全国计算机技术与软件专业技术资格(水平)考试

2013 年上半年 数据库工程师 上午试卷

(考试时间 9 : 00~11 : 30 共 150 分钟)

请按下述要求正确填写答题卡

- 1. 在答题卡的指定位置上正确写入你的姓名和准考证号,并用正规 2B 铅 笔在你写入的准考证号下填涂准考证号。
- 2. 本试卷的试题中共有 75 个空格, 需要全部解答, 每个空格 1 分, 满分 75 分。
- 3. 每个空格对应一个序号,有 A、B、C、D 四个选项,请选择一个最恰当 的选项作为解答, 在答题卡相应序号下填涂该选项。
- 4. 解答前务必阅读例题和答题卡上的例题填涂样式及填涂注意事项。解答 时用正规 2B 铅笔正确填涂选项,如需修改,请用橡皮擦干净,否则会导致不能 正确评分。

例题

● 2013 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 (88) 月 (89) 日。

(88) A. 3

B. 4

C. 5 D. 6

(89) A. 20

B. 21

C. 22

D. 23

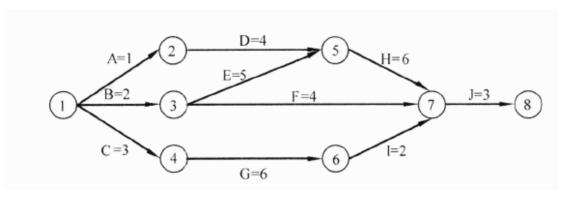
因为考试日期是"5 月 20 日",故(88)选 C,(89)选 A,应在答题卡序 号 88 下对 C 填涂, 在序号 89 下对 A 填涂 (参看答题卡)。

	●常用的虚拟存储器由 <u>(1)</u> 两级存储器组成。					
(1	l) A. 主存-辅存	B. 主存-网盘	C. Cache-主存	D. Cache-硬盘		
•)中断向量可提供 <u>(2)</u>	o				
(2	2) A. I/O 设备的端口均	也址	B. 所传送数据的起始出	也址		
	C. 中断服务程序的。	入口地址	D. 主程序的断点地址			
•	为了便于实现多级中	中断嵌套,使用 <u>(3)</u> 来	·保护断点和现场最有效			
(3	3) A. ROM	B. 中断向量表	C. 通用寄存器	D. 堆栈		
•	DMA 工作方式下,在	E <u>(4)</u> 之间建立了直接	的数据通路。			
(4	4) A. CPU 与外设	B. CPU 与主存	C. 主存与外设	D. 外设与外设		
•	地址编号从 80000H	到 BFFFFH 且按字节编划	业的内存容量为 <u>(5)</u> KI	3,若用 16KX4bit 的		
存储器	芯片构成该内存,共	长需 <u>(6)</u> 片。				
(5	5) A. 128	В. 256	C. 512	D. 1024		
(6	6) A. 8	B. 16	C. 32	D. 64		
•	利用报文摘要算法生	上成报文摘要的目的是 _	<u>(7)</u> 。			
(7	7) A. 验证通信对方的	身份,防止假冒	B. 对传输数据进行加强	密,防止数据被窃听		
	C. 防止发送方否认允	发送过的数据	D. 防止发送的报文被领	篡改		
•	防火墙通常分为内网	冈、外网和 DMZ 三个区	域,按照受保护程度,	从高到低正确的排		
列次序	·为 <u>(8)</u> 。					
3)	B) A. 内网、外网和 DM	Z	B. 外网、内网和	DMZ		
	C. DMZ、内网和外网	3	D.内网、DMZ 和夕	卜网		
•	近年来,在我国出现	见的各类病毒中, <u>(9)</u> 月	_{丙毒通过木马形式感染}	智能手机。		
(6	9) A. 欢乐时光	B. 熊猫烧香	C. X 卧底	D. CIH		

