

考试: 正	式比赛						
		EFIRI.	北京邮电人	-⇔	走五	比赛	
		名字:		<del>( )</del>			
				I@qq.com			
	<del>开</del>			5 14:03:22			
				5 16:21:44			
	741		02:18:22				
	基之	本分值:					
				00.000 ( 80%)			
							1
#		分数		开始 [时:分:秒]		结束 [时:分:秒]	时间 [分:秒]
1 S	T 511 n#7 iFF	0.400	【客地下产」	14:03:22		14:03:45	00:23
	十	1		E链关型 :网金融产业链			
	т -	2		网金融厂业证 资产盗窃地下产业链			
		3		源与服务滥用地下产业链			
		4		· 盗窃地下产业链			
			共大以)	盖切花 17 亚旺			
2 S		0.400		14:03:45		14:04:02	00:17
	网站域名		下列哪-	 ─项处理措施是错误的?		17.07.02	00.17
	+	1	紧急关停				
		2		注册商处理,或取回控制权自己修	化约图	正确的IP	
		3		名相关的所有帐户的密码			
		4		引擎中检索网站结果中的非法信息	.链接	. 进行快照投诉	
		1	111111111111			, , = 12 2 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3	
3 S		0.400		14:04:02		16:15:20	11:18
	下列关于	回声隐藏	算法描述を				
		1	可以使用	自相关检测回声提取0、1比特,但	9由于	信号自身的相关性,回声延迟过小时	, 其相关度的峰值容易被淹没
			۰				
		2				样等攻击能力强,但嵌入容量不大。	
	+	3		倒谱自相关检测回声延迟,因为其			
		4	回声隐藏	算法利用时域掩蔽效应,在原声中	叠加	延迟不同的回声代表0、1比特。	
4 S		0.400		16:15:20		16:15:22	00:02
43	WAE的全		Δnnlicatio		こばき		00.02
	+	1		长度的数据请求,waf都会进行检		A LI KUJE:	
		2		数据库的空白字符如%09,%0a,%0		c %0d %a0来绕过waf	
		3	+	以硬件、软件、或者云的形式存在		c, way, was property	
		4		在TCP/IP的应用层	_		
		1					
5 S		0.400		16:15:23		16:15:27	00:04
	以下哪项	工作最能	确保风险证	评估后的纠正措施得到了有效落实	?		
	+	1	进行跟进	检查工作			
		2	开展月度	报告工作来验证纠正措施是否实施	t		
		3	检查纠正	措施是否得到了书面记录			
		4	对负责纠	正措施的员工进行访谈			
6 S		0.400		16:15:27		16:15:32	00:05
	以下对AI			entThreat)特征描述不准确的是。			
		1		的攻击工具集合			
		2		7. 不急于求成			
		3		用0day漏洞			
	+	4	以恩架尽	可能多的终端为目的			
7 S		0.400		16:15:32		16:15:35	00:03
/ 3			列哪个口:		命今:		1 00.03
	解释	\-/U 1' ,	ו אומייני ע		- HP :	14. II •	
	_	<b>对日志系</b>	统的了解				
	+	1	history 🗄	 l志			
		2	lastlog日				
		3	wtmp日				
		4	utmp日元				
		•					



8 S							
		0.400		16:15:35	16:15:37		00:02
Ι.	下列哪类		堂用来扫描	描web漏洞的工具	10,10,07		00.02
-	1 7 3 7 7 7 7	1	X-SCAN	4			
L		'	解释				
			1	学科长字ID地址6V;武英和)进行字合泥	(日本) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1		
П		2		式对指定IP地址段(或单机)进行安全漏	/19作业/则		
- 4	+	2	AWVS				
L		3	Nessus				
L		4	NMAP				
9 S		0.400		16:15:37	16:15:48		00:11
	拒绝服务	攻击导致	的危害中	,以下哪个说法是不正确的		•	
	+	1		被破坏,应用无法响应请求			
		2		被耗尽,应用无法响应请求			
-		3		被耗尽,主机无法响应请求			
H		4		被耗尽,网络被堵塞,无法访问网络			
L		4	网络市见	版代心,网络版冶基,尤法切凹网络			
40.6		0.400		46.45.40	16.45.50	1	00.05
10 S		0.400		16:15:48	16:15:53		00:05
				置更为方便以应对安全更新和安全加固	配置,找们通常会使用目动化部署	上具来节省	部署时间 , 以卜哪个
Ľ		化部署工					
L	+	1	CookMas	ter			
		2	Puppet				
Γ		3	SaltStack				
		4	Ansible				
11 S		0.000		16:15:53	16:15:56		00:03
	いて呱へ		B郊 DNIC	欺骗的原因之一	10.13.50		00.03
H	ו ווווויין אי			然偏鸣原因之 足缺乏严格的认证			
-		1					
F		2		率,DNS 查询信息在系统中会缓存			
L		3		传输没有经过加密的数据			
	-	4	DNS 是一	个分布式的系统			
12 S		0.400		16:15:56	16:15:59		00:03
	为了有效	的对企业	网络进行家	安全防护,在企业网络的最外围部署防		•	
		1		攻击者来源	-		
i i	+	2	隐藏网络				
	+						
-	т						
ľ	т	3	发现黑客	攻击行为			
-	т		发现黑客				
10.0	*	3 4	发现黑客	攻击行为 的上网行为			
13 S		3 4 0.400	发现黑客 记录用户	攻击行为 的上网行为 16:15:59	16:16:05		00:06
	从kill cha	3 4 0.400	发现黑客 记录用户	攻击行为 的上网行为	16:16:05		00:06
	从kill cha 解释	3 4 0.400 ain来看,	发现黑客记录用户	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像?	16:16:05		00:06
	从kill cha 解释	3 4 0.400 ain来看,	发现黑客记录用户	攻击行为 的上网行为 16:15:59	16:16:05		00:06
	从kill cha 解释	3 4 0.400 ain来看,	发现黑客记录用户	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像?	16:16:05		00:06
	从kill cha 解释	3 4 0.400 ain来看,	发现黑客记录用户哪个阶段量上网络攻防Delivery	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像?	16:16:05		00:06
	从kill cha 解释	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1	发现黑客记录用户哪个阶段量上网络攻防Delivery	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control	16:16:05		00:06
	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control	16:16:05		00:06
	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 ain来看, 考察国际。 1 2	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? s的基本概念 d &Control	16:16:05		00:06
	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance			
14 S	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻协 Delivery Comman Reconna Exploit	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? s的基本概念 d &Control	16:16:05		00:06
14 S	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻协 Delivery Comman Reconna Exploit 键指标为。	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 后的基本概念 d &Control issance			
14 S	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna Exploit 键指标为。	攻击行为 的上网行为 16:15:59 浸难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance			
14 S	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna Exploit 键指标为。 系统恢复 数据重要	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance 16:16:05			
14 S	从kill cha <u>解释</u> 解析:1	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna Exploit 键指标为。	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance 16:16:05			
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2	を を を を で で で で で で で で で の の の の の の の の の の の の の	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance 16:16:05			
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3	を を を を で で で で で で で で で の の の の の の の の の の の の の	攻击行为 的上网行为 16:15:59 最难得到攻击者画像? 5的基本概念 d &Control issance 16:16:05			
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4	を を を を で で で で で で で で で の の の の の の の の の の の の の	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念 d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4	大 を を を で で で で で で の の の の の の の の の の の の の	攻击行为的上网行为  16:15:59  录难得到攻击者画像?  5的基本概念 d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6	16:16:07		
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DES	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻队 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标为。 数据重要 RTO/RPC 业务中断	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念 d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响 +	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻队 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标为。 数据重要 RTO/RPC 业务中断	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DESD 1 2	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标恢复 数据重要 RTO/RPC 业务中断 TACACS Kerberos	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响 +	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DES 1 2 3	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻队 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标为。 系统恢复 RTO/RPC 业务中断 TACACS Kerberos PKI	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响 +	3 4 0.400 ain来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DESD 1 2	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻阶 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标恢复 数据重要 RTO/RPC 业务中断 TACACS Kerberos	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响 +	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DES 1 2 3	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻队 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标为。 系统恢复 RTO/RPC 业务中断 TACACS Kerberos PKI	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02
14 S	从kill cha 解释 解析:1 + 业务影响 +	3 4 0.400 nin来看, 考察国际 1 2 3 4 0.400 分析的关 1 2 3 4 0.400 对称DES 1 2 3	发现黑客 记录用户 哪个阶段量 上网络攻队 Delivery Comman Reconna Exploit 鍵指标为。 系统恢复 RTO/RPC 业务中断 TACACS Kerberos PKI	攻击行为的上网行为  16:15:59 最难得到攻击者画像?  6的基本概念  d &Control dissance  16:16:05  优先级 程度 6 造成的损失  16:16:07 它使用一个集中式的专钥密码功能,系	16:16:07		00:02



	4777						
	解释		- >>/- >/				
		<u>វ</u> 介质需要					
	+	1	消磁				
		2	文件粉碎				
		3	删除				
		4	格式化				
17 S		0.400		16:16:13		16:16:16	00:03
	SQL Serv	ver默认的	通讯端口为	以下哪个端口,为提高安全性建	议将其修改为	其他端口	
	解释						
	解析:基	本概念					
	+	1	TCP 1433				
		2	TCP 1522				
		3	TCP 1521				
		4	TCP 1434				
		4	101 1434				
18 S		0.400		16.16.16		16:16:10	00.03
18.5				16:16:16		16:16:19	00:03
		《客被动攻 【		11			
	+	1	缓冲区溢出				
		2	打开病毒				
		3		<b>恶意代码网页</b>			
		4	运行恶意	次件			
19 S		0.400		16:16:19		16:16:23	00:04
	《中华人	、民共和国	保守国家秘	密法》第二章规定了国家秘密的	范围和密级 ,	国家秘密的密级分为	•
		1		中级"、"高级"三个级别。			
		2		机密"、"秘密"、"公开"四个级别。			
	+	3		机密"、"秘密"三个级别。			
		4		<u>祝出 、 祝出 三 下级别。</u> 商业"、"军事"三个级别。			
		7		可亚、 丰事 二 1 级加。			
20 S		0.400		16:16:23		16:16:25	00:02
203			ᆸᆒᄼᄼᄼᅎ			10.10.23	00.02
	4地电版			·能狱网络以石胜机的IP地址?			
		1	Tracert				
	+	2	Netstat				
		3	Nslookup				
		4	Ping				
		4	Ping				
21 S		0.400		16:16:25		16:16:28	00:03
21 S		0.400	Ping 目层防火墙的			16:16:28	00:03
21 S		0.400				16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释	0.400	月层防火墙的	特点		16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释	0.400	月层防火墙的	特点		16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释	0.400 不是应用 证用层防火	月层防火墙的 以墙速度并不 更有效的	特点 快。 防止应用层的攻击		16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释 解析:应	0.400 个不是应用 证用层防火 1 2	国层防火墙的 《墙速度并不 更有效的[ 比较容易]	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计		16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释	0.400 不是应用 证用层防火 1	居院火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明		16:16:28	00:03
21 S	以下哪个 解释 解析:应	0.400 不是应用 可用层防火 1 2 3	居院火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计		16:16:28	00:03
	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 对用层防火 1 2 3 4	居院火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
21 S 22 S	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 如用层防火 1 2 3 4	用层防火墙的 水墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理 工作在OS	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层		16:16:28 16:16:39	00:03
	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 范用层防火 1 2 3 4 0.400	用层防火墙的 火墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理。 工作在OS	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 范用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理。 工作在OS	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 Z用层防火 1 2 3 4 0.400 三进制文件	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理 工作在OS 中中写入信息 fread() fgets()	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 可用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3	用层防火墙的 大墙速度并不 更有效的 比较容易。 线速处理 工作在OS 中中写入信息 fread() fgets() fputs()	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
	以下哪个解释解析:应	0.400 不是应用 Z用层防火 1 2 3 4 0.400 三进制文件	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的。 比较容易。 线速处理 工作在OS 中中写入信息 fread() fgets()	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层			
22 S	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 可用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 大墙速度并不 更有效的 比较容易。 线速处理 工作在OS 中中写入信息 fread() fgets() fputs()	特点 快。 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层 16:16:28		16:16:39	00:11
	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 如用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 大墙速度并不 更有效的 比较容易。 线速处理 工作在OS 中中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite()	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 16:16:33			
22 S	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 如用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 域速度并不 更有效的的 比较容易的 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite()	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 4的函数为		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 如用层防火 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 域速度并不 更有效的的 比较容易的 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite()	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 16:16:33		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释 解析:应	0.400 不是应用 2用层防少 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的的 比较容易的 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite()	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 且对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 4的函数为		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释 + 一向一个二	0.400 不是应用 7用层防少 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的的 比较容易的 线速处理型 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite() 安全分发 安全与发	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 国对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 此的函数为		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释 + 一向一个二	0.400 不是应用 7用层防少 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4 0.000 安全工作中 1	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的的 比较容为理 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite() 安全分发 安全与发 以安全保	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 国对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 心函数为 16:16:33 展的关系是。 ,发展中求安全 展并重,确保安全 发展,在发展中求安全		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释 + 一向一个二	0.400 不是应用 加度防少 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4 0.000 安全工作中 1 2 3	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的的 比较容为理 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite() 安全分发 安全与发 以安全保	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 国对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 此的函数为		16:16:39	00:11
22 S	以下哪个解释	0.400 不是应用 加度防少 1 2 3 4 0.400 进制文件 1 2 3 4 0.000 安全工作中 1 2 3	用层防火墙的 《墙速度并不 更有效的的 比较容为理 线速处理 工作在OS 中写入信息 fread() fgets() fputs() fwrite() 安全分发 安全与发 以安全保	特点 特点 防止应用层的攻击 进行审计 国对用户透明 I模型的第七层 16:16:28 心函数为 16:16:33 展的关系是。 ,发展中求安全 展并重,确保安全 发展,在发展中求安全		16:16:39	00:11



		2	DES RC4				
	+	3	SHA-1				
		4	3DES				
25 S		0.400		16:16:52	16:16:57		00:05
	下列哪个	`工具可以	在最短的时间	间内对全球所有已分配的IPv4地	址进行指定端口扫描 	•	
	解释						
	1		款新型的扫描	苗工具,通过绕过系统协议栈和统	并发可以实现超高速的地址和端口扫打	苗功能,据说了	可以44分钟内扫描
	球的IPv	地址。					
		1	NMAP				
		2	HPING3				
		3	HMAP				
	+	4	ZMAP				
26.6	1	0.400		46.46.57	16:17:01		00:04
26 S	丁去n107.14	0.400	- 小块边层之:	16:16:57	16:17:01		00:04
	ト 田 哪 科		i火墙部属方: │网络模式	r\:			
	+	2	透明模式				
		3	混合模式				
		4	路由模式				
			PH PH 177V				
27 S		0.400		16:17:01	16:17:14		00:13
		手段可以	更有效应对结		,保证关键服务和数据的可用性?		-
		1	定期备份				
	+	2	异地备份				
		3	本地备份				
		4	人工备份				
28 S	1	0.400		16:17:14	16:17:17		00:03
		₩权限不包	2含下列哪个	?			
	<u>解释</u>						
	解析:3		殊权限的了	<b>鲜</b>			
		1	SGID				
	+	2	SOID				
		3	SUID				
		4	3010				
29 S	Ι	0.400		16:17:17	16:17:20		00:03
				i,下列哪个不属于Linux防火墙			00.03
		1	接口名	( ) 1 / 3 / 1   1 / 1 / 2   3			
		2	TCP标志位				
	+	3	进程ID				
		4	源IP地址				
30 S		0.400		16:17:20	16:17:24		00:04
	入侵检测	技术可以	分为误用检测	则和两大类。			
		1	病毒检测				
		2	漏洞检测				
	+	3	异常检测				
		4	详细检测				
31 S		0.400		16:17:24	16:18:10		00:46
213			 【下哪个是最:		10.18.10		00.40
	工私人口	1				型客枚举	
	+	2			R护,在下载文件时只写x_sendfile字		e2、Nginxi反同
		3	上载文件が	ス国Web的uploads目录内 . 使用	Ur 重写机制,对文件进行保护,在	<u>· ^, 品, Pacin</u> F载文件之前#	到断用户的Session
	L		限				
		4		在Web的目录外,对文件进行例	R护,在下载文件之前通过读入文件数	效据并直接返回	回给浏览器
				16:18:10	16:18:14		00:04
32 S		0.400			10.10.17		00.01



L'	解析:2	对X86指令	<b>∤的了解</b>				
	+	1	int 3				
Г		2	push ebp				
<u> </u>		3	ret 4				
F		4	nop				
L		4	Пор				
		0.400		16.10.11	464047		
33 S		0.400		16:18:14	16:18:17	00:0	)3
		为了实现	其特殊功能_	, 一般不应具有哪种性质			
	<u>解释</u>						
'	解析:木	马通常以	各种伪装技术	术隐藏自身进行窃取用户信息等非法流	s动,为了防止用户察觉通常不	破坏宿主计算机系统。	
		1	隐藏性				
		2	窃密性				
	+	3	破坏性				
-		4	伪装性				
L		7	1/3/2011				
246		0.400		16.10.17	46.40.20	00.0	
34 S		0.400	****	16:18:17	16:18:20	00:0	13
L	卜面哪一			机构的安全策略?			
L		1		]的技术控制措施的高层陈述			
		2		图的高层陈述			
Γ		3	建议了如何	]符合标准			
	+	4		]控制需求的总体指导方针			
_							
35 S		0.400		16:18:20	16:18:23	00:0	)3
	左信自立				10.10.23	1 00.0	,,,
ŀ.	正旧志女		· 余中, 取里3 │ 应急与保障				
 		1		4件尔			
L		2	技术体系	A 17784			
L	+	3	管理体系与				
L		4	教育与培训				
36 S		0.400		16:18:23	16:18:25	00:0	)2
- 7	通过在H	TTP Head	er里面设置X	(-Frame-Options可以预防下面哪个问	<b>题</b>	•	
		1	XSS	,	· <del></del>		
<b>-</b>		2	XXE				
-		3	CSRF				
-		4		_			
L	+	4	Clickjacking	<u>g</u>			
37 S		0.400		16:18:25	16:18:33	00:0	)8
L	以下不属	于防火墙	的组成要素的	的是			
	+	1	加密措施				
L		2	内部网				
Γ		3	安全策略技	术手段			
T		4	外部网				
		·					
38 S		0.400		16:18:33	16:18:34	00:0	)1
	下面哪个		 用于读取ph <sub>l</sub>		10.10.54	1 00.0	· ·
+	1. htt 40h.		1	<b>Y^!!</b>			
F		1	phar://	<u> </u>			
L		2	php://inpu				
L	+	3	php://filter	•			
L		4	zip://				
		0.000		16:18:34	16:18:52	00:1	8
39 S		0.000		如不句 <del>任</del>			
	为应用设		制机制时一角	双个已行。			
	为应用设	计访问控					
	为应用设	计访问控 1	会话管理机				
	为应用设	计访问控 1 2	会话管理机 认证机制	制			
	为应用设 <i>-</i>	计访问控 1 2 3	会话管理机 认证机制 隐私保护机	制			
	为应用设	计访问控 1 2	会话管理机 认证机制	制			
	为应用设	计访问控 1 2 3 4	会话管理机 认证机制 隐私保护机	制			
40 S	-	计访问控 1 2 3 4	会话管理机 认证机制 隐私保护机 授权机制	制 16:18:52	16:18:53	00:0	)1
40 S	-	计访问控 1 2 3 4	会话管理机 认证机制 隐私保护机 授权机制	制	16:18:53	00:0	01
40 S	-	计访问控 1 2 3 4	会话管理机 认证机制 隐私保护机 授权机制	制 16:18:52	16:18:53	00:0	01
40 S	-	计访问控 1 2 3 4 0.400 D磁盘阵列	会话管理机 认证机制 隐私保护机 授权机制	制 16:18:52	16:18:53	00:0	01



