2019 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 (第 1~ 只有一个选项最符合		共80分。下列每题给	出的四个选项中,
1.	. 设 n 是描述问题规模 $x=0$;	的非负整数,下列程序	段的时间复杂度是	_ •
	<pre>while (n>=(x+1)* x=x+1;</pre>	(x+1))		
A	$O(\log n)$	B. $O(n^{1/2})$	C. $O(n)$	D. $O(n^2)$
			下列对 BT 的遍历中,其	遍历序列与T的后
	序列相同的是。			D 140日12日
			C. 后序遍历	
是		亏进行哈大曼编码。右至	生成的哈夫曼树共有 115	个结点,则 n 的值
		B. 57	C. 58	D. 60
			, 删除某结点 v 之后形	
			3的叙述中,正确的是	
I.	若 v 是 T_1 的叶结点,	则 T ₁ 与 T ₃ 可能不相同		
		点,则 T ₁ 与 T ₃ 一定不相	同	
III	I. 若 v 不是 T ₁ 的叶结	点,则 T ₁ 与 T ₃ 一定相同	ij	
A	. 仅 I	B. 仅 II	C. 仅I、II	D. 仅I、III
5.			为工程。活动 d 的最早开	
时间分	·别是。			
		a=3 $b=4$ $c=8$	g=6 6 h=9	
	. 3 和 7 . 用有向无环图描述表		C. 12 和 14 需要的顶点个数至少是	
7. I. A	. 选择一个排序算法时		C. 8 下列因素中,还需要考虑 算法的稳定性 IV. B. 仅 I、II D. I、II、III、IV	

					函数是 $H(\text{key}) = \text{key } \%$	
				列 87, 40	, 30, 6, 11, 22, 98, 20 位	农插入 HT 后,HT
		平均查找长度是	Ē。			
	A. 4	S. 1.	B. 5.25		. 6	D. 6.29
		•	~		labc",采用 KMP 算法	进行模式匹配,到
		为止,在匹配式	过程中进行的单个字			
_	A. 9		B. 10		. 12	D. 15
						"趣"。下列序列
	•		二趟结果的是			
					16, 5, 28, 12, 60, 32, 72	
					2, 12, 28, 16, 32, 72, 60	
			个初始归开段,进行	12 路归尹	并时,为实现最佳归并	,需要补允的虚段
个数是			D 2		. 3	D 4
_	A. 1		B. 2 休息结构计算机其本		.3 双述中,错误的是	
			似受纪构 II 异机基本 过中央处理器执行指		(处中,相 庆时走	°
			二进制数表示,形式	,		
			数据都在指令中直:			
			令和数据需预先存放。		·中	
		// // // // // // // // // // // // //		TT 13 161 HH	1	
-			usi = 65535;			
		ort si = usi				
			si 的值是。			
						D65535
			理的叙述中,错误的		_ •	
			與时 CPU 检测到的一			
			系统提供的缺页处理			
			居页故障地址从外存			
			可到发生缺页的指令			
					中操作数的机器数为	
					12H,基址寄存器的内	容为 F000 0000H,
			有效字节) 所在的地			
		00 FF12H		_	EFFF FF12H	D. EFFF FF15H
			时钟脉冲信号的叙述			
			几器脉冲源发出的脉			
			宽度称为时钟周期,			
			大态单元间组合逻辑 			
			长一个时钟脉冲信号			
		-		-	个源操作数分别采用寄 : 和中零票用到45月	
					性程中需要用到的是 智的三(ALLI)	o
1	. 週月	H 句 仔 番 组(G	PRs) II.	昇不返	辑单元(ALU)	