●王斐	某是一名软件设计师	i,按公司规定编写	软件文档,	并上交公司存档	6。这些软件文
档属于职务	5作品,且 <u>(10)</u> 。				
(10) A	其著作权由公司享	有			
В	其著作权由软件设	计师享有			
C.	除其署名权以外,	著作权的其他权利的	由软件设计	师享有	
D	其著作权由公司和	软件设计师共同享有	有		
●甲纟	圣销商擅自复制并销	售乙公司开发的 0A	软件光盘已	己构成侵权。 丙金	2业在未知的情
形下从甲丝	经销商处购入 10 张邦	并已安装使用。在 丙	j企业知道了	所使用的软件为	可侵权复制品的
情形下,以	人下说法正确的是 <u>(</u>	<u>11)</u> 。			
(11) A	, 丙企业的使用行为	侵权,须承担赔偿责	责任		
В	丙企业的使用行为	不侵权,可以继续任	使用这 10 张	长软件光盘	
C	企业的使用行为侵	权,支付合理费用户	言可以继续	使用这 10 张软件	- 光盘
D	丙企业的使用行为	不侵权,不需承担化	任何法律责任	任	
●声音	音信号数字化过程中	首先要进行 <u>(12)</u> 。			
(12) A	.解码 B.1	D/A 转换	C. 编码	D. A/D 车	专换
●以□	下关于 dpi 的叙述中	,正确的是 <u>(13)</u> 。			
(13) A. 每英寸的 bit 数		B. 存储每个像素所用的位数			
C.	每英寸像素点		D. 显示屏。	上能够显示出的	像素数目
●媒体	本可以分为感觉媒体	、表示媒体、表现	媒体、存储	媒体、传输媒体	, <u>(14)</u> 属于表
现媒体。					
(14) A	. 打印机	B. 硬盘	C. 光线	览	D. 图像
	次件产品必须能够在				·
(15) A.	功能需求	B. 非功能需求	C. 设 ¹	计约束	D. 逻辑需求

- ●统一过程模型是一种"用例和风险驱动,以架构为中心,迭代并且增量"的开发过 程,定义了不同阶段及其制品,其中精化阶段关注(16)。
 - (16) A. 项目的初创活动

- B. 需求分析和架构演进
- C. 系统的构建,产生实现模型 D. 软件提交方面的工作,产生软件增量
- ●在进行进度安排时,PERT 图不能清晰地描述(17),但可以给出哪些任务完成后才能 开始另一些任务。某项目 X 包含任务 A、B、……、J,其 PERT 如下图所示(A=1 表示任务 A的持续时间是1天),则项目 X 的关键路径是(18)。



(17)A. 每个任务从何时开始

B. 每个任务到何时结束

- C. 各任务之间的并行情况
- D. 各任务之间的依赖关系
- (18) A. A-D-H-J B. B-E-H-J

- C. B-F-J D. C-G-I-J
- ●某项目为了修正一个错误而进行了修改。错误修正后,还需要进行(19)以发现这 一修正是否引起原本正确运行的代码出错。
 - (19) A. 单元测试 B. 接受测试 C. 安装测试 D. 回归测试

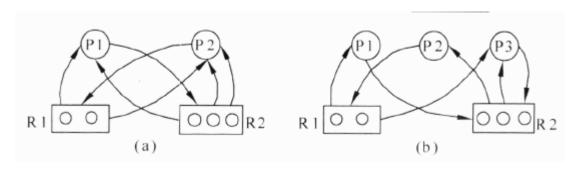
- ●以下关于解释程序和编译程序的叙述中,正确的是(20)。
- (20) A. 编译程序和解释程序都生成源程序的目标程序
 - B. 编译程序和解释程序都不生成源程序的目标程序
 - C. 编译程序生成源程序的目标程序,解释程序则不然
 - D. 编译程序不生成源程序的目标程序, 而解释程序反之

- ●以下关于传值调用与引用调用的叙述中,正确的是(21)。
- ①在传值调用方式下,可以实现形参和实参间双向传递数据的效果
- ②在传值调用方式下,实参可以是变量,也可以是常量和表达式
- ③在引用调用方式下,可以实现形参和实参间双向传递数据的效果
- ④在引用调用方式下,实参可以是变量,也可以是常量和表达式
 - (21) A. (1)(3)
- B. (1)(4)
- C. 23
- D. 24
- ●在对高级语言源程序进行编译的过程中,为源程序中变量所分配的存储单元的地址 属于(22)
 - (22) A. 逻辑地址
 - B. 物理地址
- C. 接口地址
- D. 线性地址
- ●假设某分时系统采用简单时间片轮转法,当系统中的用户数为 n、时间片为 q 时,系统对每个用户的响应时间 T: (23)。
 - (23) A. n
- B. q
- C. $n \times q$
- D. n+q
- ●在支持多线程的操作系统中,假设进程 P 创建了若干个线程,那么<u>(24)</u>是不能被这些线程共享的。
 - (24) A. 该进程的代码段