		4	RAID3				
41 S		0.400		16:18:53	16:18:57		00:04
	PKI无法	实现()			•	'	
		1	数据的完整	<b>整性</b>			
		2	数据的机图				
	+	3	权限分配				
		4	身份认证				
			20 10 W/W				
42 S		0.400		16:18:57	16:19:03		00:06
72.3				系建设中,下面哪种方法是最佳的	10.15.05		00.00
	111/1	1	自下而上	次是以下,下面哪件7万亿是取任的			
	+	2	自上而下				
	+		这些都不正	厂存			
		3					
		4	上下同时	T.展			
40.0	1			46.40.04	15.40.00	-	
43 S		0.400	T (A 🗁 +T + (-)	16:19:01	16:19:08	3 DECAT:+ 7	00:07
				密钥k,经子密钥产生器产生的各个子	密钥都相同,则称该密钥k为弱密钥	, DES算法弱	密钥的个数为
	+	1	4				
		2	2				
		3	8				
		4	16				
44 S		0.400		16:19:08	16:19:14		00:06
	下列哪一	·些对信息	安全漏洞的	描述是错误的			
		1		用性和违规性,它本身的存在虽不会造	成破坏,但是可以被攻击者利用,	从而给信息系	统安全带来威胁
			损失				
	+	2	漏洞都是。	人为故意引入的一种信息系统的弱点			
		3	漏洞是存在	王于信息系统的某种缺陷			
		4	漏洞存在	F一定的环境中,寄生在一定的客体上	:(如TOE 中、过程中等)		
		•					
45 S		0.400		16:19:14	16:19:22		00:08
		·顶措施无	助于防止源	自内部的数据窃取行为?			
	解释	7.00	- 10 5 115				
	解析:						
	751 171 -		数据库审证	+			
		1 1					
		2		1			
		2	数据加密				
	+	2	数据加密 账户最小林	又限控制			
	+	2	数据加密	又限控制			
16.5		2 3 4	数据加密 账户最小林	又限控制	16,10,26		00.04
46 S		2 3 4	数据加密 账户最小材 WAF防火均	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
46 S		2 3 4 0.400 于业务影	数据加密 账户最小标 WAF防火车	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
46 S	以下不属	2 3 4 0.400 子业务影	数据加密 账户最小标 WAF防火车 响分析维度 财务影响	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
46 S		2 3 4 0.400 于业务影 1 2	数据加密 账户最小和 WAF防火却 响分析维度 财务影响 法规影响	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
46 S	以下不属	2 3 4 0.400 子业务影 1 2 3	数据加密 账户最小机 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
46 S	以下不属	2 3 4 0.400 于业务影 1 2	数据加密 账户最小和 WAF防火却 响分析维度 财务影响 法规影响	又限控制 畫 16:19:22	16:19:26		00:04
	以下不属	2 3 4 0.400 子业务影 1 2 3 4	数据加密 账户最小机 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响	又限控制 畫 16:19:22 的是。			00:04
46 S	以下不属	2 3 4 0.400 (子业务影 1 2 3 4	数据加密 账户最小机 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响 运营影响	又限控制 新 16:19:22 的是。 16:19:26	16:19:26 16:19:28		00:04
	以下不属	2 3 4 0.400 (子业务影 1 2 3 4	数据加密 账户最小权 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响 运营影响	又限控制			
	以下不属	2 3 4 0.400 (子业务影 1 2 3 4	数据加密 账户最小权 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响 运营影响	又限控制 新 16:19:22 的是。 16:19:26			
	以下不属	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响 运营影响	又限控制			
	以下不履	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影响 法规影响 声誉影响 运营影响	TRIP:22 的是。 16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。			
	以下不履	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影响。 声誉影响 意安全方面 防止于安统性的	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。			
	以下不履	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 建启在信 1 2 3	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影响。 声誉影响 意安全方面 防止于安统性的	TRIP:22 的是。 16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。			
47 S	以下不属 + 系统定期	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影响。 声誉影响 意安全方面 防止于安统性的	工程控制 16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
	以下不履	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户最小权 WAF防火车 响分析维度 财务影影响 法规影影响 声营营 防止重安全重量安 原于系统不必要	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。			
47 S	以下不履 + 系统定期 - 以下几种	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户最小林 WAF防火地 响分析维度 财务影影响 声营营影响 息安全重量装 将系称不必到 将系称不必到	工程控制 16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
47 S	以下不履	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户最小权 WAF防火丸 响分务影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影影	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
47 S	以下不履 + 系统定期 - 以下几种	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户最小 WAF防火 响分务别规 声营营 的止于统不 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
47 S	以下不履 + 系统定期 - 以下几种	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户际外 响分务别规普营营 的止于系统不 少据据则 事体, 原本的, 是数据, 是数据, 数据, 数据, 数据,	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
47 S	以下不履 + 系统定期 - 以下几种	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户最小 WAF防火 响分务别规 声营营 的止于统不 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子 原子	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02
47 S	以下不履 + 系统定期 - 以下几种 -	2 3 4 0.400 于业务影 1 2 3 4 0.000 重启在信 1 2 3 4	数据加密 账户际外 响分务别规普营营 的止于系统不 少据据则 事体, 原本的, 是数据, 是数据, 数据, 数据, 数据,	16:19:22 的是。 16:19:26 最重要的好处是 寸出现严重故障。 系统更新或补丁。 能维持在最佳状态。 要的垃圾数据。	16:19:28		00:02



1	- 4 3# -					
				可以忽略的问题		
	-	1		器允许列出文件列表 西沿东关河、山铁叶目三宫南的四		
		2		页没有关闭,出错时显示完整的服 <u>。</u>		
		3		器允许除GET、HEAD、POST以外的	<u> </u>	
		4	robots.txt	存在未确认疑似的管理员链接		
	1					T
50 S		0.400		16:01:16	16:01:35	00:19
					了一起因钓鱼攻击而导致的信息安全事件。	以卜哪些丄作可以最有效提
	尚信思多	1	]培训效果?   素が気はな		不大力,八尺子的大台地的地位,	
		1			否存在部分员工没有参加培训的情况	
	+	2		本员工进行社会工程攻击测试,并		
		3		安全设备加强公司信息安全管控水		
		4	灯 引 友 信 息	息安全事件的员工进行处罚并通报:	全公司以僘双尢	
	1			46.04.25	16.04.40	20.05
51 S		0.000		16:01:35	16:01:40	00:05
	请回答,	1	_	行控制远程的计算机,叫什么名字	<u> </u>	
		1	间谍程序			
l		2	木马			
		3	僵尸网络			
	-	4	肉鸡			
	1					
52 S		0.400		16:01:40	16:01:50	00:10
	以下哪項	<u>」措施能够</u>	1	低内部攻击的风险?		
		1		员工和分包商进行全面的无犯罪记	录调查	
		2		个全面完善的事件响应计划		
		3		系统的所有用户活动		
	+	4	根据每个人	人的职责要求,限定最小的访问权[	限	
53 S		0.400		16:01:50	16:01:55	00:05
	证书认证	<u>-</u> 授权机构		·证书,可能是因为:		
		1	用户的公银			
		2	用户搬去了	了一个新的城市		
		3	用户改为例	吏用PEM信任模型来进行服务		
	+	4	用户的私银	月泄漏		
54 S		0.400		16:01:55	16:02:04	00:09
	为了保护	'网页,我		的网页分类,并放置于不同的目录	≹下,这是为了()	
		1	调用方便			
		2	便于访问			
		3	便于网站的	竹改版		
	+	3	便于网站的 便于管理	竹改版 		
	+	3		的改版 		
55 S		0.000	便于管理	的改版 16:02:04	16:02:27	00:23
55 S		3 4	便于管理	16:02:04	16:02:27	00:23
55 S		0.000	便于管理		16:02:27	00:23
55 S		3 4 0.000 女据模型是	便于管理	16:02:04	16:02:27	00:23
55 S	常见的数	3 4 0.000 女据模型是 1	便于管理 と 逻辑模型、 概念模型、	16:02:04 概念模型、关系模型	16:02:27	00:23
55 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型	16:02:27	00:23
55 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型	16:02:27	00:23
55 S 56 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型、	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型	16:02:44	00:23
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型、	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型	16:02:44	
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、概念模型、层次模型、对象模型、	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型		
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、概念模型、层次模型、对象模型、 Chrome浏 在Web服务	16:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险	16:02:44 逾网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口	
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google	便于管理 逻辑模型、概念模型、层次模型、对象模型、 在Web服务	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险 务软件上为网站配置新的监听端口或名,为网站重新增加一个子域名	16:02:44 逾网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口	00:17
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google 1 2	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型 个 Pe Chrome浏 在Web服约 修改网站均 登录Goog	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险 务软件上为网站配置新的监听端口或名,为网站重新增加一个子域名:	16:02:44 逾网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问	00:17
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google 1 2 3	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型 个 Pe Chrome浏 在Web服约 修改网站均 登录Goog	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险 务软件上为网站配置新的监听端口或名,为网站重新增加一个子域名	16:02:44 逾网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问	00:17
	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google 1 2 3	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型 个 Pe Chrome浏 在Web服约 修改网站均 登录Goog	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险 务软件上为网站配置新的监听端口或名,为网站重新增加一个子域名:	16:02:44 逾网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问	00:17
56 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対 Google 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、 概念模型、 层次模型、 对象模型 个 Pe Chrome浏 在Web服约 修改网站域 登录Goog 关闭Chror	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危陷 另软件上为网站配置新的监听端口 或名,为网站重新增加一个子域名: le Search Console确认网站所有权 me的安全提醒,继续浏览访问 16:02:44	16:02:44 金网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问 双之后,获取安全问题对应的网站和URL,	型顿网站,申诉解禁
56 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対 Google 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、概念模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象	相:02:04 概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危险 另软件上为网站配置新的监听端口或名,为网站重新增加一个子域名: le Search Console确认网站所有权	16:02:44 金网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问 双之后,获取安全问题对应的网站和URL,	型顿网站,申诉解禁
56 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google 1 2 3 4 0.400 字符型(ch	便于管理 逻辑模型、概念模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、ACUIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIII	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危陷 另软件上为网站配置新的监听端口 或名,为网站重新增加一个子域名: le Search Console确认网站所有权 me的安全提醒,继续浏览访问 16:02:44	16:02:44 金网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问 双之后,获取安全问题对应的网站和URL,	型顿网站,申诉解禁
56 S	常见的数	3 4 0.000 対据模型是 1 2 3 4 0.400 対破Google 1 2 3 4	便于管理 逻辑模型、概念模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象模型、对象	16:02:04  概念模型、关系模型 实体模型、关系模型 网状模型、关系模型 外部模型、内部模型 外部模型、内部模型 16:02:27  览器拦截(红底白字),提示危陷 另软件上为网站配置新的监听端口 或名,为网站重新增加一个子域名: le Search Console确认网站所有权 me的安全提醒,继续浏览访问 16:02:44	16:02:44 金网站,最快速的处理方式是 ,不使用默认的80端口 来提供访问 双之后,获取安全问题对应的网站和URL,	型顿网站,申诉解禁



_						
58 S		0.000	16:02:48	16:03:13		00:25
	以下哪个	因素可能	导致单点登录(SSO)中的单点失效?			
		1	用户的工作主机			
		2	登录凭据			
	-	3	RADIUS			
		4	身份验证服务器			
			23 177 January NH			
59 S		0.400	16:03:13	16:03:17		00:04
333			在网页卸载时发生	10.03.17		00.04
	1.53 ( )	1	Load			
	+	2	Unload			
	- T	3	Databinding			
		4	Init			
		4	THIL			
60.6	ı	0.400	16:02:17	16:02:20	<del></del>	00:12
60 S	7-7-1 nT/7	0.400	16:03:17	16:03:30		00:13
	ト列哪一	1	客在入侵踩点(信息搜集)阶段使用到的技术			
		1	主机及系统信息收集			
		2	公开信息的合理利用及分析			
		3	IP及域名信息收集			
	+	4	使用sqlmap验证SQL注入漏洞是否存在			
61 S		0.400	16:03:30	16:03:51		00:21
		2的目标是			•	
		1	- - - - - - - - - - - - - - - - - - -			
		2	保障网络正常畅通地工作			
		3	提供用户使用网络资源的汇总与统计		-	
	+	4	控制用户对网络敏感信息资源的使用			
	•		1100円の   100円の   10			
62 S		0.400	16:03:51	16:03:57		00:06
02.3				10.03.37		00.00
	以下咖					
		1	日常备份			
		2	异地存储			
		3	定期测试			
	+	4	镜像			
	T					
63 S		0.400	16:03:58	16:04:07		00:09
	以下哪-	-项最有可	能发生在系统开发项目编码阶段的中期?			
		1	回归测试			
		2	验收测试			
	+	3	单元测试			
		4	压力测试			
		1				
64 S		0.400	16:04:07	16:04:20		00:13
			·····································	. 5.525		
	7.51.317.00	1	访问网站首页面底部出现弹框广告			
		2	网站访问变慢			
	+	3	网络切巴克曼   网站域名解析IP发生改变,查询解析IP归属地在B	<b>見 小</b>		
	-	4	网络现在解析IP发生改变,直询解析IP归属地在E   网站出现博彩色情信息	37I'		
		4	四组四次语外口用旧心			
CF C	1	0.400	16,04.20	46.04.22		00.03
65 S		0.400	16:04:20	16:04:23		00:03
	ト列网络	1	(中,()代表超文本传输协议。			
		1	ftp			
	+	2	http			
		3	这些都不对			
		4	mailto			
66 S		0.400	16:04:23	16:04:48		00:25
	RSA中取	n=187 , e	e=3,则d=?			
	+	1	107			
		2	103			
	1	. –				
		3	101			
		3	101   105			



67 S	0.400		16:04:49	16:05:00	00:11
		 【名解析服务的			 
מתניכיו			JÆ		
	1	WINS			
	2	DHCP			
+	3	DNS			
	4	WISH			
68 S	0.400		16:05:00	16:05:07	00:07
				10.03.07	 00.07
111 / 11 / 11 / 11					
	1	签署保密协			
	2	确保目标系	统管理者不知情。		
+	3		统所有者的授权。		
	_				
	4	报告直接上	级。		
69 S	0.400		16:05:07	16:05:15	00:08
		- *b+0 c= -= 00 6		10.03.13	00.00
	一坝个禹丁	数据库常用的	引加密万式?		
<u>解释</u>					
解析:					
		+			
+	1	专用中间件	川省		
	2	库内加密			
	3	硬件/软件力			
<u> </u>			<del>и</del>		
	4	库外加密			
70 S	0.400		16:05:15	16:05:18	00:03
		·圣典/5 <i>十</i> ———		10.05.16	 00.03
	的日志文件	通常保存在以	、17日录		
解释					
	基本知识。				
H+1/1 ·		1, , , ,			
	1	/etc/syslog			
	2	/var/syslog			
+	3	/var/log			
•	5	1//01/102			
	4	/etc/issue			
	4				
71 S			16:05:18	16:05:37	00:19
71 S	0.400	/etc/issue	16:05:18	16:05:37	00:19
	0.400	/etc/issue 吾句的解释 , .	正确的是	<u> </u>	00:19
	0.400	/etc/issue 吾句的解释 , .		<u> </u>	00:19
	0.400 于sql注入证	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面	正确的是 2合"and 1=2"常用来判断url中是2	否存在注入漏洞	00:19
下面关	0.400 于sql注入i 1 2	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面 and exists(:	正确的是	否存在注入漏洞	00:19
	0.400 于sql注入证 1 2 3	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面 and exists(s	正确的是 d合"and 1=2"常用来判断url中是都 select * from表名)常用来猜解表	否存在注入漏洞 名	00:19
下面关	0.400 于sql注入i 1 2	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面 and exists(s	正确的是 2合"and 1=2"常用来判断url中是2	否存在注入漏洞 名	00:19
下面关	0.400 于sql注入证 1 2 3	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面 and exists(s	正确的是 d合"and 1=2"常用来判断url中是都 select * from表名)常用来猜解表	否存在注入漏洞 名	00:19
下面关	0.400 于sql注入证 1 2 3 4	/etc/issue 吾句的解释, "and 1=1"面 and exists(s	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是召 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S	0.400 于sql注入证 1 2 3 4	Activities	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是召 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37	否存在注入漏洞 名	00:19
下面关 + 72 S	0.400 于sql注入证 1 2 3 4	Activities	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是召 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S	0.400 于sql注入i 1 2 3 4 0.000	Activities and exists (in and exist	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是否 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 均最重要因素?	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安	Activities and exists (in and exist	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是否 select * from表名)常用来猜解表征 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 均最重要因素? 集成到安全程序	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安	etc/issue  and mand 1=1" and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是否 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安	etc/issue  and mand 1=1" and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)  and exists(image)	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是否 select * from表名)常用来猜解表征 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 均最重要因素? 集成到安全程序	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安	etc/issue  and mand 1=1" and exists(image) and	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是2 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3	etc/issue  and mand 1=1" and exists(image) and	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是否 select * from表名)常用来猜解表名 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入i 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4	etc/issue  and mand 1=1" and exists(image) and	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是2 select * from表名)常用来猜解表有 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 ( DR ) 集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4	Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorise  Actoris	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表有 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称	
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4	Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorise  Actoris	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表有 select字段名from表名)常用来猜解 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4	Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorise  Actoris	正确的是 记合"and 1=2"常用来判断url中是活象elect * from表名)常用来猜解表现	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入i 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能	### Apple of the property of	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度()	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4	Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorissue  Actorise  Actoris	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度()	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
下面关 + 72 S 下列哪 -	0.400 于sql注入i 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能	### Apple of the property of	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度() 经过同行评审的算法 换的频率	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - - - - 以下哪	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3	Actorissue  Actor	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - - - - 以下哪	0.400 于sql注入i 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能	### Apple of the property of	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - - - - 以下哪	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3	Actorissue  Actor	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - - - - 以下哪	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3	Actorissue  Actor	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	/etc/issue  And /etc/issue  And /etc/issue  And exists(interpretation)  And exists(in	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	/etc/issue  And /etc/issue  And /etc/issue  And exists(interpretation)  And exists(in	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	/etc/issue  And /etc/issue  And /etc/issue  And exists(interpretation)  And exists(in	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	### Application of the content of t	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 的最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	Fetc/issue  Fetc/	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37 为最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 密的强度() 经过同行评审的算法 换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18  查利用进行远程代码执行的是。	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	### Apple of the process of the pro	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解。 16:05:37 约最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 进换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S 下列哪 - 73 S 以下哪 +	0.400 于sql注入ii 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	Fetc/issue  Fetc/	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解。 16:05:37 约最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 进换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	### Apple of the process of the pro	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解。 16:05:37 约最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 进换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S	0.400 于sql注入记 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	### Apple of the process of the pro	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在 select字段名from表名)常用来猜解表在 16:05:37  为最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 进始的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18 皆利用进行远程代码执行的是。	否存在注入漏洞名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32
72 S	0.400 于sql注入证 1 2 3 4 0.000 个是一个安 1 2 3 4 0.400 种方法不能 1 2 3 4	Fetc/issue  Fetc/	正确的是 合"and 1=2"常用来判断url中是2select * from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解表在select字段名from表名)常用来猜解。 16:05:37 约最重要因素? 集成到安全程序 (DR)集成到业务连续性 集成到业务流程 教育集成到技术培训 16:06:09 图的强度() 经过同行评审的算法 进换的频率 计的秘密不公开的算法 加密密钥 16:06:18	否存在注入漏洞 名 解数据库表的字段名称 16:06:09	00:32



