## 2011 年全国硕士研究生入学统一考试

## 计算机科学与技术学科联考计算机学科专业基础综合试题

| _,  | 单项选择题 $(1\sim40 \text{ 小规,母小规 } 2\text{ 分,共 } 80$      | 一分。卜列母小规给出                | 目的四个选项中,只有一项符               |
|-----|--|---------------------------|-----------------------------|
|     | 合题目要求)   |                           |                             |
| 1.  | 设n是描述问题规模的非负整数,下面程序片                                   | 致的时间复杂度是 <u></u>          | o                           |
|     | x=2;   |                           |                             |
|     | while $(x < n/2)$                                      |                           |                             |
|     | x=2*x;   |                           |                             |
|     | A. $O(log_2n)$ B. $O(n)$                               | C. O(nlog <sub>2</sub> n) | D. O(n <sup>2</sup> )       |
| 2.  | 元素 a, b, c, d, e 依次进入初始为空的栈中, 者                        | 古元素进栈后可停留、                | 可出栈,直到所有元素都出                |
|     | 栈,则在所有可能的出栈序列中,以元素 d 开                                 | 头的序列个数是                   | o                           |
|     | A. 3 B. 4  | C. 5                      | D. 6                        |
| 3.  | 已知循环队列存储在一维数组 A[0n-1] 中, [                             | 且队列非空时 front 和            | I rear 分别指向队头元素和队           |
|     | 尾元素。若初始时队列为空,且要求第1个进                                   | 入队列的元素存储在                 | [A[0] 处,则初始时 front 和        |
|     | rear 的值分别是。  |                           |                             |
|     | A. 0, 0 B. 0, <i>n</i> -1                              | C. <i>n</i> -1,0          | D. <i>n</i> -1, <i>n</i> -1 |
| 4.  | 若一棵完全二叉树有768个结点,则该二叉树                                  | 中叶结点的个数是                  |                             |
|     | A. 257 B. 258  | C. 384                    | D. 385                      |
| 5.  | 若一棵二叉树的前序遍历序列和后序遍历序列。                                  | 分别为 1, 2, 3, 4 和 4,       | 3, 2, 1,则该二叉树的中序遍           |
|     | 历序列不会是。  |                           |                             |
|     | A. 1, 2, 3, 4 B. 2, 3, 4, 1                            | C. 3, 2, 4, 1             | D. 4, 3, 2, 1               |
| 6.  | 已知一棵有 2011 个结点的树,其叶结点个数                                | 为 116, 该树对应的二             | 二叉树中无右孩子的结点个数               |
|     | 是。   |                           |                             |
|     | A. 115 B. 116  | C. 1895                   | <b>D</b> . 1896             |
| 7.  | 对于下列关键字序列,不可能构成某二叉排序                                   | 对中一条查找路径的                 | 序列是。                        |
|     | A. 95, 22, 91, 24, 94, 71                              | B. 92, 20, 91, 34, 88,    | , 35                        |
|     | A. 95, 22, 91, 24, 94, 71<br>C. 21, 89, 77, 29, 36, 38 | D. 12, 25, 71, 68, 33,    | , 34                        |
|     | 下列关于图的叙述中,正确的是。  |                           |                             |
|     | I. 回路是简单路径   | II. 存储稀疏图,用               | 邻接矩阵比邻接表更省空间                |
|     | III. 若有向图中存在拓扑序列,则该图不存在回                               | ]路                        |                             |
|     | A. 仅 II B. 仅 I 、II                                     | C. 仅 III                  | D. 仅1、III                   |
| 9.  | 为提高散列(Hash) 表的查找效率,可以采取的                               | 正确措施是                     | .0                          |
|     | I. 增大装填(载)因子   | II. 设计冲突(碰撞               | )少的散列函数                     |
|     | III. 处理冲突(碰撞)时避免产生聚集(堆积)                               | 现象                        |                             |
|     | A. 仅 I B. 仅 II   | C. 仅I、II                  | D. 仅 II、III                 |
| 10. | 为实现快速排序算法, 待排序序列宜采用的存                                  | 储方式是                      |                             |
|     | A. 顺序存储 B. 散列存储 C. 链式存储 D. 索引                          | 存储                        |                             |
| 11. | 已知序列 25, 13, 10, 12, 9 是大根堆, 在序列尾                      | 岛插入新元素 18, 料              | <mark></mark>               |
|     | 程中元素之间进行的比较次数是。  |                           |                             |
|     | A. 1 B. 2  | C. 4                      | D. 5                        |
| 12. | 下列选项中, 描述浮点数操作速度指标的是_                                  | o                         |                             |
|     | A. MIPS B. CPI   | C. IPC                    | D. MFLOPS                   |
| 13. | float 型数据通常用 IEEE 754 单精度浮点数格式                         |                           |                             |
|     | 位浮点寄存器 $FR1$ 中, 且 $X = -8.25$ ,则 $FR$                  |                           |                             |
|     | A. C104 0000H B. C242 0000H                            | C. C184 0000H             | D. C1C2 0000H               |