III. 存储器(Memory) IV. 指令译	英码器(ID)	
A. 仅 I、II B. 仅 I、II、III	C. 仅II、III、IV	D. 仅I、III、IV
18. 在采用"取指、译码/取数、执行、访存	、写回"5段流水线的处	L理器中, 执行如下指
令序列,其中s0、s1、s2、s3和t2表示寄存器编一	号。	
I1: add s2,s1,s0 //R[s2]←		
I2: load s3,0(t2) //R[s3]←1		
I3: add s2,s2,s3 //R[s2] \leftarrow 14: store s2,0(t2) //M[R[t2]		
下列指令对中,不存在数据冒险的是。		
A. I1和I3 B. I2和I3	C. I2和I4	D. I3和I4
19. 假定一台计算机采用 3 通道存储器总线,	配套的内存条型号为I	DR3-1333, 即内存条
所接插的存储器总线的工作频率为 1333MHz,总:	线宽度为 64 位,则存储	诸器总线的总带宽大约
是。		
A. 10.66GB/s B. 32GB/s	C. 64GB/s	D. 96GB/s
20. 下列关于磁盘存储器的叙述中,错误的是	ᡛ。	
A. 磁盘的格式化容量比非格式化容量小		
B. 扇区中包含数据、地址和校验等信息		
C. 磁盘存储器的最小读写单位为一字节		
D. 磁盘存储器由磁盘控制器、磁盘驱动器和	口盘片组成	
21. 某设备以中断方式与 CPU 进行数据交换	,CPU 主频为 1GHz,设	设备接口中的数据缓冲
寄存器为32位,设备的数据传输率为50kB/s。若行	每次中断开销(包括中国	所响应和中断处理) 为
1000个时钟周期,则CPU用于该设备输入/输出的图	时间占整个 CPU 时间的	百分比最多是。
A. 1.25% B. 2.5%	C. 5%	D. 12.5%
22. 下列关于 DMA 方式的叙述中,正确的是	<u></u> •	
I. DMA 传送前由设备驱动程序设置传送参数	女	
II. 数据传送前由 DMA 控制器请求总线使用	权	
III. 数据传送由 DMA 控制器直接控制总线完		
IV. DMA 传送结束后的处理由中断服务程序	完成	
A. 仅 I、II	B. 仅I、III、IV	
C. 仅II、III、IV	D. I. II. III. IV	
23. 下列关于线程的描述中,错误的是	°	
A. 内核级线程的调度由操作系统完成		
B. 操作系统为每个用户级线程建立一个线程	控制块	
C. 用户级线程间的切换比内核级线程间的切	J换效率高	
D. 用户级线程可以在不支持内核级线程的操		
	幹作系统上实现	
24. 下列选项中,可能会将进程唤醒的事件是		
24. 下列选项中,可能会将进程唤醒的事件是 I. I/O 结束 II. 某进程退出临界区 III.	E	
I. I/O 结束 II. 某进程退出临界区 III. A. 仅 I B. 仅 III	是。 当前进程的时间片用完 C. 仅 I、II	D. I. II. III
I. I/O 结束 II. 某进程退出临界区 III. A. 仅 I B. 仅 III 25. 下列关于系统调用的叙述中,正确的是_	是。 当前进程的时间片用完 C.仅 I、II 。	D. I. II. III
I. I/O 结束 II. 某进程退出临界区 III. A. 仅 I B. 仅 III	是。 当前进程的时间片用完 C.仅 I、II 。	D. I、II、III