	1 1	网络信白的	中軟件				
+	2	网络信息的 网络信息的					
-	3	网络信息的					
	4	网络服务的					
	-	Macunk 20 n.	) *) /n   I				
76 S	0.000		16:06:42		16:06:53		00:11
		 :于冯·诺伊曼			10.00.55		00.11
57(1.33)	1	PPC	N 1-3 •				
	2	MIPS					
	3	AVR					
_	4	RISC-V					
		1					
77 S	0.000		16:06:53		16:07:09		00:16
		务中的重要-	 ─环,以下关于身份鉴别叙述	 不正确的是		l .	
25 175 112.	1		制是实现身份鉴别的重要机制				
	2		·般不用提供双向的认证				
-	3		用基于对称密钥加密或公开图	密钥加密的方法			
	4		授权控制的基础				
	<u> </u>	75 I// III// I//					
78 S	0.400		16:07:09		16:07:39		00:30
		·服务提供商作	保护客户数据的最佳做法?()			l I	
1 7 3 21	1		所有加密的客户数据与一个单	10000000000000000000000000000000000000			
+	2	数据所有者					
	3	强制最大密					
	4		数据的完整性。				
		713 11 113 32 11	-XXJIII = 370 III   120				
79 S	0.400		16:07:39		16:07:51		00:12
		帐号数据被2	世露、公开,接下来的最正确	 做法是?		I .	
解释	3-M-37137	TV 3 ANJIH IIA					
第4 7   :							
解析:	1	在朋友圈、	微博转发该数据泄露新闻				
解析:	1 2		微博转发该数据泄露新闻	7			
解析:	2	吐槽该视频	阿站的网络安全工作做的不好		测试使用		
解析:		吐槽该视频 想法设法获	ī网站的网络安全工作做的不好 取所有披露数据并存储,留	<b>ら</b> り		箱密码	
	2 3	吐槽该视频 想法设法获	阿站的网络安全工作做的不好	<b>ら</b> り		箱密码	
	2 3	吐槽该视频 想法设法获	ī网站的网络安全工作做的不好 取所有披露数据并存储,留	<b>ら</b> り		箱密码	00:43
+ 80 S	2 3 4	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露	网站的网络安全工作做的不好 取所有披露数据并存储,留着 数据中使用公司/企业邮箱注	<b>ら</b> り	通知这些用户更新邮	箱密码	00:43
+ 80 S	2 3 4	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露	网站的网络安全工作做的不好 取所有披露数据并存储,留着 数据中使用公司/企业邮箱注 16:07:51	<b>ら</b> り	通知这些用户更新邮	箱密码	00:43
+ 80 S 在自主 解释	2 3 4 0.000 访问控制中	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露 , 谁有权限	网站的网络安全工作做的不好 取所有披露数据并存储,留着 数据中使用公司/企业邮箱注 16:07:51	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在	2 3 4 0.000 访问控制中	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露 , 谁有权限	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注: 16:07:51 分配数据的访问权限	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释	2 3 4 0.000 访问控制中	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露 , 谁有权限	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注: 16:07:51 分配数据的访问权限	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露 , 谁有权限。	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招	吐槽该视频 想法设法获 筛选出披露 , 谁有权限。 注制者,资源	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留意数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问担 1 2	吐槽该视频 想法设法获露 "	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留意数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问担 1 2 3	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限。 定制者,资源 用户 资源的拥有 安全管理人	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留意数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问担 1 2 3	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限。 定制者,资源 用户 资源的拥有 安全管理人	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 者	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问担 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限 资制者,资源 用户 资金管略	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留意数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	3通知这些用户更新邮 16:08:34		能随意进行资源分
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问担 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限 资制者,资源 用户 资源管理人 安全策略	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 者 5	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限 资制者,资 有权限 资 用户 资产 管理 人安全策略 是为了防止 生产数据发	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 者 16:08:34	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
+ 80 S 在自主 解释 解析:在。	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招 2 3 4 0.400 据脱敏处理 1 2	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限 资制者,资和全军的 用户 资金管略 是为了防止 生产数据遇	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问者 16:08:34 生错误。	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1	吐槽该视频 想法设法 据	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 者 16:08:34 生错误。 图到泄漏。 1包含错误信息。	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1 2 3	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限 资制者,资和全军的 用户 资金管略 是为了防止 生产数据遇	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 者 16:08:34 生错误。 图到泄漏。 1包含错误信息。	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招 2 3 4 0.400 据脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法 据	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 包含错误信息。	曾以后撞库、渗透, 册的用户,并立即 	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 访问控制中 自助访问招 2 3 4 0.400 据脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法进口 人名	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题 16:07:51 分配数据的访问权限 的拥有者可以定义资源的访问 16:08:34 16:08:41	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	J通知这些用户更新邮 16:08:34 对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问担 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法进	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 10含错误信息。 2.5代表性。	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法披露 ,谁有权限。 。 ,谁有权限。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  生错误。 16:08:34  生错误。 25代表性。 16:08:41 时,就会计算页面上所有数据	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法披露 ,谁有权限。 。 ,谁有权限。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 10含错误信息。 2.5代表性。  16:08:41 时,就会计算页面上所有数据	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 2 3 4 0.000 整个页面调 1 2 3	吐槽该视频 想法设出披露,谁有权权。 ,谁有权。 一,我们是一个人,我们就是一个人,我们就是一个人,我们是一个人,我们就是我们就是一个人,我们就是我们就是一个人,我们就是这一个人,我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 10含错误信息。 2.5代表性。  16:08:41 时,就会计算页面上所有数据	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法披露 ,谁有权限。 。 ,谁有权限。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 10含错误信息。 2.5代表性。  16:08:41 时,就会计算页面上所有数据	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07
# # # # # # # # # # # # # # # # # # #	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 2 3 4 0.000 整个页面调 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设出披露,谁有权权。 ,谁有权。 一,我们是一个人,我们就是一个人,我们就是一个人,我们是一个人,我们就是我们就是一个人,我们就是我们就是一个人,我们就是这一个人,我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是我们就是	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注:	曾以后撞库、渗透 册的用户,并立即	16:08:34  寸自己拥有的资源进行  16:08:41		能随意进行资源分 00:07 00:14
### ### ### #########################	2 3 4 0.000 方问控制中 自助访问招 1 2 3 4 0.400 居脱敏处理 2 3 4 0.000 整个页面调 1 2 3 4	吐槽该视频 想法设法获露 ,谁有权限。 定制者,资。 安全第一次的理略 生产为产数据语中,则以为一个。 是生产数据语中,则以为一个。 是生产数据语中,则以为一个。 是生产数据语中,则以为一个。 是在Bind() ReadXML() DataBinde Fill()	网站的网络安全工作做的不好取所有披露数据并存储,留着数据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据中使用公司/企业邮箱注题据的访问权限的拥有者可以定义资源的访问者。  16:08:34  16:08:34  生错误。 到泄漏。 10含错误信息。 2.5代表性。  16:08:41 时,就会计算页面上所有数据	曾以后撞库、渗透研的用户,并立即 一 一 一 排定表达式。	16:08:34  对自己拥有的资源进行		能随意进行资源分 00:07



1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	记录并分析 得表述了将 最小授权 医需知等 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	所用户和管理员操作日志 所系统错误日志 16:09:22 安全相关任务的不同部分安排给不 16:09:25	16:09:25 下同的人来完成这种安全控制措施? 16:09:29	00:03
0.000 哪个术语较好 1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	记录并分析 得表述了将 最小授权 医需知等 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	所系统错误日志 16:09:22 安全相关任务的不同部分安排给不 16:09:25	下同的人来完成这种安全控制措施? 16:09:29	00:04
0.000 哪个术语较好 1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	得表述了将 最小授权 因需知晓 职务分离 可审核性 ())个字节 3 4 2 1	16:09:22 安全相关任务的不同部分安排给不 16:09:25	下同的人来完成这种安全控制措施? 16:09:29	00:04
那个术语较好 1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	最小授权 因需知晓 职务分离 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	安全相关任务的不同部分安排给不 16:09:25 16:09:29	下同的人来完成这种安全控制措施? 16:09:29	00:04
那个术语较好 1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	最小授权 因需知晓 职务分离 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	安全相关任务的不同部分安排给不 16:09:25 16:09:29	下同的人来完成这种安全控制措施? 16:09:29	00:04
1 2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	最小授权 因需知晓 职务分离 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	16:09:25 16:09:29	16:09:29	
2 3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	田需知晓 职务分离 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	16:09:29		
3 4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	职务分离 可审核性 ()个字节 3 4 2 1	16:09:29		
4 0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	可审核性 () 个字节 3 4 2 1	16:09:29		
0.400 类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I	() 个字节 3 4 2 1	16:09:29		
类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	3 4 2 1 1 页得不到远和	16:09:29		
类型的长度为 1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	3 4 2 1 1 页得不到远和	16:09:29		
1 2 3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	3 4 2 1 1 页得不到远和	16:09:29	16:10:50	01.21
3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	4 2 1 1 页得不到远和		16:10:50	01.21
3 4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用	2 1 加得不到远和		16:10:50	01.21
4 0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用 1	1 日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日		16:10:50	04.24
0.400 哪个nmap选I 2 考察对常用 1	 		16:10:50	01.21
哪个nmap选I 2 考察对常用 1			16:10:50	01.21
哪个nmap选I 2 考察对常用 1			10.10.50	
2 考察对常用		ナート トゥトコン   ハントミ T ・		01.21
2 考察对常用 1				
1	政防工且的	掌握		
·	-sP	al affinite.		
2	-A			
3	-sV			
4	-PS			
0.400		16:09:55	16:09:57	00:02
			10.03.37	00.02
		300012200000000		
	22 131 1			
0.400		16:09:57	16:11:04	01:07
何种安全机制			1	
3				
4	降低用户同	同时在线会话限额		
<b>'</b>				
0.400		16:11:04	16:11:18	00:14
库的运行管理	与维护主要	由数据库管理员负责,工作内容主	E要包括日常维护、系统监控与分析、	性能优化等。下列关于数据库管
工作内容的说	法错误的是			
1				
2				
3	1			定不同的备份计划,在备份计划。
4	1		优化的主要手段有查询优化、索引调!	整、模式调整等,这些工作一般。
	無井友人克	(梦与		
0.400		46.44.40	46.44.22	00:05
	施204 年			00:05 加基 经过类试确实可以登陆
				羽汉,经过云风佣头可以豆陆。
			37777777777777777777777777777777777777	
			<b>宓</b> 和	
			<u> </u>	
_				_
4	一片帕州广省	G 12-147 JULIA L PUE (1) L TO		
0.400		16.11.72	16.11.22	00:09
				1 00.09
那坝个定的氾 1		SIOWHITP)拒绝服务(DOS)以 S器上设置每个IP可以向其发起的		_
2		5路上设置接收请求主体(body)		_
	以下哪一种安 1 2 3 4 0.400 何种安全机制 1 2 3 4 0.400 库的运行管理 工作内容的说 1 2 3 4 0.400 站安全防护措 安全人员排查 1 2 3 4	以下哪一种安全门是不可 1 主用门 2 备用门 3 应急们 4 货物门 0.400 何种安全机制对于穷举式明 2 更改入失败强 4 降低用户。 0.400 库的运行管理与维护主要是 1 数据库管理 2 数据库管理 3 数据库管理 3 数据库管理 4 性能优化质量的位化化质量的位化化质量的位的位子的位子的位子的位子的位子的位子的位子的位子的位子的位子的一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种一种	以下哪一种安全门是不可以从外进入机房的?  1 主用门 2 备用门 3 应急门 4 货物门  0.400 16:09:57 何种安全机制对于穷举式的登录攻击有最好的防范效果? 1 禁止通过电子邮件发送初始口令 2 更改系统中的默认和简单口令 3 引入失败登录后暂缓登录机制 4 降低用户同时在线会话限额  0.400 16:11:04 库的运行管理与维护主要由数据库管理员负责,工作内容引工作内容的说法错误的是 1 数据库管理员需要定期检查存储空间使用情2 数据库管理员应监控数据库中各种锁的使用3 数据库的备份和恢复是重要的维护工作,数应包含备份的时间、周期、备份方式和备份性能优化是数据库管理员的重要工作,性能需开发人员参与  0.400 16:11:18 站安全队护措施得当,近期也没有发现安全入侵事件,但是安全人员排查,得出这是一起"撞库"事件。请问,下列措施安全人员排查,得出这是一起"撞库"事件。请问,下列措施有分和使用2次MD5 2 注册时提醒用户避免使用和其他网站相同的3 用户登陆时增加双因子认证4 存储用户密码时加上随机字符串  0.400 16:11:23 哪项不是防范慢速HTTP(SlowHTTP)拒绝服务(DoS)攻	以下哪一种安全门是不可以从外进入机房的?  1