B. 该进程中打开的文件

C. 该进程的全局变量

- D. 该进程中某线程的栈指针
- ●进程资源图如图(a)和(b)所示,其中:图(a)中(25);图(b)中(26)。



- (25) A. P1 是非阻塞节点, P2 是阻塞节点, 所以该图不可以化简、是死锁的
 - B. P1、P2 都是阻塞节点, 所以该图不可以化简、是死锁的
 - C. P1、P2 都是非阻塞节点, 所以该图可以化简、是非死锁的

2013年上半年数据库工程师上午试卷第5页(共13页)

- D. P1 是阻塞节点、P2 是非阻塞节点, 所以该图不可以化简、是死锁的
- (26) A. P1、P2、P3 都是非阻塞节点,该图可以化简、是非死锁的
 - B. P1、P2、P3 都是阻塞节点,该图不可以化简、是死锁的
 - C. P2 是阻塞节点, P1、P3 是非阻塞节点, 该图可以化简、是非死锁的
 - D. P1、P2 是非阻塞节点, P3 是阻塞节点, 该图不可以化简、是死锁的
- ●假设内存管理采用可变式分区分配方案,系统中有五个进程 P1~P5,且某一时刻内存 使用情况如下图所示(图中空白处表示未使用分区)。此时,若 P5 进程运行完并释放其占有 的空间,则释放后系统的空闲区数应(27)

分区号	进程	
分区号 0	Pl	
1	P2	
2		
3	P4	
4	Р3	
5		
5 6 7	P5	
7		

- (27) A. 保持不变 B. 减 1 C. 加 1 D. 置零

- ●在数据库系统中,当视图创建完毕后,数据字典中保存的是(28)。事实上,视图是 一个 (29)。

- (28) A. 查询语句 B. 查询结果 C. 视图定义 D. 所引用的基本表的定义
- (29) A. 真实存在的表,并保存了待查询的数据
 - B. 真实存在的表, 只有部分数据来源于基本表
 - C. 虚拟表,查询时只能从一个基本表中导出的表
 - D. 虚拟表, 查询时可以从一个或者多个基本表或视图中导出的表

●数据库中数据的<u>(30)</u>是指数据库正确性和相容性,以防止合法用户向数据库加入不符合语义的数据;<u>(31)</u>是指保护数据库,以防止不合法的使用所造成的数据泄漏、更改或破坏;<u>(32)</u>是指在多用户共享的系统中,保证数据库的完整性不受破坏,避免用户得到不正确的数据。

(30) A. 安全性

B. 可靠性

C. 完整性

D. 并发控制

(31) A. 安全性

B. 可靠性

C. 完整性

D. 并发控制

(32) A. 安全性

B. 可靠性

C. 完整性

D. 并发控制

●关系 R、S 如下图所示,关系代数表达式 π R. A, S. B, S. C(σ R. A>S. B(RxS) (33), 它与 元组演算表达式{t I(\exists u)(\exists v)(R(u) \land S(v) \land (34) \land (35))}等价。

Α	В	C
a	ь	С
d	e	f
h	i	j
k	m	n

A	В	C
c	h	m
d	h	f
e	n	p
f	k	q

R.A S.B S.C a n p a k q

	R.A	S.B	S.C
	e	h	m
D	e	h	f

R.A S.B S.C

h n p

h k q

(34) A. $u[1] \langle v[2]$

B. u[1] > v[2]

C. $u[1] \langle v[5]$

D. u[1]>v[5]

(35) A. $t[1]=v[1] \wedge t[2]=u[5] \wedge t[3]=v[6]$

B. $t[1]=u[1] \land t[2]=u[2] \land t[3]=u[3]$

C. $t[1]=u[1] \wedge t[2]=v[2] \wedge t[3]=v[3]$

D. $t[1]=u[1] \wedge t[2]=v[2] \wedge t[3]=u[3]$

●给定关系模式 R(U, F),其中:属性集 U={A, B, C, D, E, G},函数依赖集 F={A→B, A→C, C→D, AE→G}。因为<u>(36)</u>=U,且满足最小性,所以其为 R 的候选码;关系模式尺属于<u>(37)</u>,因为它存在非主属性对码的部分函数依赖;若将 R 分解为如下两个关系模式<u>(38)</u>,则分解后的关系模式保持函数依赖。