2011年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考计算机学科专业基础综合试题 第 1 页 (共 10 页)

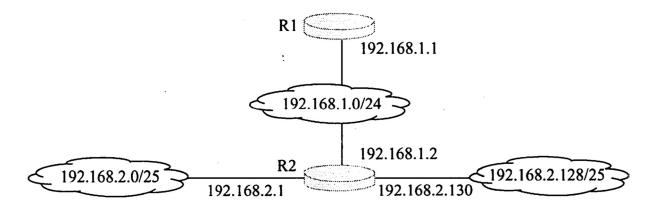
| 14. | 下列各类存储器中, 不采用随机存取方   | 「式的是。  |   |
|-----|--|--|---|
|     | A. EPROM B. CDROM  | C. DRAM  | D. SRAM                                     |
| 15. | 某计算机存储器按字节编址,主存地址等   |  |   |
|     | 32MB 的主存储器,则存储器地址寄存  | 器 MAR 的位数至少是   | o   |
|     | A. 22 位 B. 23 位  |  |   |
| 16. | 偏移寻址通过将某个寄存器内容与一个  |  |   |
|     | 偏移寻址方式的是。  |  | •   |
|     | A. 间接寻址 B. 基址寻址  | C 相对寻址   | D 变量量量                                      |
| 17  | 某机器有一个标志寄存器, 其中有进位   |  |   |
| 1   | 条件转移指令 bgt (无符号整数比较大于  |  | -   |
|     | A. $CF + OF = 1$ B. $\overline{SF} + ZF = 1$                               |  |   |
| 18. | 下列给出的指令系统特点中, 有利于实   |  |   |
|     | I. 指令格式规整且长度一致   |  |   |
|     | III. 只有 Load/Store 指令才能对操作数进   |  |   |
|     | A. 仅 I、II B. 仅 II、III  | C. 仅I、III  | D. I、II、III                                 |
| 19. | 假定不采用 Cache 和指令预取技术, 且   |  |   |
|     | 中,错误的是。  |  |   |
|     | A. 每个指令周期中 CPU 都至少访问内存   | <b></b> 字一次  |   |
|     | B. 每个指令周期一定大于等于一个 CPU  | 「时钟周期  |   |
|     | C. 空操作指令的指令周期中任何寄存器  | 的内容都不会被改变  |   |
|     | D. 当前程序在每条指令执行结束时都可  |  |   |
| 20. | 在系统总线的数据线上,不可能传输的。   |  |   |
|     | A. 指令<br>C. 握手 (应答) 信号   | B. 操作数   |   |
|     |  |  |   |
| 21. | 某计算机有五级中断 L <sub>4</sub> -L <sub>0</sub> , 中断屏蔽气                           |  |   |
|     | 进行屏蔽。若中断响应优先级从高到低的   | 的顺序是 $L_4 \rightarrow L_0 \rightarrow L_2 \rightarrow L_1$ - | →L <sub>3</sub> ,则 L <sub>1</sub> 的中断处理程序中设 |
|     | 置的中断屏蔽字是。  | G 00011  | D 01010                                     |
| 00  | A. 11110 B. 01101 サンタル が出来 50 GL が出来 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 |  |   |
| 22. | 某计算机处理器主频为 50MHz, 采用定时   |  |   |
|     | 时钟周期数至少为 500。在设备 A 工作规则 CPU 用于设备 A 的 I/O 的时间占整个                            |  |   |
|     | A. 0.02% B. 0.05%  |  |   |
| 23  | 下列选项中,满足短任务优先且不会发生   |  |   |
| 20. | A. 先来先服务       B. 高响应比优势   |  |   |
| 24  | 下列选项中,在用户态执行的是   |  | D. 平尾口风应压力 [6]6                             |
| 21. | A. 命令解释程序 B. 缺页处理程序  | <del></del>  | D 时钟中断外理程序                                  |
| 25. | 在支持多线程的系统中, 进程 P 创建的   |  |   |
|     |  |  |   |
|     | C. 进程 P 的全局变量  | B. 进程 P 中打开<br>D. 进程 P 中某约                                   | 程的栈指针<br>注                                  |
| 26. | 用户程序发出磁盘 I/O 请求后, 系统的  |  | ,     |
|     | A. 用户程序→系统调用处理程序→中断  |  | ;   |
|     | B. 用户程序→系统调用处理程序→设备  | 驱动程序→中断处理程序  | :   |
|     | C. 用户程序→设备驱动程序→系统调用  | 处理程序→中断处理程序  |   |
|     | D. 用户程序→设备驱动程序→中断处理  | 程序→系统调用处理程序  | ;   |