		<del></del>		+70-40-427		
	+ 4		器上设置接收请求头部(header) 器上设置连接超时时间	超时时间		
	+ 4	在Web版为	61. 以且迁按但时时间			
92 S	0.400		16:11:32	16:11:51	00:19	)
			了。 第问题应急处理,下面哪一项操作是		00.13	
117	1		份证号码的文章	- 40.		
	2		中包含身份证号码的快照进行投诉			
	+ 3		份证号码文章中的学生姓名,将汉			
	4		存在身份证号码的附件文件(xls d			
		10313011324	13 EZS 83 EZ 3 F3 F3 F1 F1 ( NO 6.	00,		
93 S	0.000		16:11:52	16:12:12	00:20	)
				1 1111111		
	1	对文本的字	、行、段等位置做少量修改			
	- 2		字体来隐藏信息			
	3	根据文字表	达的多样性进行同义词置换			
	4	在文件头、	尾嵌入数据			
	•					
94 S	0.000		16:12:12	16:12:30	00:18	3
下列	列哪个是信息原	所有者的主要责	- 長任?			
	1	审核数据的	准确度以及当前对这些信息资产相	关的访问权限情况		
	2		全设计的输入、咨询和评审			
	- 3	检查和验证	访问权限的请求是否与安全政策和	指导方针一致		
	4	审查和核实	数据的准确性			
95 S	0.000		16:12:30	16:12:49	00:19	)
下面	面哪一种说法的					
	1		脆弱性,然后脆弱性导致了风险			
	- 2		了风险,然后风险导致了威胁			
	3		威胁,然后威胁导致了脆弱性			
	4		了威胁,然后威胁导致了风险			
				15.10.51		
96 S	0.400			16:12:51	00:02	
Line	-	東外切能工個作 program file				
	+ 2	Windows	<u>es</u>			
	3		ume information			
	4	TEMP	ine information			
		I E IVII				
97 S	0.400		16:12:51	16:12:57	00:06	;
	0,.00		过剩电流,阻止其流向电子设备?	10.12.37	00.00	,
		浪涌保护器				
	2	备用电源				
	3	恒压变压器				
	4	接地装置				
	•					
			16:12:57	16:12:17	00.50	)
98 S	0.000			16:13:47	00:50	
						,事后享
数排	居主体对于将 ?			L.		,事后享
数排 有_ 解彩	居主体对于将ネ ? 隆			L.		, 事后享
数排	居主体对于将ネ ? 隆	被收集的隐私数		L.		、事后享
数排 有_ <u>解</u> 彩	居主体对于将ネ ? 隆	被收集的隐私数 数字权		L.		,事后享
数排 有_ <u>解</u> 彩	居主体对于将? ? 译 听: - 1	被收集的隐私数数字权数字权数字权数字权		L.		,事后享
数排 有_ <u>解</u> 彩	居主体对于将? ? 译 沂:1	数字权 专利权 拒绝权		L.		,事后享
数排 有_ <u>解</u> 彩	居主体对于将? ? 译 听: - 1	被收集的隐私数数字权数字权数字权数字权		L.		,事后享
数排 有_ 解释	居主体对于将i ? 隆 折: - 1 _ 2 _ 3 _ 4	数字权 专利权 拒绝权 买卖权	<b>坟据应在事先享有知情权,使用过</b> 租	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 明本的	、限制使用权及携带权	
数打 有_ 解释 解材	居主体对于将在 ? 隆 听: - 1 2 3 4	被収集的隐私数 数字权 专利权 拒绝权 买卖权	牧据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 16:20:53	、限制使用权及携带权	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
数打 有_ 解释 解材	居主体对于将在 ? 隆 听: - 1 2 3 4	被收集的隐私数数字权 专利权 拒绝权 买卖权 国网络安全法》	牧据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 日本的证据, 日本的证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚:	
数打 有_ 解释 解材	居主体对于将行 / · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	被收集的隐私数数字权 专利权 拒绝权 买卖权 国网络安全法》	牧据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安 i一倍以上五倍以下罚款;对直接负	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 □ 16:20:53 〒全审查未通过的网络产品或者服务 表的主管人员和其 他直接责任人员	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚 处一万元以上十万元以	下罚款。
数据 有_ 解释 解材	居主体对于将行 ? 译 所: - 1 2 3 4 0.400 中华人民共和印 1	被收集的隐私数数字权 专利权 平担绝权 买卖权 国网络安全法》 处采购 金额	女据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安 i一倍以上五倍以下罚款;对直接负 i一倍以上十倍以下罚款;对直接负	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 16:20:53 安全审查未通过的网络产品或者服务 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚; 处一万元以上十万元以 处五千元以上五万元以	· 下罚款。 下罚款。
数据 有_ 解释 解材	据主体对于将行。 ? 译 所: - 1 2 3 4 0.400 中华人民共和印 1 2	被收集的隐私数数字权	女据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安 可倍以上五倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负	型中享有访问权、修正权、被遗忘权 16:20:53 安全审查未通过的网络产品或者服务 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚: 处一万元以上十万元以 处五千元以上五万元以 处一万元以上十万元以	下罚款。 下罚款。 下罚款。
数据 有_ 解释 解材	居主体对于将行 ? 译 所: - 1 2 3 4 0.400 中华人民共和印 1	被收集的隐私数数字权	女据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安 可倍以上五倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负	是中享有访问权、修正权、被遗忘权 16:20:53 安全审查未通过的网络产品或者服务 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚: 处一万元以上十万元以 处五千元以上五万元以 处一万元以上十万元以	下罚款。 下罚款。 下罚款。
数据 有_ 解释 解材	据主体对于将行。 ? 译 所: - 1 2 3 4 0.400 中华人民共和印 1 2	被收集的隐私数数字权	女据应在事先享有知情权,使用过程 16:13:48 中规定,使用未经安全审查或者安 可倍以上五倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负 可倍以上十倍以下罚款;对直接负	型中享有访问权、修正权、被遗忘权 16:20:53 安全审查未通过的网络产品或者服务 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员 责的主管人员和其 他直接责任人员	、限制使用权及携带权 07:05 的,应处以何种处罚: 处一万元以上十万元以 处五千元以上五万元以 处一万元以上十万元以	下罚款。 下罚款。 下罚款。 下罚款。 下罚款。



	以下哪种	加密算法	是基于Feis	itel结构?			
		1	RSA				
		2	AES				
		3	RC4				
Ţ	+	4	DES				
101 S		0.000		14:27:17	14:30:16		02:59
	安全监控		不能解决!	人下哪种问题?			02.03
ŀ	又工皿口	1		发现攻击源			
-		2		发现以出 <u>版</u> 格式各异,难以检索			
H		3		全威胁可视化呈现			
+		4		主威胁可忧化主现 过多,资产难以迅速定位			
Į.	-	4	_业穷尔统	过多,负广准以迅速走过			
400.6		0.400		442047	14.24.20		04.00
102 S	11.14.15.45	0.400	10	14:30:17	14:31:20		01:03
	从技术角			支术特征主要包含哪几个方面?			
ļ		1		便性、数据的稳定性、数据的完整性			
	+	2		整性、数据的保密性、数据的可用性			
		3	数据的稳	定性、数据的保密性、数据的可用性			
Ī		4	数据完整	性、数据的方便性、数据的可用性			
103 S		0.400		14:31:20	14:32:27		01:07
	下面哪种	密码算法	抵抗频率分	}析攻击能力最强,而对已知明文攻击	i最弱	•	
ļ		1	维吉利亚				
ŀ		2	轮转密码				
ŀ	+	3	希尔密码				
ŀ	•	4	仿射密码				
L		4	Nairi				
104 S		0.000		14:32:27	14:37:03		04:36
104 3	N T DAR		太公坛組織		14.37.03		04.30
	以下哪一						
		1		较快、效率高			
		2		软件真正的源代码			
	-	3		软件中可能引起安全混乱的细微逻辑针	错误		
Į		4	无需创建	认为导致错误的场景			
105 S		0.400		14:37:03	14:37:15		00:12
	下面关于	IIS报错信		描述正确的是			
[		1	404-权限				
	+	2	403-禁止				
		3	500-系统	生。			
ſ		_	200 71.70	<b>坩</b> 庆			
		4	401-找不				
ι							
106 S				到文件	14:37:31		00:16
106 S		0.000	401-找不	到文件 14:37:15	14:37:31		00:16
106 S	DNS 系统	0.000	401-找不	到文件			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 c对于网络	401-找不	到文件 14:37:15 关重要的,以下措施中不能增强DNS 3			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 统对于网络 改端口号	401-找不	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 充对于网络 改端口号 1	401-找不 服务是至差 会导致默认 隐藏服务	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多 认设置的客户端无法使用DNS 器版本标识			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 范对于网络 改端口号 1 2	401-找不 服务是至 会导致默认 隐藏服务 更改DNS	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 至  人设置的客户端无法使用DNS 器版本标识 的端口号			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 於对于网络 改端口号 1 2 3	401-找不 服务是至差 会导致默认 隐藏服务 更改DNS 使用防火	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  人设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问			00:16
106 S	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 范对于网络 改端口号 1 2	401-找不 服务是至 会导致默认 隐藏服务 更改DNS	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  人设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问			00:16
	DNS 系统 <u>解释</u>	4 0.000 较对于网络 改端口号 1 2 3 4	401-找不 服务是至差 会导致默认 隐藏服务 更改DNS 使用防火	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输	安全性的是		
106 S	DNS 系约 解释 解析:更	4 0.000 软对于网络 2 改端口号 1 2 3 4	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNS 使用防火 限制区域	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31	安全性的是		00:16
	DNS 系约 解释 解析:更	4 0.000 充对于网络 记改端口号 1 2 3 4 0.400 C(Vigenere	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火 限制区域	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 3  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码	安全性的是		
	DNS 系约 解释 解析:更	4 0.000 软对于网络 2 改端口号 1 2 3 4	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火 限制区域	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 3  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码	安全性的是		
	DNS 系约 解释 解析:更	4 0.000 充对于网络 记改端口号 1 2 3 4 0.400 C(Vigenere	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火 限制区域 PS码是古 序列密码是古 序系代换	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 3  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码	安全性的是		
	DNS 系约解释解析:更生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生	4 0.000 充对于网络 记改端口号 1 2 3 4 0.400 c(Vigenere	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火 限制区域	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 3  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码	安全性的是		
	DNS 系约解释解析:更生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生	4 0.000 充对于网络 2 3 4 0.400 c(Vigenered 1 2	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火 限制区域 PS码是古 序列密码是古 序系代换	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码 密码	安全性的是		
	DNS 系约解释解析:更生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生	4 0.000 充对于网络 2 3 4 0.400 c(Vigenered 1 2 3	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火域 限制区域 P密码是古 序列是古码 多表代换	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码 密码	安全性的是		
	DNS 系约解释解析:更生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生生	4 0.000 充对于网络 2 3 4 0.400 c(Vigenered 1 2 3	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服务 更改DNSI 使用防火域 限制区域 P密码是古 序列是古码 多表代换	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码 密码	安全性的是 14:37:55 , 其密码体制采用的是		
107 S	DNS 系织 解释 解析: 更 维吉利亚 +	4 0.000 充对于网络 2 3 4 0.400 c(Vigenere 1 2 3 4	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服的S 更改DNS 使用的区域 下列密码密码。 多表代密码。 等表代密码。	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31  典密码体制比较有代表性的一种密码 密码	安全性的是		00:24
107 S	DNS 系织解释 # + + # # # # # # # # # # # # # # # #	4 0.000 x对于网络 改端口号 1 2 3 4 0.400 c(Vigenere 1 2 3 4 0.400	401-找不 服务是至完 会导致默认 隐藏服的S 更改DNS 使用的区域 下列密码密码。 多表代统密 单表代密码 进行安全消	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码 密码 密码 14:37:55	安全性的是 14:37:55 , 其密码体制采用的是 14:39:22		00:24
107 S	DNS 系织 解释 解析: 更 维吉利亚 +	4 0.000 充对于网络 记改端口号 1 2 3 4 0.400 c(Vigenere 1 2 3 4	401-找不 服务是至完 会导致默认 更改DNS 使用的区域 下列密码的。 多表代密码 等人。 等人。 等人。 是他,是一个。 等人。 是一个。 是一个。 是一个。 是一个。 是一个。 是一个。 是一个。 是一个	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码 密码 密码  14:37:55  1息传输的必要条件是 通过某种方式,安全且秘密地共享密	安全性的是 14:37:55 , 其密码体制采用的是 14:39:22		00:24
107 S	DNS 系织解释 # + + # # # # # # # # # # # # # # # #	4 0.000 较对于网络 2 3 4 0.400 E(Vigenere 1 2 3 4 0.400 EXEQUIDED	401-找不 服务是至完 会隐藏服的NS 使用制区 使用制区 序列表代密 多表代密 多表代密 道讯双方	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码 密码 密码  14:37:55  1息传输的必要条件是 通过某种方式,安全且秘密地共享密等	安全性的是 14:37:55 , 其密码体制采用的是 14:39:22		00:24
107 S	DNS 系织解释 # + + # # # # # # # # # # # # # # # #	4 0.000 充对于网络 记改端口号 1 2 3 4 0.400 c(Vigenere 1 2 3 4	401-找不 服务是至学 会隐藏政DNS 使用制区 使用制区 序列表代代密 多表式代密 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多表式形式的 多数据的 多表式形式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多表式的 多数式的 多一式的 多数式的 多数式的 多数式的 多数式的 多数式的 多数式的 多数式的	到文件  14:37:15  关重要的,以下措施中不能增强DNS 多  从设置的客户端无法使用DNS  器版本标识 的端口号 墙控制对DNS 的访问 传输  14:37:31 典密码体制比较有代表性的一种密码 密码 密码  14:37:55  1息传输的必要条件是 通过某种方式,安全且秘密地共享密	安全性的是 14:37:55 , 其密码体制采用的是 14:39:22		00:24



		0.400		14:39:22	14:40:31	01:09
					(RTO)设定为一分钟,恢复点目标	(RPO)设定为两分钟,以下哪
	关于系统	灾难恢复	的描述正确		3 X 10 66	
		1		数据丢失在一分钟内的处理措施都是 在两分钟内恢复运行的处理措施都是		
ŀ	+	3		生两分钟内恢复运行的处理措施创发 不超过两分钟,系统中断间隔不超过		
	+	4		个超过两分钟,系统中断问幅个超过 的数据需全部恢复,两分钟内系统协		
l		4	力批削	的数据带主部恢复,两万钟内系统协	双复[2] ]	
110 S		0.400		14:40:31	14:40:46	00:15
1103	不同厂商		IDS系统其	日志格式可能不同,但具有通用的 <b>通</b>	1 11 1	00.13
	1137 15	1	IETF		- In the vy tist swittened	
		2	IEEE			
	+	3	IDMEF			
		4	IEGF			
		•	•			
111 S		0.400		14:40:46	14:41:25	00:39
	AES密钥	长度不可能	能是多少bi	:?	·	•
	+	1	224			
		2	128			
[		3	192			
[		4	256			
112 S		0.400		14:41:25	14:48:13	06:48
	以下哪项			部用户非授权修改信息?		
		1	建立数据			
		2		系统中的异常操作日志		
	+	3		角色的访问控制措施		
Į		4	定义明确	的数据所有者信息		
112.6		0.400		14.40.12	1.4.40.40	00:27
113 S	子 歹 粉 垢	0.400	 影操作是指	14:48:13	14:48:40	00:27
	大系数据		彭撰TF是指 抽出特定·			
		2	建立相应			
		3	建立相应			
-	+	4	抽出特定			
l			Тишплис	J FX		
114 S		0.400		14:48:40	14:53:25	04:45
114 S	"进不来"		:"、"看不懂			
114 S	"进不来"		:"、"看不懂 身份认证		14:53:25 安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	
114 S	"进不来"	、"拿不走				
114 S		、"拿不走 1	身份认证			
114 S		、"拿不走 1 2	身份认证 访问控制	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息致		
114 S		、"拿不走 1 2 3	身份认证 访问控制 数据加密	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息致		
114 S	+	、"拿不走 1 2 3	身份认证 访问控制 数据加密	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息致		
	+	、"拿不走 1 2 3 4	身份认证 访问控制 数据加密	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 生 14:53:25	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
	+	、"拿不走 1 2 3 4	身份认证 访问控制 数据加密 数据完整	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
	+	、"拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计	身份认证 访问控制 数据加密 数据完整 算机信息系	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
	* * * * * * * * * * * * * * * * * * *	(**拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1	身份认证 访问控制 数据完整 数据完整 算机信息系 实行单向 实行物理 在重要时	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
	* * * * * * * * * * * * * * * * * * *	(**拿不走 1 2 3 4 0.400 (秘密的计 1 2	身份认证 访问控制 数据加密 数据完整 算机信息系 实行单向 实行物理	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
115 S	* * * * * * * * * * * * * * * * * * *	("拿不走 1 2 3 4 0.400 (秘密的计 1 2 3 4	身份认证 访问控制 数据完整 数据完整 算机信息系 实行单向 实行物理 在重要时	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
	+ 涉及国家 +	("拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4	身份认证 访问控制 数据完整 算机信息系 实行物理 在重要时 实行逻辑	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要 生。	使用下面哪种安全技术。
115 S	+ 涉及国家 +	("拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4	身份认证 访问控制 数据加密 数据完整 算机信息系 实行中即理 在重要时 实行逻辑	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	+ 涉及国家 +	(***) *** (***) (***) (***) (***) (	身份认证 访问控制 数据完整 算机信息系 实行物理 在重要时 实行逻辑 体及实体间 E-R模型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	步及国家 + 反映现实	(**拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4 0.400 世界中实 1 2	身份认证 访问控制 数据完整 算机信息系 实行物理时 实行要理时 实行是要辑 体及实体间 E-R模型 网状模型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	步及国家 + 反映现实	("拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4 0.400 世界中实 1 2 3	身份认证制数据完整 算机信单单型 实行事要错 体及实体值 E-R 模模模型 层次次型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	步及国家 + 反映现实	(**拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4 0.400 世界中实 1 2	身份认证 访问控制 数据完整 算机信息系 实行物理时 实行要理时 实行是要辑 体及实体间 E-R模型 网状模型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	* * * * * * * * * *	("拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4 0.400 世界中实 1 2 3	身份认证制数据完整 算机信单单型 实行事要错 体及实体值 E-R 模模模型 层次次型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息3 性 14:53:25 统,必须。 隔离 调进行隔离 隔离 14:53:52 ]联系的信息模型是	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	* * * * * * * * * *	(**) (**) (**) (**) (**) (**) (**) (**)	身份认证制 数据完整 算机信单的要求 (有) 实行重逻 (本) 及实模模模模模 (是) R 以次模模模模模型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型	性 14:53:25 统统,必须。 隔离 隔离 调进行隔离 14:53:52 ]联系的信息模型是	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要  14:53:52  14:53:59  16:21:32	使用下面哪种安全技术。
115 S	步及国家 + 反映现实 +	(***) *** *** *** *** *** *** *** *** **	身份认证制数据完整算机信单单型实在重逻体及实模模模模模模模模型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型型	"、"改不了"、"走不脱"是网络信息等性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 期进行隔离 隔离 14:53:52 ]联系的信息模型是	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要	使用下面哪种安全技术。
115 S	+                   	(**拿不走 1 2 3 4 0.400 秘密的计 1 2 3 4 0.400 世界中实 1 2 3 4	身份认证制数据完整算机信息的实验。	性 14:53:25 统,必须。 隔离 隔离 调进行隔离 隔离 14:53:52 ]联系的信息模型是 14:53:59 ,为浏览器和服务器之间的通信提供 是错误的:	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要  14:53:52  14:53:59  16:21:32  共了服务器端身份验证,完整性保护和	使用下面哪种安全技术。
115 S	步及国家 + 反映现实 +	(***) *** *** *** *** *** *** *** *** **	身份认证制数据完整算机信单单型实在重逻体及实模模型 医子院 医子院 人名 医子院 医子院 医子院 医子院 医子院 医子院 医子院 电子 医艾里 医艾里 医艾里 医艾里 医艾里 医艾里 医艾里 医艾里氏 医艾里氏 医	性  14:53:25 统统,必须。 隔离 隔离 调进行隔离 隔离 14:53:52  联系的信息模型是  14:53:59 ,为浏览器和服务器之间的通信提低是错误的: 定输过程中加密数据使用的是服务端	安全建设的目的。其中,"拿不走"主要  14:53:52  14:53:59  16:21:32  共了服务器端身份验证,完整性保护和	使用下面哪种安全技术。