111.	,不同的操作系统为	1应用程序提供了统一	一的系统调用接口	
IV.	. 系统调用是操作系	统内核为应用程序	提供服务的接口	
A.	仅I、IV	B. 仅II、III	C. 仅 I、II、IV	D. 仅 I、III、IV
26.	下列选项中,可用	于文件系统管理空间	用磁盘块的数据结构是_	0
I.	位图 II. 索引	结点 III. 空闭	R磁盘块链 IV. 文	件分配表(FAT)
A.	仅I、II	B. 仅I、III、IV	C. 仅I、III	D. 仅II、III、IV
27.	. 系统采用二级反馈	队列调度算法进行进	挂程调度。就绪队列 Q1 采	其用时间片轮转调度算法,
时间片	为 10ms; 就绪队列	Q2采用短进程优先	调度算法;系统优先调	度 Q1 队列中的进程, 当
Q1 为空F	时系统才会调度 Q2 「	中的进程;新创建的	的进程首先进入 Q1; Q1	中的进程执行一个时间片
后,若未	未结束,则转入 Q2。	若当前 Q1、Q2 为空	E,系统依次创建进程 P	1、P2后即开始进程调度,
P_1 、 P_2 需	i要的 CPU 时间分别	为 30ms 和 20ms,贝	则进程 P_1 、 P_2 在系统中的]平均等待时间为。
A.	25ms	B. 20ms	C. 15ms	D. 10ms
28.	. 在分段存储管理系	统中,用共享段表	描述所有被共享的段。	若进程 P1和 P2共享段 S,
下列叙述	述中,错误的是	o		
A.	在物理内存中仅保	存一份段 S 的内容		
В.	段S在P1和P2中区	立该具有相同的段号	•	
С.	P ₁ 和 P ₂ 共享段 S 在	共享段表中的段表	项	
D.	P ₁ 和 P ₂ 都不再使用	B段S时才回收段S	所占的内存空间	
29.	. 某系统采用 LRU	页置换算法和局部置	置换策略,若系统为进程	呈 P 预分配了 4 个页框,
进程Pi	访问页号的序列为0	, 1, 2, 7, 0, 5, 3, 5, 0,	2, 7, 6, 则进程访问上	述页的过程中,产生页置
换的总数	欠数是。			
换的总》 A .		B. 4	C. 5	D. 6
A.				D. 6
A. 30.	3	Z述中,正确的是		D. 6
A. 30. I .	3. 下列关于死锁的叙	【述中,正确的是 资源解除死锁	0	D. 6
A. 30. I . II.	3. 下列关于死锁的叙 可以通过剥夺进程	《述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死每	。 	D. 6
A. 30. I . II.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程 死锁的预防方法能 银行家算法可以判	以述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死钱 断系统是否处于死	。 	
A. 30. I . II. IV.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程 死锁的预防方法能 银行家算法可以判 当系统出现死锁时	以述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死钱 】断系统是否处于死。 †,必然有两个或两	。 锁状态 个以上的进程处于阻塞	
A. 30. I . II. III. IV. A.	3. 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。 当系统出现死锁时仅 II、III	以述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死包 断系统是否处于死空 ,必然有两个或两 B. 仅 I、II、IV	。 锁状态 个以上的进程处于阻塞	态 D.仅 I、III、IV
A. 30. I . II. III. IV. A.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程 死锁的预防方法能 银行家算法可以判 当系统出现死锁时 仅 II、III	以述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死的 断系统是否处于死的 ,必然有两个或两 B. 仅 I、II、IV 节编址,采用二级	——。 锁状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结	态 D.仅 I、III、IV 构如下所示:
A. 30. I . II. III. IV. A.	3. 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。 当系统出现死锁时仅 II、III	以述中,正确的是 资源解除死锁 确保系统不发生死的 断系统是否处于死的 ,必然有两个或两 B. 仅 I、II、IV 节编址,采用二级	——。 锁状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结	态 D.仅 I、III、IV
A. 30. II. III. IV. A. 31.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)	以述中,正确的是	一。一。锁状态个以上的进程处于阻塞C. 仅 I、II、III分页存储管理,地址结合(10位)页内【号分别是。	态 D. 仅 I、III、IV 构如下所示: ^{偏移(12} 位)
A. 30. I. II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅II、III。某计算机主存按字面显示。10位的以地址 2050 1225H 2081H、101H	以述中,正确的是资源解除死锁确保系统不发生死的,必然有两个或两品,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,	一。がが状态个以上的进程处于阻塞C. 仅 I、II、III分页存储管理,地址结(10位) 页内[号分別是。C. 201H、101H	态 D. 仅 I、III、IV 构如下所示: 偏移 (12位) D. 201H、401H
A. 30. I. II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)以地址 2050 1225H 2081H、101H。在下列动态分区分	以述中,正确的是资源解除死锁确保系统不发生死的,必然有两个或两品,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,	世 一 が状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结合 (10位) 页内 「号分别是。 C. 201H、101H 产生内存碎片的是	态 D. 仅 I、III、IV 构如下所示: ^{偏移(12 位)} D. 201H、401H 一°
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚打 A. 32.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅II、III。某计算机主存按字项目录号(10位)拟地址 2050 1225H 为081H、101H。在下列动态分区分首次适应算法	以述中,正确的是资源解除死锁确保系统不发生死的,必然有两个或两品,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,以下,	一。がが状态个以上的进程处于阻塞C. 仅 I、II、III分页存储管理,地址结(10位) 页内[号分別是。C. 201H、101H	态 D. 仅 I、III、IV 构如下所示: ^{偏移(12 位)} D. 201H、401H 一°
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚打 A. 32. A.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅 II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)以地址 2050 1225H 2081H、101H。在下列动态分区分首次适应算法最佳适应算法	以述中,正确的是	世 一 が が状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结合 (10位) 页内 「号分别是。 C. 201H、101H 产生内存碎片的是 B. 最坏适应算治 D. 循环首次适应	态
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚打 A. 32. A. C.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)拟地址 2050 1225H 为081H、101H。在下列动态分区分首次适应算法最佳适应算法最佳适应算法。OSI 参考模型的第	(述中,正确的是	世 が が が が が が で の の で の で で の で の で の で の の で の の の の の の の の の の の の の	态
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚打 A. 32. A. C. 33.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法现死锁时仅 II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)以地址 2050 1225H分081H、101H。在下列动态分区分首次适应算法最佳适应算法最佳适应算法。OSI 参考模型的第差错控制	(述中,正确的是	世 が が状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结合 (10位) 页内 で で で で で で で で で で で で で で で で で で で	态
A. 30. I. III. IV. A. 31. 总 A. 32. A. C. 33. A.	3 下列关于死锁的叙可以通过剥夺进程死锁的预防方法能。银行家算法可以判。当系统出现死锁时仅 II、III。某计算机主存按字页目录号(10位)以地址 2050 1225H 为081H、101H。在下列动态分区分首次适应算法最佳适应算法最佳适应算法。OSI 参考模型的第差错控制。100BaseT 快速以为	X述中,正确的是	世 が が状态 个以上的进程处于阻塞 C. 仅 I、II、III 分页存储管理,地址结合 (10位) 页内 で で で で で で で で で で で で で で で で で で で	态