(36) A. A+F

B. (AC)+F

C. (AD)+F

D. (AE)+F

(37) A. INF

B. 2NF

C. 3NF

D. BCNF

(38) A. R1 (A, B, C) 和 R2 (D, E, G) B. R1 (A, B, C, D) 和 R2 (A, E, G) C. R1 (B, C, D) 和 R2 (A, E, G) D. R1 (B, C, D, E) 和 R2 (A, E, G)

●假定学生 Students 和教师 Teachers 关系模式如下所示:

Students (学号,姓名,性别,类别,身份证	号)
Teachers(教师号,姓名,性别,身份证号,	工资)
a. 查询在读研究生教师的平均工资、最高与量	贵低工资之间差值的 SQL 语句如下:
假定学生 Students 和教师 Teachers 关系模式 Students(学号, 姓名, 性别, 类别, 身份证 Teachers(教师号, 姓名, 性别, 身份证号, a. 查询在读研究生教师的平均工资、最高 SELECT(39) FROM Students, Teachers WHERE(40);	三号) 工资)
b. 查询既是研究生,又是女性,且工资的 SQL 语句如下: (SELECT 身份证号,姓名 FROM Students WHERE(41)(42) (SELECT 身份证号,姓名 FROM Teachers WHERE(43));	长大于等于 3500 元的教师的身份证号和姓名
(39) A. AVG(工资)AS 平均工资,MAX(工资)—MIN(工资)AS 差值
B. 平均工资 ASAVG(工资),差值 AS	MAX(工资)—MIN(工资)
C. AVG(工资)ANY 平均工资,MAX(工资)—MIN(工资)ANY 差值
D. 平均工资 ANYAVG (工资), 差值 A	NYMAX(工资)-MIN(工资)
(40)A. Students. 身份证号=Teachers. 身	份证号
B. Students. 类别='研究生'	
C. Students. 身份证号=Teachers. 身	份证号 ANDStudents. 类别="研究生"
D. Students. 身份证号=:Teachers. 身	予份证号 ORStudents. 类别='研究生'
(41) A. 工资>=3500	B. 工资>='3500'
C. 性别=女 AND 类别=研究生	D. 性别='女' AND 类别='研究生'

2013年上半年 数据库工程师 上午试卷 第8页 (共13页)

(42) A. EXCEPT B. INTERSECT C. UNION D. UNION ALL

(43) A. 工资>=3500		B. 工资>="3500"	
C. 性别=女 AND 类别=	研究生	D. 性别='女'AND 类别	川="研究生"
●将 Students 表的查询	权限授予用户 U1 和	U2, 并允许该用户将此z	权限授予其他用户。
实现此功能的 SQL 语句如下 (<u>44)</u> 。		
(44) A. GRANT SELECT TO	TABLE Students ON	U1,U2 WITH PUBLIC;	
B. GRANT SELECT ON	TABLE Students TO	U1,U2 WITH PUBLIC;	
C. GRANT SELECT TO	TABLE Students ON	U1, U2 WITH GRANT OF	PTION;
D. GRANT SELECT ON	TABLE Students TO	U1, U2 WITH GRANT OF	PTION;
●若事务 T1 对数据 D1 已	L加排它锁,事务 T2	对数据 D2 已加共享锁	,那么事务 T2 对数
据 D1 (45); 事务 T1 对数据 D2_	<u>(46)</u> °		
(45)A. 加共享锁成功,加	排它锁失败	B. 加排它锁成功,	加共享锁失败
C. 加共享锁、排它锁	都成功	D. 加共享锁、排′	它锁都失败
(46) A. 加共享锁成功,加	排它锁失败	B. 加排它锁成功,	加共享锁失败
C. 加共享锁、排它锁	都成功	D. 加共享锁、排"	它锁都失败
●在三级结构/两级映象	体系结构中,对一个是	表创建聚族索引,改变的	的是数据库的 <u>(47)</u> ,
通过创建视图,构建的是外模	式和 (48)		
(47) A. 用户模式	B. 外模式	C. 模式	D. 内模式
(48)A. 外模式/内模式映复	象	B. 外模式/模式映	.象
C. 模式/内模式映象		D. 内模式/外模式	映象
●下列关于数据库对象的]描述,错误的是 <u>(4</u>	<u>19)</u> .	
(49) A. 存储过程、函数均	可接受输入参数	B. 触发器可以在	数据更新时被激活
C. 域可以由用户创建	,可以加约束条件	D. 一个关系可以 ⁷	有多个主码
●删除表上一个约束的 S	QL 语句中,不包含为	关键字 <u>(50)</u> 。	
(50) A. ALTER	B. DROP	C. DELETE	D. TABLE