	4	SSI在协议	义握手阶段后,所有的信息都是加密传	输的		
		335111100.0	知道于77720000000000000000000000000000000000	C 11 10 11 17		
118 S	0.400		15:00:28	16:21:27		20:59
		MvSOL三和	中数据库,最高权限的用户分别是	1		
解释	,,	<i>J</i> - <b>、</b> — .				
	基本概念					
731 111 1	1	root、sa.	SVS			
	2	_	sa、root			
	3	sys, roo				
+	4	sys, sa,				
		1 - 7				
119 S	0.400		15:01:04	15:01:38		00:34
	个符号不能	上 上用于命令 由				
	1	;				
	2	%0a				
	3	1				
+	4	l'.				
		,				
120 S	0.400		15:01:38	15:01:53		00:15
			是检测(IDS)和防病毒系统。但怀疑		金冠 机闭确计	
+	1		用程序中部署日志		1470 XII.1MIV	( <del></del>
-	2		用性历生即有口心 服务器的补丁是最新的			
-	3		放另語的作了是最新的 户实施强身份认证			
-	4		万			
	4	佐州甲旦	グンプロログ			
121 S	0.400		15:01:53	15:01:56		00:03
		 (可能造成变		13.01.30		00.03
+		extract	.里很			
-	2					
	_	strpos				
<u> </u>	3	strcmp				
	4	in_array				
122 S	0.000		15:01:56	15:02:43		00:47
		[保拉玄纮6				00.47
1, 191 (2)	1 1		别码和口令	130.000		
-	_	加密	2011년4月日 く			
	2		*********			
<del>                                     </del>	2		<b>元珲是同川乡</b> 练			
	3	电话回叫	或拨号回叫系统			
		电话回叫	或拨号回叫系统 身份识别码的磁卡			
122 5	3 4	电话回叫	身份识别码的磁卡	15:02:16		00.53
	0.000	电话回叫 含有个人	身份识别码的磁卡 15:02:43	15:03:16 - 仕途加SQL 注 λ NoSQL 注 λ	OS >> A FILL DAG	00:33 እንት እ ዕለንት እ ቴክፖር
将不受	3 4 0.000 信任的数据	电话回叫 含有个人	身份识别码的磁卡 15:02:43 战查询的一部分发送到解析器时,会产		    OS注入和LDAF	
将不受	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最	电话回叫 含有个人 含有个人 工作为命令或证确的预防	身份识别码的磁卡 15:02:43 战查询的一部分发送到解析器时,会产 i措施是		 OS注入和LDAF	
123 S 将不受 中SQL	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1	电话回叫 含有个人 图作为命令或证确的预防 过滤和转	身份识别码的磁卡 15:02:43 戏查询的一部分发送到解析器时,会产 进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种		 OS注入和LDAP	
将不受	0.000 信任的数据注入漏洞最上。1 2	电话回叫 含有个人 工作为命令或正确的预防 过滤和转 使用参数	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产 进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询	生诸如SQL注入、NoSQL注入、		注入的注入缺陷。
将不受	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3	电话回叫 含有个人 居作为命令可 正确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产 i措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自		注入的注入缺陷。
将不受	0.000 信任的数据注入漏洞最上。1 2	电话回叫 含有个人 居作为命令可 正确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产 进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自		注入的注入缺陷。
将不受中SQLi	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4	电话回叫 含有个人 居作为命令可 正确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常 变量使用黑名单机制检测包括但不止:	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受中SQLi	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4	电话回叫 含有个人 程作为命令写证确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后 对输入的	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常员 变量使用黑名单机制检测包括但不止:	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自		注入的注入缺陷。
将不受中SQLi - -	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000	电话回叫 含有个人 居作为命令写证确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后 对输入的	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常力 变量使用黑名单机制检测包括但不止:  15:03:16	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受 中SQLi - 124 S 信息化	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000	电话回叫 含有个人 程作为命令与 证确的预防 过滤和转 使用参数 在Web后 对输入的	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常力 变量使用黑名单机制检测包括但不止:  15:03:16  为关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受 中SQLi - -	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约	电话回叫 含有个人 程作为命令可以 过滤布的预防 证源的预防 在Web后 对输入的 客安全建设的 信息化建 信息化建	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常力 变量使用黑名单机制检测包括但不止:  15:03:16  分关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步:	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受 中SQLi - 124 S 信息化	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约 1 2 3	电话回叫 含有个人 程作为命领防 过滤布的预防 使用参数 在Web后 对输入的 客安全建设的 信息息化建 信息电说法	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常从变量使用黑名单机制检测包括但不止的 15:03:16 的关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受 中SQLi - 124 S 信息化	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约	电话回叫 含有个人 程作为命领防 过滤布的预防 使用参数 在Web后 对输入的 客安全建设的 信息息化建 信息电说法	身份识别码的磁卡  15:02:43  或查询的一部分发送到解析器时,会产 措施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常力 变量使用黑名单机制检测包括但不止:  15:03:16  分关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步:	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受 中SQLi - - 124 S 信息化	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约 1 2 3	电话回叫 含有个人 程作为命领防 过滤布的预防 使用参数 在Web后 对输入的 客安全建设的 信息息化建 信息电说法	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  5关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 -	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约 1 2 3 4	电话回叫人 含气体的的现在 使在Web后的 全全建化化建 信息电化建 信息电化速	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进施是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常的变量使用黑名单机制检测包括但不止的 15:03:16 的关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的	生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58		注入的注入缺陷。 询不响应并记录
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网络 1 2 3 4	电话回叫人 含有个人 居作为命命预防 过滤用参数后 存在Web后的 等安全建化化建建 信信。也是	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描处是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网约 1 2 3 4	电话向小人 居作为命的所 过滤用参与的 使在Web后的 安全息化化进建 信信些息化 信信。 管息安全等据	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描处是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法  15:03:41  及保护的最重要的原因?	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网络 1 2 3 4	电话有个人 含气压,可以 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法  15:03:41  及保护的最重要的原因? 管理程序 回报率(ROI)	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网络 1 2 3 4	电话有个人 含气压,可以 一种。 一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法  15:03:41  及保护的最重要的原因? 管理程序 回报率(ROI) 流程	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网络 1 2 3 4	电话有个人 含气压,可以 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。 一个。	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法  15:03:41  及保护的最重要的原因? 管理程序 回报率(ROI) 流程	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42
将不受中SQLi - 124 S 信息化 - 125 S	3 4 0.000 信任的数据 注入漏洞最 1 2 3 4 0.000 建设和网络 1 2 3 4	电话有个人 含气压,可以 一种。 一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一种,一	身份识别码的磁卡  15:02:43  戏查询的一部分发送到解析器时,会产进描是 义单引号、双引号和他们的所有变种 化查询 台部署注入防火墙,通过AI自学习常分变量使用黑名单机制检测包括但不止  15:03:16  对关系应该是 设的结果就是信息安全建设的开始 设和信息安全建设应同步规划、同步的 都正确 设和信息安全建设是交替进行的,无法  15:03:41  及保护的最重要的原因? 管理程序 回报率(ROI) 流程	中 生诸如SQL注入、NoSQL注入、 用的SQL语句建立白名单,对于自 于DELETE、UPDATE 15:03:58 实施 法区分谁先谁后		定注入的注入缺陷。 询不响应并记录 00:42



+	1	重要的变	更在变更后应准备回退方案,并很	确保切实可行		
	2	对涉及到底	内部管理系统的重大生产变更,3	变更前应通知相关部门,对有可	T能影响客户利益的3	变更 , 应事先进行公
	3	所有变更	申请都应经过授权或审批			
	4	应保留所	有与变更相关信息的日志			
		1				
127 S	0.000		15:04:48	15:06:54		02:06
		 勺说法,哪个	·是错误的?		<u> </u>	
21124	1	加密了SN				
	2	支持0-RT1				
-	3	加密了服务				
	4	不再支持				
	4	小田又刊	כטוא			
128 S	0.400		15:06:54	15:07:15		00:21
		三五名/ワ・	13.00.34	13.07.13		00.21
1019並1		_	克、的ダク,目或到信任的			
	1		家)的签名人是受到信任的 TNLE基实已签名的原用字合地。	H拉佐田		
	2		可以与其它已签名的应用安全地逐	以接使用		
+	3		坡后续修改			
	4	签名人的	弘钥还没有被泄露			
100.5		Г				
129 S	0.400		15:07:15	15:07:34		00:19
以下哪」			信息安全意识培训效果?			
	1		音训的满意度调查结果			
+	2	模拟钓鱼	<b>攻击测试结果</b>			
	3	培训出席	<b>卒</b>			
	4	培训后安全	全考试成绩			
130 S	0.400		15:07:34	15:07:40		00:06
Linux的	防火墙包护	括几个不同的	勺访问控制表来执行不同的功能	, 其中缺省的控制表是:		
	1	NAT				
+	2	FILTER				
	_					
	3	MANGLE				
	_					
131 5	3 4	MANGLE	15:07:40	16:21:44		14:04
131 S 假设已3	0.400	MANGLE RAW	15:07:40 包括用户名、密码、身份证三项	16:21:44 注册信息,并为每个控件设置	了必须输入的验证控	14:04 :件. 但为了测试的复
假设已	3 4 0.400 完成了一个	MANGLE RAW 注册界面,	包括用户名、密码、身份证三项			
假设已	3 4 0.400 完成了一个	MANGLE RAW 注册界面, 证面的验证功	包括用户名、密码、身份证三项 能,该如何做	注册信息,并为每个控件设置	了必须输入的验证控	
假设已	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1	MANGLE RAW 注册界面, 面的验证功 将相关的	包括用户名、密码、身份证三项 能,该如何做 <sub>金证控件属性Control</sub> ToValidatio	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false	了必须输入的验证控	* * * * * * * * * * * * * * * * * * * *
假设已第 要,暂时	3 4 0.400 完成了一个 寸取消该页 1 2	MANGLE RAW 注册界面, 面的验证功 将相关的。 将提交按	包括用户名、密码、身份证三项 能,该如何做 <sub>金证控件属性ControlToValidatio</sub> 扭的CausesValidation属性设置为	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue	了必须输入的验证控	* * * * * * * * * * * * * * * * * * * *
假设已	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3	MANGLE RAW 注册界面, 直面的验证功 将相关的。 将提交按符	包括用户名、密码、身份证三项 能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 丑的CausesValidation属性设置为 丑的CausesValidation属性设置为	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse	了必须输入的验证控	
假设已第 要,暂时	3 4 0.400 完成了一个 寸取消该页 1 2	MANGLE RAW 注册界面, 直面的验证功 将相关的。 将提交按符	包括用户名、密码、身份证三项 能,该如何做 <sub>金证控件属性ControlToValidatio</sub> 扭的CausesValidation属性设置为	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse	了必须输入的验证控	
假设已第 要,暂时	3 4 0.400 完成了一个 付取消该页 1 2 3 4	MANGLE RAW 注册界面, 直面的验证功 将相关的。 将提交按符	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 能,该如何做 逾证控件属性ControlToValidatio 扭的CausesValidation属性设置为 扭的CausesValidation属性设置为 逾证控件属性ControlToValidatio	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue ofalse n属性设置为true	了必须输入的验证控	:件。但为了测试的?
假设已3要,暂6	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3 4	MANGLE RAW 注册界面, 直面的验证功 将相关的。 将提交按约 将提交按约 将相关的。	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 盘面的CausesValidation属性设置为 强的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse	了必须输入的验证控	* * * * * * * * * * * * * * * * * * * *
假设已3要,暂6	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3 4	MANGLE RAW 注册界面, 直面的验证功 将相关的。 将提交按约 将提交按约 将相关的。	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 扭的CausesValidation属性设置为 扭的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 4,下列哪种说法不正确	i注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue ofalse n属性设置为true		:件。但为了测试的?
假设已2 要,暂i + 132 S 关于F5i	3 4 0.400 元成了一个时取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写证 1	MANGLE RAW  注册界面, 注册界面, 有相关的。 将相关的。 将提交按的。 将相关的。 以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以为,以	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 团的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 战,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后,	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00		:件。但为了测试的?
假设已3要,暂6	3 4 0.400 完成了一个 村取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写运 1 2	MANGLE RAW 注册界面, 恒面的验证功 将相关的。 将提交按约 将提交按约 将相关的。 以为的DET变换的 加索隐写	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 点,下列哪种说法不正确 以小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。	加明显。	:件。但为了测试的?
假设已3 要,暂6 + 132 S 关于F5	3 4 0.400 完成了一个 村取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写运 1 2 3	MANGLE RAW 注册界面, 可面的验证功 将相关的。 将提交按较 将提交按较 将相关的。 如答问PEG图像 DCT变换以 观察隐写。 隐写图像	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 个,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后 图像的灰度直方图可以发现值对损的CT量化系数直方图不会出现值	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更频度趋于相等。  揭数位置色柱比奇数位置色柱更	加明显。	:件。但为了测试的?
假设已3 要,暂6 + 132 S 关于F5	3 4 0.400 完成了一个 村取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写运 1 2	MANGLE RAW 注册界面, 可面的验证功 将相关的。 将提交按较 将提交按较 将相关的。 如答问PEG图像 DCT变换以 观察隐写。 隐写图像	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 点,下列哪种说法不正确 以小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更频度趋于相等。  揭数位置色柱比奇数位置色柱更	加明显。	:件。但为了测试的?
假设已3 要,暂6 + 132 S 关于F51 +	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写证 1 2 3 4	MANGLE RAW 注册界面, 可面的验证功 将相关的。 将提交按较 将提交按较 将相关的。 如答问PEG图像 DCT变换以 观察隐写。 隐写图像	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 4,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后 图像的灰度直方图可以发现值对约 的DCT量化系数直方图不会出现仍 象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已要,暂F + 132 S 关于F51 +	3 4 0.400 完成了一个 村取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写运 1 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 可面的验证功 将相关的的。 将提交按较,将相关的的。 将相关的的。 方面的则PEG图像 DCT变换的。 观察隐写。 隐写的。	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 4,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后 图像的灰度直方图可以发现值对约 为DCT量化系数直方图不会出现值 象相比,隐写图像的DCT量化系数 15:10:00	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需
假设已。 要,暂时 + 132 S 关于F54 + 133 S 在漏洞打	3 4 0.400 完成了一个 村取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写运 1 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 可面的验证功 将相关的的。 将提交按较,将相关的的。 将相关的的。 方面的则PEG图像 DCT变换的。 观察隐写。 隐写的。	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 金证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置为 金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16 4,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后 图像的灰度直方图可以发现值对约 的DCT量化系数直方图不会出现仍 象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已要,暂F + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 可面的验证功 将相关的的 将提交按较 将相关的的  DCT变隐写图像 DCT变隐写图像写图像写图像写图像写	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置发验证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。,下列哪种说法不正确从小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为DCT量化系数直方图不会出现作象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5.1 + 133 S 在漏洞打解释	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 页面的验证功 将相关交按的 将提交按较,将相关的剪  立的JPEG图像 DCT变隐写图像 DCT变隐写图像 与原始图	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置发验证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。,下列哪种说法不正确从小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为DCT量化系数直方图不会出现作象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5.1 + 133 S 在漏洞,解释	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 证面的验证的 将提交按较,将提交按较,将相关的的  立的JPEG图像的 DCT变隐图像的 DCT变隐像的 与原始图	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置发验证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。,下列哪种说法不正确从小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为DCT量化系数直方图不会出现作象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞打解释	3 4 0.400 完成了一个 1取消该页 2 3 4 0.400 章法隐写证 2 3 4 0.400 毫据领域,	MANGLE RAW  注册界面, 页面的验证功 将相关交按的 将提交按较,将相关的剪  立的JPEG图像 DCT变隐写图像 DCT变隐写图像 与原始图	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置发验证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。,下列哪种说法不正确从小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为DCT量化系数直方图不会出现作象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5.1 + 133 S 在漏洞,解释	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 1 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面, 证面的验证的 将提交按较,将提交按较,将相关的的  立的JPEG图像的 DCT变隐图像的 DCT变隐像的 与原始图	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio 团的CausesValidation属性设置发验证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。,下列哪种说法不正确从小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为DCT量化系数直方图不会出现作象相比,隐写图像的DCT量化系数	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的需 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5.1 + 133 S 在漏洞,解释	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4 0.400 章据领域,	MANGLE RAW  注册界面,证面的验关交按的。 将提及交交按的。 将提供关处的。  这的JPEG图像以  这的JPEG图像以  现实写像的  DCT变隐图像以  观察图像以  与原始图	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 强的CausesValidation属性设置为 强的CausesValidation属性设置为 验证控件属性ControlToValidation 15:09:16 强,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对约 均DCT量化系数直方图不会出现作 象相比,隐写图像的DCT量化系数 15:10:00 术不是直接用于分析输入数据对 技术的理解	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的? 00:44
假设已3 要,暂6 + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞 解释 解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 寸取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4 0.400 交掘领域,	MANGLE RAW  注册界面,证面的相段交换的。 将提供交换的。 将提供关键的。  这的JPEG图像以现象写像的。  立的JPEG图像以现象写像的。  立的JPEG图像以现象写像的。  方列哪个技术,有关的,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 强的CausesValidation属性设置为 强的CausesValidation属性设置为 验证控件属性ControlToValidation 15:09:16 强,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对约 均DCT量化系数直方图不会出现作 象相比,隐写图像的DCT量化系数 15:10:00 术不是直接用于分析输入数据对 技术的理解	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的? 00:44
假设已3 要,暂6 + 132 S 关于F54 + 133 S 在漏洞 解释 解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 付取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4 0.400 交掘领域,	MANGLE RAW  注册界面,证面的相段交换的。 将提供交换的。 将提供关键的。  这的JPEG图像以现象写像的。  立的JPEG图像以现象写像的。  立的JPEG图像以现象写像的。  方列哪个技术,有关的,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,有关,	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 强的CausesValidation属性设置为 强的CausesValidation属性设置为 验证控件属性ControlToValidation 15:09:16 强,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对势 的DCT量化系数直方图不会出现保 象相比,隐写图像的DCT量化系数 15:10:00 成本不是直接用于分析输入数据对 技术的理解	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00  隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 遇数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。  15:10:25 程序行为的影响?	加明显。	00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5红 + 133 S 在漏洞 解释。解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 可取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 1 2 3 4 0.400 交掘领域, 考察对常见 1 2 3 4	MANGLE RAW  注册界面,证面的相提交交按的。 将提供关的的。  这的JPEG图像以现象写像的。  这的JPEG图像以现象写像的。  下列哪个技术,  以漏洞挖掘,  有关对测,  以漏洞的,  以漏洞的,  以漏洞的,  以漏洞的,  以流流,	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio 15:09:16。15:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:09:16。17:10:00。17:10:00 17:10:00 17:10:00 17:10:25	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00 隐写图像小块间的不连续性更顽度趋于相等。 揭数位置色柱比奇数位置色柱更效直方图更"瘦"、更"高"。	加明显。	:件。但为了测试的? 00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞 解释 解析: 4	3 4 0.400 完成了一个时取消该页 1 2 3 4 0.400 空掘领域, 考察对常见 1 2 3 4 0.400 空掘领域, 4 0.400 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	MANGLE RAW  注册界面,证功 将提交按的 将提交按的 将提交按的 DCT变隐图像 DCT变隐图像图 与原始的 与原始的 与原始的 中方则哪个技术,有一个大型,一个大型,一个大型,一个大型,一个大型,一个大型,一个大型,一个大型,	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做 验证控件属性ControlToValidatio 强的CausesValidation属性设置为 强的CausesValidation属性设置为 验证控件属性ControlToValidation 15:09:16 强,下列哪种说法不正确 从小块为基本单位,高通滤波后, 图像的灰度直方图可以发现值对势 的DCT量化系数直方图不会出现保 象相比,隐写图像的DCT量化系数 15:10:00 成本不是直接用于分析输入数据对 技术的理解	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00  隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 遇数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。  15:10:25 程序行为的影响?	加明显。	00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞 解释 解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4 0.400 • 接際对常见 1 2 3 4	MANGLE RAW  I A MANGLE RAW  I	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组构设备,下列哪种说法不正确以以为基本单位,高通滤波后,高通滤波后,即分析多数重方图不会出现的各种的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00  隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 遇数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。  15:10:25 程序行为的影响?	加明显。	00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F51 + 133 S 在漏洞 解释 解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 1 2 3 4 0.400 章掘领域, 4 8察对常见 1 2 3 4	MANGLE RAW  I A MANGLE RAW  I	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组控件属性ControlToValidatio组构设备,下列哪种说法不正确以以为基本单位,高通滤波后,高通滤波后,即分析多数重方图不会出现的各种的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00  隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 遇数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。  15:10:25 程序行为的影响?	加明显。	00:44
假设已。要,暂时 + 132 S 关于F5红 + 133 S 在漏洞 解释。解析: 4	3 4 0.400 完成了一个 时取消该页 1 2 3 4 0.400 章法隐写过 2 3 4 0.400 • 接際对常见 1 2 3 4	MANGLE RAW  I A MANGLE RAW  I	包括用户名、密码、身份证三项能,该如何做。证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组的CausesValidation属性设置为金证控件属性ControlToValidatio组的工作,有多数值,不可哪种说法不正确以小块为基本单位,高通滤波后,图像的灰度直方图可以发现值对约为CT量化系数直方图不会出现的象相比,隐写图像的DCT量化系数直方图不会出现的象相比,隐写图像的DCT量化系数值对影响的DCT量化系数值对象值对影响的DCT量化系数值对影响的DCT量化系数值对影响的DCT量化系数值对象值对图像的DCT量化系数值对图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图像的图	注册信息,并为每个控件设置 n属性设置为false ptrue pfalse n属性设置为true  15:10:00  隐写图像小块间的不连续性更 预度趋于相等。 遇数位置色柱比奇数位置色柱更 效直方图更"瘦"、更"高"。  15:10:25 程序行为的影响?	加明显。	00:44