- 35. 对于滑动窗口协议, 若分组序号采用 3 比特编号, 发送窗口大小为 5, 则接收窗口最 大是 。 B. 3 C. 4 D. 5 A. 2 36. 假设一个采用 CSMA/CD 协议的 10Mb/s 局域网,最小帧长是 128B,则在一个冲突域 内两个站点之间的单向传播延时最多是 D. 20.48µs A. 2.56µs B. 5.12μs C. 10.24µs 37. 若将 101.200.16.0/20 划分为 5 个子网,则可能的最小子网的可分配 IP 地址数是 B. 254 C. 510 D. 1022 38. 某客户通过一个 TCP 连接向服务器发送数据的部分过程如题 38 图所示。客户在 to 时 刻第一次收到确认序列号 ack seq = 100 的段,并发送序列号 seq = 100 的段,但发生丢失。若 TCP 支持快速重传,则客户重新发送 seg = 100 段的时刻是。 B. t_2 $C. t_3$ D. t_4 A. t_1 服务器 客户 ack_seq=100 seq=100 seq = 200丢失 seq=300 seq=400 ack_scq=100 ack_seq=100 ack_seq=100 t₄时刻seq=100段超时 时间 题 38 图 39. 若主机甲主动发起一个与主机乙的 TCP 连接, 甲、乙选择的初始序列号分别为 2018 和 2046,则第三次握手 TCP 段的确认序列号是 A. 2018 B. 2019 C. 2046 D. 2047 40. 下列关于网络应用模型的叙述中,错误的是。 A. 在 P2P 模型中, 结点之间具有对等关系 B. 在客户/服务器(C/S)模型中,客户与客户之间可以直接通信 C. 在 C/S 模型中, 主动发起通信的是客户, 被动通信的是服务器 D. 在向多用户分发一个文件时, P2P 模型通常比 C/S 模型所需的时间短 二、综合应用题 (第41~47小题, 共70分)
- 41. (13 分) 设线性表 $L = (a_1, a_2, a_3, \cdots, a_{n-1}, a_n)$ 采用带头结点的单链表保存,链表中的结点定义如下:

```
typedef struct node
{   int data;
   struct node*next;
} NODE;
```

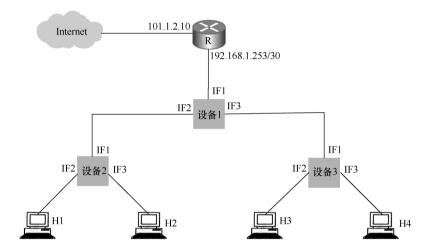
请设计一个空间复杂度为 O(1)且时间上尽可能高效的算法,重新排列 L 中的各结点,得到线性表 $L' = (a_1, a_2, a_{2,1}, a_{3,2}, a_{2,2}, \cdots)$ 。要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想, 采用 C 或 C++语言描述算法, 关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计的算法的时间复杂度。
- 42. (10 分)请设计一个队列,要求满足:①初始时队列为空;②入队时,允许增加队列占用空间;③出队后,出队元素所占用的空间可重复使用,即整个队列所占用的空间只增不减;④入队操作和出队操作的时间复杂度始终保持为*Q*(1)。请回答下列问题:
 - (1) 该队列是应选择链式存储结构,还是应选择顺序存储结构?
 - (2) 画出队列的初始状态,并给出判断队空和队满的条件。
 - (3) 画出第一个元素入队后的队列状态。
 - (4) 给出入队操作和出队操作的基本过程。
- 43. (8分)有 $n(n \ge 3)$ 位哲学家围坐在一张圆桌边,每位哲学家交替地就餐和思考。在圆桌中心有 $m(m \ge 1)$ 个碗,每两位哲学家之间有一根筷子。每位哲学家必须取到一个碗和两侧的筷子后,才能就餐,进餐完毕,将碗和筷子放回原位,并继续思考。为使尽可能多的哲学家同时就餐,且防止出现死锁现象,请使用信号量的P、V操作[wait()、signal()操作]描述上述过程中的互斥与同步,并说明所用信号量及初值的含义。
- 44. (7分) 某计算机系统中的磁盘有 300 个柱面,每个柱面有 10 个磁道,每个磁道有 200 个扇区,扇区大小为 512B。文件系统的每个簇包含 2 个扇区。请回答下列问题:
 - (1) 磁盘的容量是多少?
- (2)假设磁头在85号柱面上,此时有4个磁盘访问请求,簇号分别为100260、60005、101660和110560。若采用最短寻道时间优先(SSTF)调度算法,则系统访问簇的先后次序是什么?
- (3)第 100 530 簇在磁盘上的物理地址是什么?将簇号转换成磁盘物理地址的过程是由 I/O 系统的什么程序完成的?
- 45. (16 分) 已知 $f(n) = n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$, 计算 f(n)的 C 语言函数 f1 的源程序 (阴影部分) 及其在 32 位计算机 M 上的部分机器级代码如下:

<pre>int f1(int n){</pre>		
1 00401000	55	push ebp
	•••	
if(n>1)		
1100401018	83 7D 08 01	cmp dword ptr [ebp+8],1
120040101C	7E 17	jle f1+35h (00401035)
return n*f1	(n-1);	
130040101E	8B 45 08	mov eax, dword ptr [ebp+8]
1400401021	83 E8 01	sub eax, 1
1500401024	50	push eax
1600401025	E8 D6 FF FF FF	call f1 (00401000)
•••		
1900401030	OF AF C1	imul eax, ecx
2000401033	EB 05	jmp f1+3Ah (0040103a)
else retur	n 1;	
2100401035	B8 01 00 00 00	mov eax,1
}		
•••		
2600401040	3B EC	cmp ebp, esp
300040104A	C3	ret

其中,机器级代码行包括行号、虚拟地址、机器指令和汇编指令,计算机 M 按字节编址,int型数据占32位。请回答下列问题:

- (1) 计算 f(10)需要调用函数 f1 多少次? 执行哪条指令会递归调用 f1?
- (2) 上述代码中, 哪条指令是条件转移指令? 哪几条指令一定会使程序跳转执行?
- (3) 根据第 16 行的 call 指令,第 17 行指令的虚拟地址应是多少?已知第 16 行的 call 指令采用相对寻址方式,该指令中的偏移量应是多少(给出计算过程)?已知第 16 行的 call 指令的后 4 字节为偏移量, M 是采用大端方式还是采用小端方式?
- (4) f(13) = 6227020800,但 f1(13)的返回值为 1932053504,为什么两者不相等?要使 f1(13)能返回正确的结果,应如何修改 f1 的源程序?
- (5) 第 19 行的 imul 指令(带符号整数乘)的功能是 $R[eax] \leftarrow R[eax] \times R[ecx]$,当乘法器输出的高、低 32 位乘积之间满足什么条件时,溢出标志 OF = 1?要使 CPU 在发生溢出时转异常处理,编译器应在 imul 指令后应加一条什么指令?
- 46. (7分) 对于题 45, 若计算机 M 的主存地址为 32 位,采用分页存储管理方式,页大小为 4KB,则第 1 行的 push 指令和第 30 行的 ret 指令是否在同一页中(说明理由)? 若指令 Cache 有 64 行,采用 4 路组相联映射方式,主存块大小为 64B,则 32 位主存地址中,哪几位表示块内地址?哪几位表示 Cache 组号?哪几位表示标记(tag)信息?读取第 16 行的 call 指令时,只可能在指令 Cache 的哪一组中命中(说明理由)?
- 47. (9 %) 某网络拓扑如题 47 图所示,其中 R 为路由器,主机 $H1\sim H4$ 的 IP 地址配置以及 R 的各接口 IP 地址配置如图中所示。现有若干以太网交换机(无 VLAN 功能)和路由器两类网络互连设备可供选择。



题 47 图

请回答下列问题:

- (1)设备1、设备2和设备3分别应选择什么类型的网络设备?
- (2) 设备 1、设备 2 和设备 3 中,哪几个设备的接口需要配置 IP 地址?为对应的接口配置 正确的 IP 地址。
 - (3) 为确保主机 $H1 \sim H4$ 能够访问 Internet, R 需要提供什么服务?
- (4) 若主机 H3 发送一个目的地址为 192.168.1.127 的 IP 数据报, 网络中哪几个主机会接收该数据报?