27. 某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

| 进程             | Ī              | 己分配资源 | Ī     |       | 尚需分配  |                | 可用资源           |       |       |  |  |  |  |
|----------------|----------------|-------|-------|-------|-------|----------------|----------------|-------|-------|--|--|--|--|
| 近性             | $\mathbb{R}_1$ | $R_2$ | $R_3$ | $R_1$ | $R_2$ | $\mathbb{R}_3$ | $\mathbf{R}_1$ | $R_2$ | $R_3$ |  |  |  |  |
| $\mathbf{P}_1$ | 2              | 0     | 0     | 0     | 0     | 1              |                | 2     | 1     |  |  |  |  |
| $\mathbf{P}_2$ | 1              | 2     | 0     | 1     | 3     | 2              | 0              |       |       |  |  |  |  |
| $\mathbf{P}_3$ | 0              | 1     | 1     | 1     | 3     | 1              | U              |       |       |  |  |  |  |
| $\mathbf{P}_4$ | 0              | 0     | 1     | 2     | 0     | 0              |                |       |       |  |  |  |  |

| AC1E           | $\mathbf{R}_1$        | $\mathbb{R}_2$ | $\mathbb{R}_3$   | $\mathbb{R}_1$ | $\mathbb{R}_2$       | $\mathbb{R}_3$                        | $\mathbf{R}_1$     | $\mathbb{R}_2$                        | $\mathbb{R}_3$ |
|----------------|-----------------------|----------------|------------------|----------------|----------------------|---------------------------------------|--------------------|---------------------------------------|----------------|
| $\mathbf{P}_1$ | 2                     | 0              | 0                | 0              | 0                    | 1                                     |                    |                                       |                |
| $\mathbf{P}_2$ | 1                     | 2              | 0                | 1              | 3                    | 2                                     | 0                  | 2                                     | 1              |
| $\mathbf{P}_3$ | 0                     | 1              | 1                | 1              | 3                    | 1                                     | 0                  | Δ                                     | 1              |
| $\mathbf{P}_4$ | 0                     | 0              | 1                | 2              | 0                    | 0                                     |                    |                                       |                |
| 此时的            | 的安全序列                 | 月是             | 0                |                |                      |                                       |                    |                                       |                |
| A. $P_1$ ,     | $P_2$ , $P_3$ , $P_4$ | В              | $P_1, P_3, P_2,$ | $\mathbf{P}_4$ | C. $P_1$ , $P_4$     | $P_3$ , $P_2$                         | D. 不存              | 在的                                    |                |
|                |                       |                |                  |                | 能是                   |                                       |                    |                                       |                |
| I. 修改          | <b></b>               | II             | . 磁盘 I/O         |                | III. 分酯              | 已页框                                   |                    |                                       |                |
|                |                       |                |                  |                | C. 仅II               |                                       |                    | 和 III                                 |                |
| 29. 当系统        | 充发生抖动                 | J(thrashing    | )时,可以            | 人采取的有          | 效措施是_                | o                                     |                    |                                       |                |
| I. 撤氧          | 肖部分进程                 | !              | II.              | 曾加磁盘る          | で換区的容<br>C. 仅 II     | 量                                     | III. 提高            | 5用户进程                                 | 的优先级           |
| A. 仅           | I                     | В              | . 仅II            |                | C. 仅 II              | I                                     | D. 仅 I、            | . II                                  |                |
| 30. 在虚         | 拟内存管理                 | 理中,地           | <b>址变换机</b>      | 勾将逻辑           | 地址变换之                | <b>为物理地</b> 均                         | 业, 形成              | 该逻辑地                                  | 址的阶段           |
| 是              | o                     |                |                  |                |                      |                                       |                    |                                       |                |
| A. 编           | 辑                     | В              | . 编译             |                | C. 链接                |                                       | D. 装载              |                                       |                |
| 31. 某文作        | 牛占 10 个               | 磁盘块,玛          | 见要把该文            | 件磁盘块           | 逐个读入主                | 上存缓冲区                                 | ,并送用。              | 户区进行分                                 | <b>}析,假设</b>   |
| 一个约            | 爰冲区与一                 | 一个磁盘块          | 大小相同,            | 把一个磁           | <b>盆块读入</b>          | 缓冲区的时                                 | 寸间为 100            | μs,将缓冲                                | 中区的数据          |
| 传送到            | 到用户区的                 | ]时间是 50        | )μs, CPU 🛪       | 力一块数据          | 进行分析的                | 的时间为5                                 | i0μs。在单约           | 缓冲区和双                                 | 又缓冲区结          |