135 S	0.000		15:10:31	15:11:24		00:53
以下哪	种防御方式	能较为有效	文地防御ROP?			
-	1	NX				
	2	ASLR				
	3	PIE				
	4	RELRO				
136 S	0.000		15:11:24	15:12:07		00:43
	个是恶意代	码采用的路		1	I	
27.1 2	1	都是	34-435-1			
	2	文件隐藏				
	3	网络连接				
_	4	进程隐藏				
		X2-12-10-104				
137 S	0.000		15:12:07	15:14:34		02:27
		定期对系统	选进行哪种备份?	13.14.34		02.27
水池	1	系统级	[[] [[] [[] [[] [[] [[] [[] [[] [[] [[]			
-		系统级和	*h tE 413			
<u> </u>	2					
	3 4	系统级和				
-	4	应用级和	<b>女</b> X 5店 5X			
120 6	0.400	1	45.44.24	45:44:40		00.00
138 S	0.400	人   P411-	15:14:34	15:14:40		00:06
	一项不属于		· -			
+	1		単位电子邮箱			
	2		和通话记录			
	3	手机通讯				
	4	个人自拍	照片和视频			
139 S	0.000		15:14:40	15:15:08		00:28
			f阶段,需要考虑数据的安全性需求。	,下列不属于数据安全性需求分析内	     容的是	00:28
		分析数据	ī阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上	,下列不属于数据安全性需求分析内 定义的数据约束能够满足使用要求	           	00:28
		分析数据 分析全局	「阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局	,下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 数据的安全控制策略	     容的是	00:28
	库应用系统 1	分析数据 分析全局 分析各类	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类	,下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 跟据的安全控制策略 种户能够操作的数据		00:28
在数据	库应用系统 1 2	分析数据 分析全局 分析各类	「阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局	,下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 跟据的安全控制策略 种户能够操作的数据		00:28
在数据	库应用系统 1 2 3	分析数据 分析全局 分析各类	行阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类 用户对数据的存取需求,以保证数据	,下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 跟据的安全控制策略 种户能够操作的数据		00:28
在数据 - 140 S	库应用系统 1 2 3 4	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类 用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求数据的安全控制策略 用户能够操作的数据 基本的安全控制策略的转降的发生		01:21
在数据 	库应用系统 1 2 3 4	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊	行阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类 用户对数据的存取需求,以保证数据	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求数据的安全控制策略 用户能够操作的数据 基本的安全控制策略的转降的发生		
在数据 	库应用系统 1 2 3 4	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类 用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求数据的安全控制策略 用户能够操作的数据 基本的安全控制策略的转降的发生		
在数据 - 140 S Snorts <u>解释</u>	库应用系统 1 2 3 4 0.400 是一种Linux	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊 系统下的轻	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定全局 用户对数据的存取需求,以确定各类 用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据库的安全控制策略能够满足其使用于15:16:29	要求	01:21
在数据  140 S Snort5 解释 解析:	库应用系统 1 2 3 4 0.400 是一种Linux snort三种]	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊 系统下的轻	可阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort 解释 解析:	库应用系统	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊 系统下的转 工作模式:1. J配置,允)	可阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort5 解释 解析:	库应用系统	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊 系统下的转 工作模式:1. J配置,允)	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。 的安全性需求,以确定每个关系表上 用户对数据的存取需求,以确定各是 用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探(snort从网络上读出数据包并将 年snort匹配用户自定义的数据集,并	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort 解释 解析:	F应用系统	分析数据 分析全局 分析各类 分析特殊 系统下的转 工作模式:1. 可配置,允可	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08  是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将生的对数据,并	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort 解释 解析:	F应用系统	分析数据 分析全类 分析特殊 系统下的转 工作模式:1.1 可配置,允侵 电探器	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探(snort从网络上读出数据包并将 午snort匹配用户自定义的数据集,并 检测系统	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort5 解释 解析:	F应用系统	分析数据 分析名类 分析特殊 系统下的转 系统下的转 工作模式,几 更其机入侵 嗅探器 数据包记	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探(snort从网络上读出数据包并将 午snort匹配用户自定义的数据集,并 检测系统	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据  140 S Snort员 解释: NIDS ( +	ERICH系统	分析数据 分析名类 分析特殊 系统下的转 系统下的转 工作模式,几 更其机入侵 嗅探器 数据包记	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
在数据 140 S Snort员解释 解析: NIDS ( +-	F応用系统   1	分析数据局分析为据局分析有数据局分析有等外的有一个的第二人们。 一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项和模探(snort从网络上读出数据包并将年的对近配用户自定义的数据集,并检测系统	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求别数据的安全控制策略等用户能够操作的数据据库的安全控制策略能够满足其使用的安全控制策略能够满足其使用的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	要求	01:21
在数据 140 S Snort员解释 解析: NIDS ( +-	F応用系统	分析数据局分析有数据局分析有数据局分析有等外,不如,不可能是,不可能是,不可能是,不可能是,不可能是,不可能是,不可能是,不可能是	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器 检测系统  15:16:29 算机系统的最主要弱点是	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS (	F応用系统	分析数据局分析有数据局分析有数据局分析有特殊	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器 检测系统  15:16:29  如机系统的最主要弱点是	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS (	F応用系统	分析数据局类殊 分析有特 分析有特 不	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 最器 检测系统  15:16:29  如机系统的最主要弱点是 络 机处理	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS (	库应用系统	分析有数据局类外面	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 显器 检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络 机处理	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS (	F応用系统	分析数据局类殊 分析有特 分析有特 不	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 显器 检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络 机处理	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	库应用系统         1         2         3         4         0.400         是一种Linux         Snort三种コ (最复杂, 同         1         2         3         4         0.000         分析的观点         1         2         3         4	分析有数据局类外面	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器 检测系统  15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络 机处理 输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	F応用系统	分析有数据局分析有数据局分析有数据局为分析有特别。	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络机处理输出	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 连用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 群其显示在控制台上);2. 数据包记录 并根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3.
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	F応用系统	分析有特殊 分析有特殊 系统下模置机探包之。 東探包之。 東來的報 本述,入器包之。 中,,和計論分類。 中,,默认	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全局用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器 检测系统  15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络 机处理 输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	F 応用系统	京新報告	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络机处理输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	F 応用系统	京新報告	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络机处理输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + + )	Find   Find	分析析全角特 分析析全角特 一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络机处理输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + +	F 応用系统	京新報告	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定全是用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不嗅探(snort从网络上读出数据包并将午snort匹配用户自定义的数据集,并检测系统 录器检测系统 15:16:29 算机系统的最主要弱点是 络机处理输出	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS ( + + )	Find   Find	分析析全角特 分析析全角特 一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探 (snort从网络上读出数据包并将 4 年	、下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求 過数据的安全控制策略 作用户能够操作的数据 程库的安全控制策略能够满足其使用 15:16:29 不属于其工作模式 各其显示在控制台上);2. 数据包记录 作根据检测结果执行一定的动作)	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS (++)  141 S 从风险  142 S glibc的 ++	F 応用系统	京新教 方析	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探 (snort从网络上读出数据包并将	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20
140 S Snort员解释 解析: NIDS (++)  141 S 从风险  142 S glibc的 ++	F 応用系统	分析析全外	T阶段,需要考虑数据的安全性需求。的安全性需求,以确定每个关系表上用户对数据的存取需求,以确定各类用户对数据的存取需求,以保证数据 15:15:08 是量级入侵检测系统,请问下面哪项不 嗅探 (snort从网络上读出数据包并将 4 年	下列不属于数据安全性需求分析内定义的数据约束能够满足使用要求	要求	01:21 包记录在硬盘上);3. 00:20



		2	互联网上	的摄像头			
		3	互联网上	的特定类型数据库服务器			
	+	4	皆是				
	•	-					
1116	1	0.400		45.47.00	45.40.27		01.24
144 S		0.400	/	15:17:03	15:18:27		01:24
	卜面关于	信息安全		去正确的是			
		1		保障的概念是与信息安全的概念同时产			
	+	2	信息安全	保障是以业务目标的实现为最终目的	, 从风险和策略出发, 实施各种保	<b>嫜要素</b> ,在系	系统的生命周期内确保
			信息的安				
		3			急安全的两大主要手段		
		4		安全保障要素包括信息的完整性、可用			
			口心水水	文主体阵女亲已归旧心的儿童庄、 引	THATE		
4.5.0				45.40.05	15.10.00		22.12
145 S		0.400		15:18:27	15:19:09		00:42
		保护条例	( General	Data Protection Regulation ) 于什么	时候开始在欧盟全面实施?		
	解释						
	解析:						
	+	1	2018年5	月25日			
		2	2019年1				
		3	2017年7				
		4	2016年10	J月1日			
146 S		0.400		15:19:09	15:19:23		00:14
	用户在使	用应用系	统之前首先	t要执行身份识别协议,而这个协议 <b>一</b>	般应满足		
	+	1	零知识证				
		2	不经意传				
		3	比特承诺				
		4	安全多方	计算			
147 S		0.400		15:19:23	15:19:41		00:18
	OpenSSI	H的加固措	施,下列	那一项是不正确的?		•	
	+	1		sysconfig/i18n,增加GB2312编码语言			
		2		至最新版本,如7.9sp1	<u>'</u>		
	-						
		3		户配置符合密码强度的密码			
		4	使用IP地	址白名单限制远程连接			
148 S		0.000		15:19:41	15:20:58		01:17
	下面哪一	-个测试的	错误将会为	可实施新的应用软件带来最大的风险?			
		1	验收测试				
		2	整合测试				
	-	3	系统测试				
		4	单元测试				
149 S		0.400		15:20:58	15:21:27		00:29
_	下面关于	入侵检测	(IDS)系	统的说法,错误的是			
	解释		. , . , . , . , . , . , .				
		工士机的	HIDS不一'	定需要检测网络行为即可发现异常。			
	70+171 . 至	1		E而安位则网络门为即可发现开吊。 火墙是一幢大楼的门锁,那么IDS就是	<b>边岭土米田的收加玄</b> 丝		
		1			之)埋入伎王 <u>的</u>		
		2		字在误报和漏报问题			
		3		<b>ß检测并发现异常,并不能阻止异常</b>			
	+	4	IDS必须证	<mark>通过监控网络行为才能够发现异常</mark> 行为	1		
150 S		0.400		15:21:27	15:21:52		00:25
			 	层抽象,这一类模型			
	196/心(大王	1 .	网状模型				
		1					
		2	关系模型				
		3	层次模型				
	+	4	实体-关系	·模型			
151 S		0.400		15:21:52	15:22:06		00:14
			都是防药				
	+	1		卫生,经常进行消毒			
		2	_	外来的移动介质			
		3	网络使用	防病毒网关设备			
		3	_	防病毒网关设备			



		4	使用防病	毒软件			
						<b>.</b>	
152 S		0.400		15:22:06	15:25:02		02:56
	SIEM产品的	功能一		下面哪一项?			
		1	报警以及				
		2	及时监控				
	+	3	网络设备	配置管理			
		4	网络分析				
	1				T		
153 S		0.400	+n <del></del>	15:25:02	15:25:40		00:38
	以下关于对	_					
		1		和解密密钥可以是不同的			
	+	2		和解密密钥必须是相同的			
		3		理非常简单 解密可以使用不同的算法			
		4	加密万和	胜名可以使用不问的异法			
154 S		0.400		15:25:40	15:25:57		00:17
134 3			工坦升邮件	+安全的协议?	15.25.57		00.17
	解释	小疋用	」旋川叫口	F 女主的协议:			
	<u>畔程</u>   解析:						
	MT-1/1 •	1	DMARC				
		2	SPF				
	+	3	IMAP				
		4	DKIM				
		-					
155 S		0.000		15:25:57	15:26:18		00:21
			Cookie泄露	漏洞,正确的处理方法是		ļ.	
		1		闭Httponly,取消LimitRequestFieldS	ize 的长度		
		2	网站为Cc	okie信息内容使用强加密算法			
	-	3	为Apache	配置HTTP 400错误的跳转页面			
		4	升级Apac	:he到2.2.21以上版本			
		,					
156 S		0.400		15:26:18	15:26:23		00:05
	负责统	沒等协调		工作和相关监督管理工作			
		1	公安部门				
	+	2	国家网信				
		3		信主管部门			
		4	这些均是				
4.55.0	1 .			45.06.00	45.07.00		00.45
157 S		).400	77 +0 04+++ \-	15:26:23	15:27:08		00:45
	ト国対Urac			式,哪个是错误的? 四.必须由茶文字图 数结 # 工划线/	() 关二字数 (*) 拓武 成	ᅏᇄᅅᇦᆠᅛᇠᆇᇬ	<b>宣然 计不能以此</b>
		1		码必须由英文字母,数值,#,下划线( "或任何数字卡头;密码不能包含像"SE			
	+	2	<u>, # ,</u> 密码长度		LLCI , DELEIE , CKEAII	- 心大『YURACLE/SI	<b>₹上</b> 天诞士
		3		没有限的 认配置下,用户如果大量失败登录,此	:账户将会被锁定		
		4		以配置下,用户如果八重人双豆浆,此 若算法加密机制()两个相同的用户名		E数据库机器中 奖	
	L	•		希值存储在SYS.USER表中,可以通过像			
158 S		0.400		15:27:08	15:27:12		00:04
-	内容安全策			ırity	1		
	Policy , CSF	') 的实		名单制度,即使网站代码存在某些漏洞	一, 攻击者也无法进行有效的	攻击,CSP可以预防	i下面哪个问题
		1	SSRf				
		2	CSRF				
	+	3	XSS				
		4	XXE				
	T					I	
159 S		0.400	<u> </u>	15:27:12	15:27:38	<u> </u>	00:26
			信息机事件	‡管理系统 ( SIEM ) 来集中处理各类安	全信息机事件,SIEM能够统	一处埋个同安全系统	统产生的信息机事件
	的重要机制		虚拟化网	终			
		1 2	虚拟化网信息标准				
	+	2	信息标准   机器学习	IU.			
	<del></del>	3	が	(A)			
		4	ハルルハ子	IME			