●下列描述中,不属	号于最小函数依赖集应流	螨足的条件是 <u>(51)</u> 。	
(51)A. 不含传递依赖	į	B. 每个函数依赖的左部	祁都是单属性
C. 不含部分依赖	i.	D. 每个函数依赖的右部	邓都是单属性
●下列关于函数依刺	的描述,错误的是 <u>(5</u>	<u>2)</u> 。	
(52) A. 若 A→B,B→	C, 则 A→C	B. 若 A→B, A→C, 则	A→BC
C. 若 B→A, C→A	,则 BC→A	D. 若 BC→A,则 B→A,	C→A
●事务 T1 读取数据	A 后,数据 A 又被事务	T2 所修改,事务 T1 再次	读取数据A时,与
第一次所读值不同。这种	不一致性被称为(53)	_,其产生的原因是破坏了	事务 T1 的 <u>(54)</u> 。
(53) A. 丢失修改	B. 读脏数据	C. 不可重复读	D. 幻影现象
(54) A. 原子性	B. 一致性	C. 隔离性	D. 持久性
●事务的等待图中出	l现环, 使得环中的所有	事务都无法执行下去,这	类故障属于 <u>(55)</u> ;
解决的办法是选择环中代	价最小的事务进行撤销	肖后,再将其置入事务队列	J稍后执行。 假如选
中事务 T1,对 T1 撤销过	程中需要对其进行 <u>(56</u>	<u>5)</u> 操作。	
(55) A. 事务故障	B. 系统故障	C. 介质故障	D. 病毒
(56) A. UNDO	B. REDO	C. UNDO+REDO	D. REDO+UNDO
●假设描述职工信息		姓名、性别和出生日期;	描述部门信息的属
		了多个职工,每个职工只能 1	
一个部门只能有一个部门]经理,部门经理应该》	为本部门的职工,取值为	职工号。则在设计
E-R 图时,应将职工和部	门作为实体,部门和职	只工之间的工作联系是 <u>(5</u>	<u>7)</u> ,要描述部门经
理与部门之间的任职联系	,应采用 <u>(58)</u> 。由该	E-R 图转换并优化后的关	系模式为 <u>(59)</u>
(57) A. 实体	B. 1:N 联系	C. M:M 联系	D. 属性
(58) A. 实体	B.1:N 联系	C.1:1 联系	D. 属性
(59) A. 职工(职工号,	姓名,性别,出生日	期)	
部门(部门号,音	部门名称,办公地点,	部门经理)	
工作(职工号, 音	部门号)		
B. 职工(职工号,姓名	名,性别,出生日期,	部门经理)	
2013 年上当	4年 数据库工程师 上·	午试卷 第 10 页 (共 13	页)

部门(部门号,部门名称,办公地点) 工作(职工号,部门号)

- C. 职工(职工号,姓名,性别,出生日期) 部门(部门号,部门名称,办公地点) 工作(职工号,部门号,部门经理)
- D. 职工(职工号,姓名,性别,出生日期,所在部门) 部门(部门号,部门名称,办公地点,部门经理)
- ●在分布式数据库中,关系的存储采用分片和复制技术,存储在不同的站点上。用户 无需知道所用的数据存储在哪个站点上,称为(60)。分布式事务的执行可能会涉及到多个 站点上的数据操作,在 2PC 协议中,当事务 Ti 完成执行时,事务 Ti 的发起者协调器 Ci 向 所有参与 Ti 的执行站点发送 < prepare Ti > 的消息,当收到所有执行站点返回 < ready Ti >消息后, Ci 再向所有执行站点发送<commit Ti>消息。若参与事务 Ti 执行的某个站点 故障恢复后日志中有<ready Ti>记录,而没有<commit Ti>记录,则(61)。
 - (60) A. 分片透明
- B. 复制透明
- C. 位置透明 D. 异构式分布
- (61) A. 事务 Ti 己完成提交, 该站点无需做任何操作
 - B. 事务 Ti 已完成提交,该站点应做 REDO 操作
 - C. 事务 Ti 未完成提交,该站点应做 UNDO 操作
 - D. 应向协调器询问以决定 Ti 的最终结果
- ●根据现有的心脏病患者和非心脏病患者数据来建立模型,基于该模型诊断新的病人 是否为心脏病患者,不适于用算法(62)分析。
 - (62) A. ID3 B. K 最近邻(KNN) C. 支持向量机(SVM) D. K 均值(K-means)
- ●盗窃信用卡的人的购买行为可能不同于信用卡持有者,信用卡公司通过分析不同于 常见行为的变化来检测窃贼,这属于(63)分析。