| 构下,            | 读入并分                  | 分析完该文          | 了件的时间            | 分别是 。          |                      |                                       |                    |                                       |                |
|                | =                     | -              |                  | =              | C. 1550 <sub>l</sub> | · · · · · · · · · · · · · · · · · · · |                    | · · · · · · · · · · · · · · · · · · · |                |
|                |                       |                |                  | 享初值为1          | 的变量x。                | $\mathbf{P}_{1}$ 对 x 加                | 11, <b>P</b> 2 对 x | 减1。加1                                 | 1和減1操          |
| 作的扩            | <b>旨令序列分</b>          |                | 示。               |                |                      |                                       |                    |                                       |                |
|                |                       | /加1操作          |                  |                |                      | //减:                                  |                    |                                       |                |
|                |                       |                | x //取x           | 到寄存器 1         | R1 中                 |                                       | R2, x              |                                       |                |
|                |                       | nc R1          |                  |                |                      | dec 1                                 |                    |                                       |                |
|                |                       |                | R1 //将           | R1 的内容         | 存入 x                 | store                                 | e x, R2            |                                       |                |
|                | 操作完成后                 | · <del>-</del> | o                |                | <b>₩</b> 61.         | St.                                   |                    |                                       |                |
|                | 能为一1或                 |                |                  |                | B. 只能                |                                       |                    |                                       |                |
|                | 能为 0、1                |                |                  |                | D. 可能                | 为一1、0                                 | 、1或2               |                                       |                |
|                | P参考模型                 |                |                  |                |                      | 1 # 11 )                              | W 10 10 00 6       |                                       |                |
|                |                       |                |                  |                | B. 无连                |                                       |                    |                                       |                |
|                |                       |                |                  |                | D. 有连                |                                       |                    |                                       |                |
|                |                       |                |                  | _              | 用四相位调                |                                       |                    |                                       | o              |
|                |                       |                |                  |                | C. 4800              |                                       |                    |                                       | = 157          |
|                |                       |                |                  |                | 发送方已发                |                                       |                    | ,规己收到                                 | 引1号帧的          |
|                | 而 0、2 -               |                |                  |                | (传的帧数)               |                                       |                    |                                       |                |
| A. 1           | d. →T: _1 : :         |                | . 2              |                |                      | 1. 337 🖽                              |                    |                                       |                |
|                |                       |                |                  |                | 、的 MAC t             |                                       | <del></del>        |                                       |                |
| A. CS          | MA                    | $\mathbf{B}$   | . CDMA           |                | C. CSM.              | A/CD                                  | D. CSM             | A/CA                                  |                |

37. 某网络拓扑如下图所示,路由器 R1 只有到达子网 192.168.1.0/24 的路由。为使 R1 可以将 IP 分 组正确地路由到图中所有的子网,则在 R1 中需要增加的一条路由(目的网络,子网掩码,下一 跳)是。



| A. 192.168.2.0 | 255.255.255.128 | 192.168.1.1 |
|----------------|-----------------|-------------|
| B. 192.168.2.0 | 255.255.255.0   | 192.168.1.1 |
| C. 192.168.2.0 | 255.255.255.128 | 192.168.1.2 |
| D. 192.168.2.0 | 255.255.255.0   | 192.168.1.2 |

38. 在子网 192.168.4.0/30 中能接收目的地址为 192.168.4.3 的 IP 分组的最大主机数是

**A**. 0

B. 1

- **C**. 2
- D. 4
- 39. 主机甲向主机乙发送一个(SYN=1, seq=11220)的 TCP 段,期望与主机乙建立 TCP 连接,若主 机乙接受该连接请求,则主机乙向主机甲发送的正确的 TCP 段可能是。