Metasploit是近年来出现的一种免责的可称化漏洞选择利用工具。该工具自带数百种漏洞利用程序,并可方便地增加自己的漏洞利序。这反映出当前的19年代来更出趋势。								
F. 並及映出端的の出来に呈現地積勢。         1 写作化           1         1 写作化           3         起刺化           - 4         簡单化           615         0.400         15:27:41         15:27:57         00:16           要保证股底等的限度设性、需要者的结果         ***         1 字域未完全的影響设施。         ***         1 字域未完全的影響设施。           - 2         日本式与外属式         ***         4 核式与外属式         ***         1 经标式与外属式           - 3         三层模式         4 核式与外属式         ***         1 经标式与外属式           - 4         核式与外属式         ***         1 经标式与外属式         ***         1 经未完的情况         ***         1 经期间         ***         1 经期间         ***         1 经期间         ***         2 经期间         ***         1 经期间         ***         ***         1 经期间         ***         ***         ***         2 经期间         ***<	160 S							
1						该工具自带数百种漏洞利用程序,并	<b>‡可方便地增加自己的漏</b>	洞利用程
2 世級化   3	1	序。这反	映出当前		术呈现出趋势。			
3	_		1					
15.27.41	-							
615	-							
### 25		-	4	简単化				
### 25	161 0		0.400		15.27.41	15.27.57	00:16	
***     1     三級根式之间的用高限射       **     2     模式与外模式       62.5     4     4     模式与外模式       62.5     4     模式与外模式       62.5     4     模式与外模式       62.6     1     技术性序外模式       第6月通常WebShell设施常用于网站管理、服务器管理等等,根据FSO权限的不同,作用有在线编辑网页脚本、上传下载文件、查看数划、执行任整理序命令等。     1     文件上传下载       **     1     文件上传下载       **     2     拦截钢路流量       **     2     2     经额的流量       **     4     投行程序命令       63.5     0.400     15:28:10     15:28:44     00:34       ( ) 方法用于写文本响应以回应对网页的请求     1     TextWrite     ***     4     Write       **     2     Write     ***     2     Write       **     3     Read     15:28:44     00:34       64.5     0.400     15:28:44     15:28:49     00:05       UVF哪个不是上特别的优点?     1     原本单、持久期用     2     3     3     2     2     2     2     2     2     2     2     2     2     2     2     2     2 </td <td></td> <td><b>亜</b> 促 证 粉</td> <td></td> <td>4年344分析</td> <td></td> <td>15.27.57</td> <td>00.16</td> <td></td>		<b>亜</b> 促 证 粉		4年344分析		15.27.57	00.16	
2     模式与A模式       3     三层模式       4     模式与外模式       62.5     0.400     15:27:57     15:28:10     00:13       唐河通常WebShell世常常用于网站管理、服务器管理等等,根据FSO权限的不同,作用有在线编辑网页脚本、上传下载文件、查看数据,执行任度程序命令等。     1     文件上传下载       4     1     文件上传下载     4     4     执行程序命令       63.5     0.400     15:28:10     15:28:44     00:34       ()方法用于写文本响应以回应对网页的请求     1     TextWrite       4     2     Write       3     Read     4     Rewrite       64.5     0.400     15:28:44     15:28:49     00:05       以下哪个不是二维码的优点?     1     原本性、持久期用       2     2     各种能力强、具有纠错功能       3     编码范围下,持久制用       2     2     各种能力强、具有纠错功能       4     4     加定滑肠强、可作为认证利制       65.5     0.000     15:28:49     15:29:10     00:12       对保护数据来说,解释文件更为重要     1     四级股票       4     加定滑肠要     15:29:19     00:12       对保护数据来说,如此的时间,可作为认证明制度     15:29:19     00:18       65.5     0.400     15:29:01     15:29:19     00:18       66.5     0.400     15:29:01     15:29:19     00:18       67.5     0.400     15:29:19     15:29:36     00:17								
3	- 1	•	•					
4 模式与外模式	-							
62 S	H							-
	L		•	1220 371	12-0			
設理	162 S		0.400		15:27:57	15:28:10	00:13	-
解析:webshelle简常用于网站管理、服务器管理等等,根据FSO权限的不同,作用有在线编辑网页脚本、上传下载文件、查看数排,执行任意程序命令等。	-	请问通常	webshel	I功能不包括				
执行任意程序命令每。	1	解释						
1   文件上传下载	1	解析:we	ebshell被	常常用于网	网站管理、服务器管理等等,根据FSO	权限的不同,作用有在线编辑网页B	即本、上传下载文件、查:	看数据原
+       2       拦截网络流量         3       查看数据库         4       执行程序命令         63 S       0.400       15:28:10       15:28:44       00:34         ()方法用于写文本响应以回应对网页的请求       1       TextWrite       4       2       Write       3       Read         4       4       Rewrite       4       Rewrite       64.5       0.400       15:28:44       15:28:49       00:05         以下哪个不是二维码的优点?       1       成本低,易制作,持久耐用       2       26 增加的增加的能       2       2 自然的力器、自身创助的       2       2 自然的力器、自身的方法。29:01       00:12       2       27 增加的增加的能       2       2 自然的的 自身的方法。29:01       00:12       2       27 增加的增加的能       4       2 自然的的 自身的的的 自身的的的。29:01       00:12       2       2 有限的的的 自身的的的 自身的的的。29:01       15:29:19       00:18       00:18       00:18       00:18       00:15       00:18	Ŀ	、执行任	意程序命					
3	L							
4		+						
63 S 0.400 15:28:10 15:28:44 00:34  (	L							
( ) 方法用于写文本响应以回应对网页的请求	L		4	执行程序	命令			
( ) 方法用于写文本响应以回应对网页的请求	162.6		0.400		15.20.10	15.20.44	00:24	
1   TextWrite		( ) 古注		大小山市以后		15:28:44	00:34	
+ 2       Write         3       Read         4       Rewrite         64 S       0.400       15:28:44       15:28:49       00:05         以下哪个不是二维码的优点?       1       成本低,易制作,持久耐用       2       容错能力强,具有纠错功能       3       编码范围广,译码可靠性高       4       加密措施强,可作为认证机制         65 S       0.000       15:28:49       15:29:01       00:12         对保护数据来说,哪种软件更为重要?       1       1       网络软件       2       数据库软件         3       备份软件       4       系统软件         66 S       0.400       15:29:01       15:29:19       00:18         以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?       1       通过网络嗅探教政部信息       3       偷看用户输入联感信息         4       利用人的弱点获得敏感信息       3       偷看用户输入联感信息         4       利用人的弱点获得敏感信息       15:29:19       15:29:36       00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS ( HTTP Strict-Transport-Security ),HSTS会确制等产端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法       60:17       在部署HTTPS时,大DNS,在DNS,在DNS,在DNS,自由强制要求对域名使用TUS访问       4       2       15:29:17       1       25TS-in-DNS,在DNS 介配用品制要求对域名使用证法的问题,以下哪种不是HSTS的实现方法       4       在Response Header写Strict-Transport-Security								
3   Read	- 1	+			<u> </u>			
4   Rewrite		•						
以下哪个不是二维码的优点?       1 成本低,易制作,持久耐用       2 容错能力强,具有纠错功能       3 编码范围厂,译码可靠性高       + 4 加密措施强,可作为认证机制       65 \$ 0.000     15:28:49     15:29:01     00:12       对保护数据来说,哪种软件更为重要?     1 网络软件     2 数据库软件       3 备份软件     4 系统软件       66 \$ 0.400     15:29:01     15:29:19     00:18       以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?     1 通过搜寻垃圾箱管废弃资料收集敏感信息       2 通过视场嗅球截获敏感信息     3 偷看用户输入敏感信息       3 备看用户输入敏感信息     4 利用人的弱点获得敏感信息       67 \$ 0.400     15:29:19     15:29:36     00:17       在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法     1 STS-ioNor-TCP,在DNS,看自内强制要求对域名使用TLS访问       + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问     3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表       4 在Response Header与Strict-Transport-Security       68 \$ 0.400     15:29:36     15:29:51     00:15	L		•	1				
以下哪个不是二维码的优点?       1 成本低,易制作,持久耐用       2 容错能力强,具有纠错功能       3 编码范围厂,译码可靠性高       + 4 加密措施强,可作为认证机制       65 \$ 0.000     15:28:49     15:29:01     00:12       对保护数据来说,哪种软件更为重要?     1 网络软件     2 数据库软件       3 备份软件     4 系统软件       66 \$ 0.400     15:29:01     15:29:19     00:18       以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?     1 通过搜寻垃圾箱管废弃资料收集敏感信息       2 通过视场嗅球截获敏感信息     3 偷看用户输入敏感信息       3 备看用户输入敏感信息     4 利用人的弱点获得敏感信息       67 \$ 0.400     15:29:19     15:29:36     00:17       在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法     1 STS-ioNor-TCP,在DNS,看自内强制要求对域名使用TLS访问       + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问     3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表       4 在Response Header与Strict-Transport-Security       68 \$ 0.400     15:29:36     15:29:51     00:15	164 S		0.400		15:28:44	15:28:49	00:05	
2       容错能力强,具有纠错功能         3       编码范围厂,译码可靠性高         +       4       加密措施强,可作为认证机制         65 S       0.000       15:28:49       15:29:01       00:12         对保护数据来说,哪种软件更为重要?       -       1       网络软件         2       数据库软件       3       备份软件         4       系统软件         66 S       0.400       15:29:01       15:29:19       00:18         以下哪一顶攻击方法最符合社会工程的定义?       1       通过搜寻垃圾箱等废弃资料收集敏感信息       2       通过网络嗅探截获敏感信息         3       偷看用户输入敏感信息       3       偷看用户输入敏感信息         4       利用人的弱点获得敏感信息       15:29:19       15:29:36       00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security), HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法       1       STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问         4       2       STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问       3       使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表         4       4       在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S       0.400       15:29:36       15:29:51       00:15		以下哪个	不是二维	<b>主码的优点</b>	?			
3 编码范围厂,译码可靠性高			1	成本低,	易制作,持久耐用			
+ 4 加密措施强,可作为认证机制       65 S 0.000			2	容错能力	强,具有纠错功能			
15:29:19			3	编码范围	l广,译码可靠性高			
对保护数据来说,哪种软件更为重要?         - 1 网络软件         2 数据库软件         3 备份软件         4 系统软件         66 S 0.400 15:29:01 15:29:19 00:18         以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?         1 通过搜寻垃圾箱等废弃资料收集敏感信息         2 通过网络嗅探截获敏感信息         3 偷看用户输入敏感信息         + 4 利用人的弱点获得敏感信息         67 S 0.400 15:29:19 15:29:36 00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法         1 STS-in-DNS,在DNS条目内强制要来对域名使用TLS访问         + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问         3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表         4 在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15		+	4	加密措施	强,可作为认证机制			
对保护数据来说,哪种软件更为重要?         - 1 网络软件         2 数据库软件         3 备份软件         4 系统软件         66 S 0.400 15:29:01 15:29:19 00:18         以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?         1 通过搜寻垃圾箱等废弃资料收集敏感信息         2 通过网络嗅探截获敏感信息         3 偷看用户输入敏感信息         + 4 利用人的弱点获得敏感信息         67 S 0.400 15:29:19 15:29:36 00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法         1 STS-in-DNS,在DNS条目内强制要来对域名使用TLS访问         + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问         3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表         4 在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15								
1   网络软件		- 1 (- 1 ) 11		-mart +4-111 =		15:29:01	00:12	
2 数据库软件   3 备份软件   4 系统软件   4 系统软件   5:29:01   15:29:19   00:18   以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?		対保护数						
3	-	-						
4   系统软件	-							
15:29:01	-							
以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?	L			ホルイバ				
以下哪一项攻击方法最符合社会工程的定义?	166 S		0.400		15:29:01	15:29:19	00:18	
1       通过搜寻垃圾箱等废弃资料收集敏感信息         2       通过网络嗅探截获敏感信息         3       偷看用户输入敏感信息         4       利用人的弱点获得敏感信息         67 S         0.400       15:29:19       15:29:36         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS ( HTTP Strict-Transport-Security ) , HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法         1       STS-in-DNS , 在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问         +       2       STS-over-TCP , 在TCP底层协议上升级要求TLS访问         3       使用浏览器的HSTS Preload List , 预置域名列表         4       在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S       0.400       15:29:36       15:29:51       00:15		以下哪一		法最符合社		1.5.25.15		
2       通过网络嗅探截获敏感信息         3       偷看用户输入敏感信息         +       4       利用人的弱点获得敏感信息         67 S       0.400       15:29:19       15:29:36       00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法       1       STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问         +       2       STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问         3       使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表         4       在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S       0.400       15:29:36       15:29:51       00:15								
3   偷看用户输入敏感信息			2					-
+       4       利用人的弱点获得敏感信息         67 S       0.400       15:29:19       15:29:36       00:17         在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法       1       STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问         +       2       STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问       3       使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表         4       在Response Header写Strict-Transport-Security         68 S       0.400       15:29:36       15:29:51       00:15			3					
在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法  1 STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问  + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问  3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表  4 在Response Header写Strict-Transport-Security  68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15		+	4					
在部署HTTPS时,为了安全我们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transport-Security),HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法  1 STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问  + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问  3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表  4 在Response Header写Strict-Transport-Security  68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15								
Security), HSTS会强制客户端使用HTTPS访问页面,以下哪种不是HSTS的实现方法1STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问+2STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问3使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表4在Response Header写Strict-Transport-Security	167 S						00:17	
1 STS-in-DNS,在DNS条目内强制要求对域名使用TLS访问 + 2 STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问 3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表 4 在Response Header写Strict-Transport-Security  68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15	7	在部署HT	TTPS时,	为了安全乱	找们会考虑HSTS(HTTP Strict-Transpo	rt-		
+     2     STS-over-TCP,在TCP底层协议上升级要求TLS访问       3     使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表       4     在Response Header写Strict-Transport-Security       68 S     0.400     15:29:36     15:29:51     00:15	<u>                                     </u>	Security )						
3 使用浏览器的HSTS Preload List,预置域名列表 4 在Response Header写Strict-Transport-Security 68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15								
4 在Response Header写Strict-Transport-Security  68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15	<u> </u>	+						
68 S 0.400 15:29:36 15:29:51 00:15								
	L		4	仕Kespoi	nse неаder与Strict-Transport-Securit	У		
	160.6		0.400		45.20.20	45.20.54	00:45	
元楚性他里和控制的仍犯对家定,仍正它们进入致描片		ᅌᄡᄊᄿ		山から 7七 さきっしょ		15:29:51	00:15	
		完整性检	查和控制	小的防范对象	象是,防止它们进入数据库			



+	1			上佣的数据			
	2						
	3	非法用户					
	4	非法操作					
	ı	1					
	0.400			15:29:51		15:30:20	00:29
		/漏洞 75寸	<b>上</b> 考将亚音代				
		y//fii/19 , -X 1	山田心心志い		(四二11, 77)	MINORIZA ZAMI	我并是17个与任力,这种农山从12个
	a J						
	+=-		- 44 + 44 - 4	10 E TO			
<b>解析:3</b>	1			和原理			
+							
	3						
	4	网站钓鱼					
;	0.400			15:30:20		15:31:24	01:04
		数字证书 . (	旧是不是同-		为了使两个证书		
	3. 230 13%	X 3 *AL 13 / 1	_~ 1 ~ 1		755 12131 1221	7C1-1CIAC 11011111	
14 .	1	证书链校	验				
-							
	+						
	4	LAI从III					
. 1							
							00:08
1949 年			保密系统的记	通信理论》的文章,	为密码技术的研	#究奠定了理论基础,	由此密码学成了一门科学。
	1	Diffie					
+	2	Shannon					
	3	Shamir					
	4	Hellman					
		1					
:	0.400			15.31.32		15.31.44	00:12
		DD 协论右线	がかも	13,31,32		13,31,44	00.12
5人 下咖리	1						
+							
	4	安装杀毒	软件并更新	到最新的病毒库			
				15:31:44		15:31:51	00:07
STARTTL	S Everyw	here旨在推	<b>達</b> :				
	1	FTP协议流	<b>国</b> 汰				
	2						
+							
	_	55.1.04 BB					
	1 7	「いっつい」	いいつ又3寸				
	0.400	1		15,21,51	1	15.22.20	00:20
		- ,  , <del>  31,</del> 54 - <del></del> -	±++- <del>1</del> -	15:31:51		15:32:30	00:39
	以小禹士的	)火墙的王装	支技不				
. —			h -1 6:				
解析:的	沙墙不提						
+	1						
	2	状态检测	包过滤技术				
	3	应用代理	技术		<u></u>		
	4	_					
		,					
	0.400			15:32:30		15:32:39	00:09
		安全性是己	長つ	13.32.30	L	13.32.33	1 00.03
			a :				
Т							
1	3	CFB					
	1						
	4	OFB					
	1	OFB					
	0.400			15:32:39		15:33:44	01:05
	0.400		充安全漏洞的			15:33:44	01:05
	0.400					15:33:44	01:05
	原理上 解释 解析:3 + A方和B7 法? + 1949年 + STARTTL + 下面曜 解析:0 +	0.400   利用IE浏览器Odal 原理上属于  解释	2 非法授权 3 非法操作 0.400 利用IE浏览器Oday漏洞,攻击原理上属于 解释 1 网页挂马 4 网页挂马 4 网页挂马 3 网页扩码 4 网站钓鱼 0.400 A方和B方均拥有数字证书, 法? 1 证书链校 + 2 交叉认证 3 IP认证 4 CA认证 0.400 1949年,()发表了题为《 1 Diffie + 2 Shannon 3 Shamir 4 Hellman 0.400 以下哪项是对抗 ARP 欺骗有: 4 Hellman 0.400 以下哪项是对抗 ARP 欺骗有: 4 安装杀毒 0.400 STARTTLS Everywhere旨在抵 1 FTP协议; 2 网站HTTI + 3 使用各点。 4 次表系毒	2 非法授权 3 非法用户 4 非法操作  0.400 利用IE浏览器0day漏洞,攻击者将恶意代原理上属于 解释 1 网页劫持 + 2 网页挂马 3 网页木马 4 网站钓鱼  0.400 A方和B方均拥有数字证书,但是不是同一法? 1 证书链校验 + 2 交叉认证 3 IP认证 4 CA认证  0.400 1949 年,()发表了题为《保密系统的; 1 Diffie + 2 Shannon 3 Shamir 4 Hellman  0.400 以下哪项是对抗 ARP 欺骗有效的手段 1 使用 Linux 系统提高; 2 在网络上阻止 ARP 报 + 3 使用静态的 ARP 缓存 4 安装杀毒软件并更新; 0.400  STARTTLS Everywhere旨在推进: 1 FTP协议淘汰 2 网站HTTPS支持 + 3 邮件安全传输 4 浏览器HTTPS支持  0.400 下面哪项不属于防火墙的主要技术解析:防火墙不提供路由交换功能。 + 1 路中交换技术 4 湖览器HTTPS支持  0.400 下面哪项不属于防火墙的主要技术 解析:防火墙不提供路由交换功能。 + 1 路中交换技术 4 次高种人理技术 4 简单包过滤技术 4 简单包过滤技术 4 简单包过滤技术 5 0.400 以下哪种加密模式安全性最弱? + 1 ECB CBC	2 非法授权 3 非法用户 4 非法操作  0.400 15:29:51  利用IE浏览器0day漏洞,攻击者将恶意代码嵌入正常的Web可原理上属于  解析:3 考察浏览器漏洞攻击的基本概念和原理 1 网页劫持 + 2 网页挂马 3 网页木马 4 网站钓鱼  0.400 15:30:20  A方和B方均拥有数字证书,但是不是同一个CA机构颁发的,法? 1 证书链校验 + 2 交叉认证 3 IP认证 4 CA认证  0.400 15:31:24  1949年,()发表了题为《保密系统的通信理论》的文章,1 Diffie + 2 Shannon 3 Shamir 4 Hellman  0.400 15:31:32  以下哪项是对抗 ARP 欺骗有效的手段 1 使用 Linux 系统提高安全性 2 在网络上阻止 ARP 报文的发送 + 3 使用静态的 ARP 缓存 4 安装杀毒软件并更新到最新的病毒库  0.400 15:31:44  STARTTLS Everywhere旨在推进: 1 FTP协议淘汰 2 网站HTTPS支持 + 3 邮件安全传输 4 浏览器HTTPS支持 + 3 邮件安全传输 4 浏览器HTTPS支持  0.400 15:31:51  下面哪项不属于防火墙的主要技术  解释:防火墙不提供路由交换功能。 + 1 路由交换技术 2 状态检测包过滤技术 3 应用代理技术 4 简单包过滤技术 4 简单包过滤技术  0.400 15:32:30  以下哪种加密模式安全性最弱? + 1 ECB 2 CBC	2	2   非法模权