 - (63) A. 分类 B. 关联规则 C. 聚类 D. 离群点

- ●从时间、地区和商品种类三个维度来分析某电器商品销售数据属于(64)。
- (64) A. ETL

B. 联机事务处理(OLTP)

●在面向对象数据库系统的数据类型中,对象属于(65)类型。

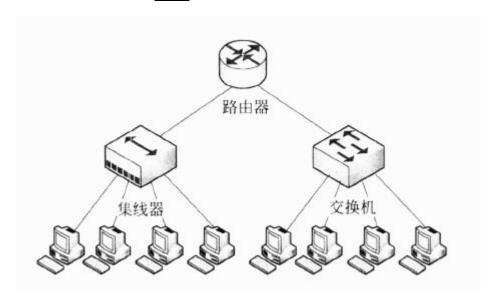
(65) A. 基本

B. 复杂

C. 引用

D. 其他

●网络配置如图所示,其中使用了一台路由器、一台交换机和一台集线器,对于这种 配置,下面的论断中正确的是(66)。



(66) A. 2 个广播域和 2 个冲突域

B.1个广播域和2个冲突域

C.2 个广播域和 5 个冲突域

D.1 个广播域和 8 个冲突域

●把网络 117. 15. 32. 0/23 划分为 117. 15. 32. 0/27,则得到的子网是<u>(67)</u>个。每个子 网中可使用的主机地址是(68)个。

(67) A. 4

B. 8

C. 16

D. 32

(68) A. 30

B. 31

C. 32

D. 34

●通常工作在 UDP 协议之上的应用是 (69)。

(69) A. 浏览网页

B. Telnet 远程登录 C. VoIP

D. 发送邮件

●随着网站知名度不断提高,网站访问量逐渐上升,网站负荷越来越重,针对此问题, 一方面可通过升级网站服务器的软硬件,另一方面可以通过集群技术,如 DNS 负载均衡技术

2013年上半年 数据库工程师 上午试卷 第 12 页 (共 13 页)

来解决。在 Windows 的 DNS 服务器中通过 (70) 操作可以确保域名解析并实现负载均衡。

- (70) A. 启用循环, 启动转发器指向每个 Web 服务器
 - B. 禁止循环, 启动转发器指向每个 Web 服务器
 - C. 禁止循环,添加每个 Web 服务器的主机记录
 - D. 启用循环,添加每个 Web 服务器的主机记录

● So it is today. Schedule disaster, functional misfits, and system bugs all arise because the left hand doesn't know what the right hand is doing. As work (71), the several teams slowly change the functions, sizes, and speeds of their own programs, and they explicitly or implicitly (72) their as sumptions about the inputs available and the uses to be made of the outputs.

For example, the implementer of a program-overlaying function may run into problems and reduce speed relying on statistics that show how (73) this function will arise inapplication programs. Meanwhile, backat the ranch, his neighbor maybe designing a major part of the supervisor so that it critically depends upon the speed of this function. This change in speed it self becomes a major specification change, and it needs to be proclaimed abroad and weighed from a system point of view. How, then, shall teams (74) with one another? In as many ways as possible.

- Informally. Good telephone service an daclear definition of intergroup dependencies will encourage the hundreds of calls upon which common interpretation of written documents depends.
- •Meetings. Regular project meetings, with one team after another giving technical briefings, are (75) . Hundreds of minor misunderstandings get smoked out this way.
- •Work book. A formal project work book must be started at the beginning.

(71) A. starts	B. proceeds	C. stops	D. speeds
(72) A. change	B. proceed	C. smooth	D. hide
(73) A. frequently	B. usually	C. commonly	D. rarely
(74) A. work	B. program	C. communicate	D. talk
(75) A. worthless	B. valueless	C. useless	D. invaluable

2013年上半年数据库工程师上午试卷第13页(共13页)