  - A. (SYN=0, ACK=0, seq=11221, ack=11221) B. (SYN=1, ACK=1, seq=11220, ack=11220)
  - C. (SYN=1, ACK=1, seq=11221, ack=11221) D. (SYN=0, ACK=0, seq=11220, ack=11220)
- 40. 主机甲与主机乙之间已建立一个 TCP 连接, 主机甲向主机乙发送了 3 个连续的 TCP 段, 分别包 含 300B、400B 和 500B 的有效载荷, 第 3 个段的序号为 900。若主机乙仅正确接收到第 1 段和 第3段,则主机乙发送给主机甲的确认序号是

**A**. 300

B. 500

- C. 1200
- D. 1400

- 二、综合应用题 (第 41~47 小题, 共 70 分)
- 行为主序(行优先)保存在如下的一维数组中。

|   |   |          | -        |          |   |          |          |          |   |   |          |          |   |   |
|---|---|----------|----------|----------|---|----------|----------|----------|---|---|----------|----------|---|---|
| 4 | 6 | $\infty$ | $\infty$ | $\infty$ | 5 | $\infty$ | $\infty$ | $\infty$ | 4 | 3 | $\infty$ | $\infty$ | 3 | 3 |

要求:

- (1)写出图 G 的邻接矩阵 A。
- (2)画出有向带权图 G。
- (3)求图 G 的关键路径,并计算该关键路径的长度。

42. (15 分)一个长度为 L ( $L \ge 1$ ) 的升序序列 S, 处在第[L/2]个位置的数称为 S 的中位数。例如,若序列 S1= (11, 13, 15, 17, 19),则 S1 的中位数是 15, 两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如,若 S2= (2, 4, 6, 8, 20),则 S1 和 S2 的中位数是 11。现在有两个等长升序序列 A 和 B, 试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法,找出两个序列 A 和 B 的中位数。

## 要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

43. (11分)假定在一个8位字长的计算机中运行如下C程序段:

```
unsigned int x=134;
unsigned int y=246;
int m=x;
int n=y;
unsigned int z1=x-y;
unsigned int z2=x+y;
int k1=m-n;
int k2=m+n;
```

若编译器编译时将 8 个 8 位寄存器  $R1\sim R8$  分别分配给变量 x、y、m、n、z1、z2、k1 和 k2。请回答下列问题。(提示:带符号整数用补码表示。)

- (1) 执行上述程序段后,寄存器 R1、R5 和 R6 的内容分别是什么(用十六进制表示)?
- (2) 执行上述程序段后,变量 m 和 k1 的值分别是多少(用十进制表示)?
- (3)上述程序段涉及带符号整数加/减、无符号整数加/减运算,这四种运算能否利用同一个加法器辅助电路实现?简述理由。
- (4) 计算机内部如何判断带符号整数加/减运算的结果是否发生溢出?上述程序段中,哪些带符号整数运算语句的执行结果会发生溢出?

44. (12 分) 某计算机存储器按字节编址, 虚拟(逻辑)地址空间大小为 16MB, 主存(物理)地址 空间大小为 1MB, 页面大小为 4KB; Cache 采用直接映射方式, 共 8 行; 主存与 Cache 之间交换 的块大小为 32B。系统运行到某一时刻时,页表的部分内容和 Cache 的部分内容分别如题 44-a 图、题 44-b 图所示,图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

| 虚页号 | 有效位 | 页框号        | ••• |
|-----|-----|------------|-----|
| 0   | 1   | 06         | ••• |
| 1   | 1   | 04         | ••• |
| 2   | 1   | 15         | ••• |
| 3   | 1   | 02         | ••• |
| 4   | 0   | _          | ••• |
| 5   | 1   | 2 <b>B</b> | ••• |
| 6   | 0   | _          | ••• |
| 7   | 1   | 32         | ••• |

| 行号 | 有效位 | 标记          | ••• |
|----|-----|-------------|-----|
| 0  | 1   | 020         | ••• |
| 1  | 0   | _           | ••• |
| 2  | 1   | 01 <b>D</b> | ••• |
| 3  | 1   | 105         | ••• |
| 4  | 1   | 064         | ••• |
| 5  | 1   | 14 <b>D</b> | ••• |
| 6  | 0   | _           | ••• |
| 7  | 1   | 27 <b>A</b> | ••• |

