设计，所得类图如下图所示。



类图

采用该设计模式的原因在于：系统解析 BMP、GIF 与 JPEG 文件的代码仅与文件格式相关，而在屏幕上显示像素矩阵的代码则仅与操作系统相关。

### 【问题 1】

## 【Java 代码】

```
class Matrix{    //各种格式的文件最终都被转化为像素矩阵
    //此处代码省略
};

abstract class ImageImp{
    public abstract void doPaint(Matrix m);    //显示像素矩阵 m
};

class WinImp extends ImageImp{
    public void doPaint(Matrix m){            /*调用 Windows 系统的绘制函数绘制像素矩阵*/
};

class LinuxImp extends ImageImp{
    public void doPaint(Matrix m){/*调用 Linux 系统的绘制函数绘制像素矩阵*/
};

abstract class Image {
    public void setImp(ImageImp imp){
        (1) = imp; }
    public abstract void parseFile(String fileName);
    protected (2) imp;
};

class BMP extends Image{
    public void parseFile(String fileName){
        //此处解析 BMP 文件并获得一个像素矩阵对象 m
        (3); // 显示像素矩阵 m
    }
};

class GIF extends Image{
    //此处代码省略
};

class JPEG extends Image{
    //此处代码省略
};

public class javaMain{
    public static void main(String[] args){
        //在 Windows 操作系统上查看 demo.bmp 图像文件
    }
}
```



```
Image image1 = ____ (4) ____;  
ImageImp imageImp1 = ____ (5) ____;  
____ (6) ____;  
image1.parseFile("demo.bmp");  
}  
}
```