题 44-a 图 页表的部分内容 题 44-b 图 Cache 的部分内容

请回答下列问题。

- (1) 虚拟地址共有几位,哪几位表示虚页号?物理地址共有几位,哪几位表示页框号(物理页 号)?
- (2) 使用物理地址访问 Cache 时,物理地址应划分成哪几个字段?要求说明每个字段的位数及 在物理地址中的位置。
- (3) 虚拟地址 001C60H 所在的页面是否在主存中? 若在主存中, 则该虚拟地址对应的物理地 址是什么?访问该地址时是否 Cache 命中?要求说明理由。
- (4) 假定为该机配置一个四路组相联的 TLB 共可存放 8 个页表项, 若其当前内容 (十六进制) 如题 44-c 图所示,则此时虚拟地址 024BACH 所在的页面是否存在主存中?要求说明理由。

| 组 | 有效 | 标   | 页框         | 有效 | 标   | 页框 | 有效 | 标   | 页框 | 有效 | 标   | 页框 |
|---|----|-----|------------|----|-----|----|----|-----|----|----|-----|----|
| 号 | 位  | 记   | 号          | 位  | 记   | 号  | 位  | 记   | 号  | 位  | 记   | 号  |
| 0 | 0  | _   | _          | 1  | 001 | 15 | 0  | _   | _  | 1  | 012 | 1F |
| 1 | 1  | 013 | 2 <b>D</b> | 0  | _   | _  | 1  | 008 | 7E | 0  | 1   | _  |

题 44-c 图 TLB 的部分内容

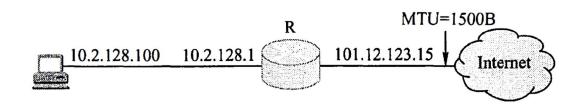
45. (8分) 某银行提供1个服务窗口和10个供顾客等待的座位。顾客到达银行时,若有空座位,则到取号机上领取一个号,等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时,通过叫号选取一位顾客,并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下:

```
cobegin
{
 process 顾客i
 {
 从取号机获取一个号码;
 等待叫号;
 获取服务;
 }
 process 营业员
 {
 while (TRUE)
 {
 叫号;
 为客户服务
 }
 }
}coend
```

请添加必要的信号量和  $P \times V$  (或 wait()、signal())操作,实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程,说明信号量的含义并赋初值。

- 46. (7分)某文件系统为一级目录结构,文件的数据一次性写入磁盘,已写入的文件不可修改,但可多次创建新文件。请回答如下问题。
- (1) 在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中,哪种更合适?要求说明理由。为定位文件数据块,需要 FCB 中设计哪些相关描述字段?
- (2) 为快速找到文件,对于 FCB, 是集中存储好,还是与对应的文件数据块连续存储好?要求说明理由。

47. (9分) 某主机的 MAC 地址为 00-15-C5-C1-SE-28, IP 地址为 10.2.128.100 (私有地址)。题 47-a 图是网络拓扑,题 47-b 图是该主机进行 Web 请求的 1 个以太网数据帧前 80B 的十六进制及 ASCII 码内容。



题 47-a 图 网络拓扑

 0000
 00 21 27 21 51 ee 00 15
 c5 c1 5e 28 08 00 45 00
 .!!!Q... ..^(..E.

 0010
 01 ef 11 3b 40 00 80 06
 ba 9d 0a 02 80 64 40 aa
 ...:@... ....d@.

 0020
 62 20 04 ff 00 50 e0 e2
 00 fa 7b f9 f8 05 50 18
 b ...P.. ...{...P.

 0030
 fa f0 1a c4 00 00 47 45
 54 20 2f 72 66 63 2e 68
 ......GE T /rfc.h

 0040
 74 6d 6c 20 48 54 54 50
 2f 31 2e 31 0d 0a 41 63
 tml HTTP /1.1...Ac

题 47-b 图 以太网数据帧(前 80B)

请参考图中的数据回答以下问题。

- (1) Web 服务器的 IP 地址是什么?该主机的默认网关的 MAC 地址是什么?
- (2) 该主机在构造题 47-b 图的数据帧时,使用什么协议确定目的 MAC 地址? 封装该协议请求报文的以太网帧的目的 MAC 地址是什么?
- (3) 假设 HTTP/1.1 协议以持续的非流水线方式工作,一次请求一响应时间为 RTT, rfc.html 页面引用了 5 个 JPEG 小图像,则从发出题 47-b 图中的 Web 请求开始到浏览器收到全部内容为止,需要多少个 RTT?
  - (4) 该帧所封装的 IP 分组经过路由器 R 转发时, 需修改 IP 分组头中的哪些字段?