	2	老虎不固	 的架构设计			
	3	不安全的组				
	4	不安全的				
	_ · ·	11222	7 J 124			
177 S	0.400		15:33:45	15:33:50		00:05
在渗透	5测试中,有	时需要通过	t工具向被测应用输入大量随机或半随	机的数据,通过观察被测系统的	响应状况来发	掘潜在的安全问题,
这种方	法被称为。					
+	1		( fuzztesting )			
	2	爬取 (cra				
	3		( bruteforceattack )			
	4	发现测试	( discoverytest )			
170 C	0.400		15.22.50	15.24.17		00.27
178 S	0.400 収納は <del>メ</del> チェロ	一 四四		15:34:17		00:27
+	1	DHCPsno				
- +	2	DHCPshie				
	3	DHCPcach				
	4	DHCPprot				
		Direct pro-	icetion .			
179 S	0.400		15:34:18	15:34:30		00:12
		行安全评估	5的最主要目的是:。	.5.55		551.2
	1		安全现状与相应安全等级的差异;			
	2		系统的代码层安全隐患。			
	3		系统的抗攻击能力。			
+	4	发现系统:	安全现状与建设之初安全目标的符合程	建度;		
180 S	0.400		15:34:30	15:34:44		00:14
			、或若干文件内容变化,以便将来查阅	特定版本修订情况的系统。我们	较为常用的源·	代码版本控制系统是
it , 以	下哪个不是位					
	1		统出现安全缺陷需要紧急修复时开启了			
	2		组成员经常性检查Git客户端的安全性	,以避免类似CVE-2018-11235的	通过恶意 .gitr	nodules
	1 2		恶意代码的漏洞 生成、分享和定期修改机制,将项目相	2.4.6.00.40.00.00.00.00.00.00.00.00.00.00.00.		初四六亿左列6:4
+	3		主风、万字和疋期修改机利,符项目机 码复杂度,在项目组内部成员内共享,		3時,官理贝含	\$妈明又休仔到GIL,
	4		问复尔及,在项目组内部成员的关 <b>了</b> , 个安全缺陷代码的编写者和编写的时间		和比较文件变	
		/J   ////////		, reception and a result of the second of th		IDIANU
181 S			15:34:44	15.01.50		
	0.400		13.34.44	15:34:50		00:06
						00:06
		3"建立大量:	5.55.44 处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP S 解释	SYN Flooding		处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP S 解释			处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP S 解释 解析:	SYN Flooding 这是DOS攻	击,目标是	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP S 解释 解析:	SYN Flooding 这是DOS攻 1	击,目标是	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP S 解释 解析:	这是DOS攻 1 2	击,目标是 可用性 保密性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP 9 解释 解析: +	这是DOS攻 1 2 3	击,目标是可用性保密性 真实性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目			00:06
"TCP" 解释 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4	击,目标是可用性保密性 真实性 完整性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 是可用性 15:34:51	标是网络的		00:06
#YCP 9 解释 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4	击,目标是可用性保密性 真实性 完整性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 是可用性	标是网络的		
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常	击,目标是可用性保密性 真实性 完整性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 是可用性 15:34:51	标是网络的		
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常	击,目标是	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 可用性 15:34:51 <sup>(型</sup> (PDCA模型),其中P、D. C. A四	标是网络的 15:35:24 个字母是以下哪组单词的缩写		
#TCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9 解释	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 是可用性 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 lo、Control、Act 策略、实施、控制、	标是网络的		
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 可用性 15:34:51 <sup>(型)</sup> (PDCA模型),其中P、D. C. A四 (O、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行	标是网络的		
#TCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9 解释	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 可用性 15:34:51 型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 lo、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、	标是网络的		
#TCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9 解释	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 可用性 15:34:51 <sup>(型)</sup> (PDCA模型),其中P、D. C. A四 (O、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行	标是网络的		
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息 9 解释: +	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 O、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息妥 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3 4	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模 Policy、D Plan、Do Plan、Do Protect、	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的		
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息妥 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3 4	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模 Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 O、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息妥 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3 4 0.400 可的选项中,	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模 Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
182 S 信息3 解析: + 183 S 在下面	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3 4 0.400 面的选项中,	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模 Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、 不能作为逐 int	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
#YCP 9 解释 解析: + 182 S 信息妥 解析: +	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 定全管理中常 基本概念 1 2 3 4 0.400 5 0.400 5 0.400 5 1 2 3 4	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性  用戴明环模  Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、  不能作为区 int long node	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
182 S 信息3 解析: + 183 S 在下面	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 安全管理中常 基本概念 1 2 3 4 0.400 面的选项中,	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性 用戴明环模 Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、 不能作为逐 int	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33
182 S 信息3 解析: + 183 S 在下面	这是DOS攻 1 2 3 4 0.400 定全管理中常 基本概念 1 2 3 4 0.400 5 0.400 5 0.400 5 1 2 3 4	击,目标是 可用性 保密性 真实性 完整性  用戴明环模  Policy、D Plan、Do. Plan、Do. Protect、  不能作为区 int long node	处于半连接状态的TCP连接,其攻击目 15:34:51 模型(PDCA模型),其中P、D. C. A四 10、Control、Act 策略、实施、控制、 、Check、Act 计划、实施、检查、行 、Control、Act 计划、实施、控制、 Do、Check、Act保护、实施、检查、 15:35:24	标是网络的  15:35:24  个字母是以下哪组单词的缩写  行动 动		00:33



		1					
	1		产面对的各种威胁和脆弱性进行				
	2		的或规划的安全控制措施进行界	定			
+	3		结果实施相应的安全控制措施 	-/= II			
	4	灯信思女	全管理体系范围内的信息资产进	行鉴定和估价			
185 S	0.400		15:35:54		15:36:18		00:24
下面哪	『个mysql逑	数能用于时	村间盲注	•		•	
	1	mid					
	2	union					
	3	if					
+	4	benchma	ark				
186 S	0.400		15:36:18		15:36:59		00:41
			下列哪一项是错误的?		13.30.33	l l	00.41
7,7	1		议需要到CA机构申请SSL证书,	免费证书较少,	多数SSL证书需要一定的	7年费	
	2		接很简单,是无状态的,HTTPS协				
+	3		超文本传输协议,信息是明文传输				5HTTPS的效果一致
	4		ITTPS使用的是完全不同的连接方				
	•		Ι			Г	
187 S	0.000		15:36:59		15:37:09		00:10
下列哪			安全策略文件的基本组成部分?				
-	1		完整性,可用性,可审计性				
	2		围,职责,符合性				
	3		计,实施,管理				
	4	访问控制	一, 病毒防护,问责,安全意识				
188 S	0.000		15:37:09		15:37:36		00:27
	系统的保护等	<b>全级取决于</b>	15.57.03		13.37.30		00.27
日心	1		 ·值和技术的先进性。				
	2		值和运行环境的复杂程度。				
_	3		的成本和运行环境的复杂程度。				
_	4	_	的成本和运行环境的复杂程度。 的成本及其技术的先进性。				
		旧心水水	50000000000000000000000000000000000000				
189 S	0.400		15:37:36		15:37:48		00:12
公司沒	全有定期开展	<b>最</b> 员工信息3	安全意识培训最大的风险是什么	?		•	
	1	影响员工	绩效考核结果				
+	2	增加因员	工意识薄弱而发生安全事件可能	性			
	3	员工无法	了解公司信息安全制度要求				
	4	增加员工	违反公司信息安全制度的可能性				
190 S	0.400	-+ ^ <del></del> -	15:37:48		15:37:52		00:04
301	JWeb网络比		资源不存在时,将会出现的HTTP.	<b>状</b> 心妈是			
	1	401					
+	2	404					
	3	200					
	4	302					
191 S	0.400		15:37:52		15:38:25		00:33
		<sub></sub>   构在公用i	通信基础设施上的专用数据通信	 网络,利用IPSe		立在PKI的加	
私有性							
	1	PKIX					
+	2	VPN					
	3	DDN					
	4	SET		·		· ·	
192 S	0.400	<u> </u>	15:38:25		15:39:12		00:47
为了是			下列哪个是主要的考虑因素?				
	1		「究,法规 				
+	2	人,流程					
	3		.行,标准 .抽				
	4	技不,法	规,法律				
193 S	0.400		15,20,12		15.20.20		00:16
1 5 3 3	0.400		15:39:13		15:39:29		00.10



	对干安全	管理人员	来说风险分析的最主要目的是		
	73322	1	获得管理层的理解和支持。		
		2	确定有能力的分析人员。		
		3	确定自动化的分析工具。		 
	+	4	确定最有效的防范措施。		
194 S		0.400	15:39:29	15:39:44	00:15
	下面哪一	-种属于网	络上的被动攻击?		
		1	拒绝服务		
		2	消息篡改		
		3	伪装		
	+	4	流量分析		 
195 S		0.400	15:39:44	15:39:48	00:04
	以下哪个	加密算法	基于一个大数很难被分解为两个质数的乘积这一问题		
	解释				
		SA質法的	<b>亰理是大数分解问题</b> 。		
ŀ	70T 171 . IX	1	DES		
		-	Diffie-Hellman		 
		2			 
	+	3	RSA		 
		4	ECC		 
196 S		0.400	15:39:48	15:40:34	00:46
	关于域名	使用期限	的描述,下列哪一项是正确的?		
	+	1	域名到期后不续费,可能会被注销删除,其他人可以		
		2	域名在正确解析的期间需要付费,如不使用则无需支		
	-		域名一次注册终生拥有,因此需要保存好域名注册的	・1 以内・1	 
		3			 
		4	COM的国际域名最长续费年限是20年,CN域名最长	买费牛限是5牛	
197 S		0.400	15:40:34	15:41:18	00:44
	DNS服务	采用()	编码识别方式		
		1	UTF-32		
		2	UTF-64		
		3	UTF-16		 
	+	4	UTF-8		 
198 S		0.400	15:41:18	15:41:27	00:09
	下面哪个	信息收集	工具可以用于收集调查单位的技术联系人的姓名和地均	业信息:	
		1	dig		
		2	traceroute		
ŀ		3	nslookup		
	+	4	whois		 
	1				 
199 S		0.400	15:41:27	15:41:57	00:30
	可以使用	图片来当	作按钮的控件是		 
		1	Button		 <del>-</del>
	+	2	ImageButton		
		3	LinkButton		 
		4	Image		 
		4	Image		 
	1				 
200 S		0.400	15:41:58	15:42:13	00:15
	SQL Serv	/er采用的	身份验证模式有( )		
		1	仅SQL Server身份验证模式		
	+	2	Windows身份验证模式和混合模式		
		3	仅混合模式		
		4	仅似indows身份验证模式		 
l	I	4	区vviiiuOws分別型证代式		 
			15:42:13	15:42:21	 00:08
201 S	di terri	0.400			
201 S	判断网站		是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的?		 
201 S	判断网站		是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的?		 
201 S		外链域名	是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的? 外链域名注册邮箱是个人QQ邮箱		
201 S		外链域名 1 2	是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的? 外链域名注册邮箱是个人QQ邮箱 外链域名对应站点页面访问出现博彩色情内容		
201 S		外链域名	是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的? 外链域名注册邮箱是个人QQ邮箱		
201 S		外链域名 1 2	是否是黑链的基本依据,下列哪一项是错误的? 外链域名注册邮箱是个人QQ邮箱 外链域名对应站点页面访问出现博彩色情内容		



202 S		0.400		15:42:21	15:42:26		00:05	
		日益严重	的垃圾邮件	问题,人们设计和应用了各种垃圾邮	件过滤机制,以下哪一项是耗费计算	资源最多的 <sup>.</sup>	一种垃圾的	8件过滤
	机?	1	1					
		1	SMTP身份	认证				
	+	2	内容过滤	<b>-</b>				
		3	黑名单过》	<b>き</b> ひ				
		4	SPF					
202.5		0.400		15,42,26	15:43:23		00.57	
203 S	N 도개설	0.400	1曲体系描述	15:42:26 最为确切的是。	15:43:23		00:57	
	אן ויאיז וב	1		食理体系是组织对其信息系统建立安全	· 答理制度 · 法程等			
		2		管理体系是组织建立信息安全方针和目		1万作田的—	- 组亜表ウ	ŧΠ
		3		管理体系包括信息安全管理机构、体系		4	2000	.1 н
	+	4		管理体系是组织整个管理体系的一部分		实施、运行	r、监视、	评审、保
			持和改进化		, , 5,223 = 33, 4123,12 , 41,224	× 1,000 ~ 1.		
204 S		0.400		15:43:23	15:43:40		00:17	
	以下开发	方法可能		受到攻击是。				
	+	1		自方式禁止用户输入可能攻击网站的数	女据 一			
		2		居使用合理的编码				
		3	前后端做如					
		4	关闭网页i	周试信息选项				
225.5			1	45.40.40	15.44.00			
205 S	ᆠᅮᄱᄱ	0.000	<u> </u> ·描述不正确	15:43:40	15:44:03		00:23	
		女王设备	抽处个止饼	的走?				
	<u>解释</u> 解析:							
	用牛们	1	目夂一宁的	 勺恶意软件检测能力				
		2		可心思致性检测能力 为邮件系统自身漏洞防护功能				
	-	3		」即に示え自 <i>名・順門の近り</i> 能 と持旁路部署				
	-	4		5对方四回看 寺钓鱼网址检测				
		4	נאלום אנו	51500000000000000000000000000000000000				
206 S		0.400		15:44:03	15:44:08		00:05	
	以下哪个	·不是属于	web应用的	漏洞?	1			
	解释							
	解析:2	考察web	漏洞类型的	了解				
		1	XSS					
	+	2	buffer ove	erflow				
		3	SQL注入					
		4	CRSF					
					1			
207 S	<b>ハ<del>ナ</del>→</b>	0.400		15:44:08	15:44:26		00:18	
	分仲式大		i库与集中式 □ 灵活性	的关系型数据库相比在以下哪个方面	有联点?			
		1						
	+	3	数据备份 可靠性					
		4	自主性					
		4	lhtit					
208 S		0.400		15:44:26	15:44:39		00:13	
2003	dbo代表			13.77.20	12.44.05		00.13	
	3201040	1	用户					
		2	系统管理员					
	+	3	数据库拥有					
		4	系统分析员					
			,					
209 S		0.400		15:44:39	15:44:49		00:10	
	常规端口	扫描和半	开式扫描的					
		1	没什么区别					
		2		用UDP方式扫描				
		3	扫描准确性					
	+	4		E次握手,缺少ACK过程				
210 S		0.400		15:44:49	15:45:51		01:02	



	以下哪个	·是 ARP 欺	<b>沈骗攻击可能</b>	能导致的后果				
	+	1		可导致目标主机无法访问网络				
		2	ARP 欺骗	可导致目标主机的系统崩溃,蓝屏	重启			
		3		可导致目标主机死机				
		4		可直接获得目标主机的控制权				
			7 (1 (1 )(7)(-3)(-3)	7. 图 2. 图				
211 S		0.400		15:45:51		15:46:11		00:20
2113						13.40.11		00.20
	X ] / P	1		服务商建立有效的联络、沟通和信	自六次切织	3.计24.六松业的点各项	安以应对力	与职女女大职女法和
		ı		服务的建立有效的联络、冯迪和语 现的重大缺失或意外终止风险	忠义加机的,1	<b>西尔连亚坦马的</b> 阿罗沙	采,以应刈"	下巴加劳伯任加劳过住
		2		现的重人减失或急外终正风险 项目合同签订前应对外包商开展必	西的只加油本			
				<u>项目目问题订前应为外包简为展现</u> 外包业务集中于单一外包商,便于		<b>m</b>		
	+	3		<u>外已业务集中丁里一外已间,便丁</u> 外包商的财务、内控及安全管理进			\	+ 数/0.4/ 与 女 双 四 似 丁
		4	」应对里安∶ │措施	外也倚的财务、内控及女王官珪进	1」村线监控,2	文观外 巴尚山现开吊洞	沈时, 四汉中	首化外已尚未拟纠正
			1日川山					
212 S		0.400		15:46:11		15:46:57		00:46
2123			<u> </u>					00.46
	仕女王口			s实时关联分析时,以下哪一项技术	N	分析准确性的基础?		
		1	设备时间					
		2	日志处理					
		3	日志字段					
	+	4	大容量存金	储				
	1							
213 S		0.000		15:46:57		15:47:08		00:11
	X-Frame	Options		置中,哪一项配置是网站页面只能	被本站页面嵌。	λ?		
		1	DENY					
		2	ALLOW-F	ROM				
	-	3	SAMEORI	IGIN				
		4	ANY					
		•	•					
214 S		0.400		15:47:08		15:47:26		00:18
	EFS可以	用在什么な	文件系统下		<u>'</u>		•	
		1	FAT32					
	+	2	NTFS					
		3	FAT16					
		4	这些都可	IN				
			是三部门					
215 S		0.400		15:47:26		15:47:37		00:11
2133		正确的是		13.17.20	ı	13.17.37		00.11
	7/ 1 00/2	1		防范新的网络安全问题				
		2		防范数据驱动行攻击				
	+	3		能完全阻止病毒的传播				
	т							
		4	的火塩小	能防止来自内部网的攻击				
216.6		0.400	1	45.47.27	1	15,47,40		00.00
216 S		0.400	77 H7 +#+ =	15:47:37	 ត	15:47:43		00:06
				可以有效解决人员安全意识薄弱问题 和惩制	쓰。			
	+	1	责任追查					
		2	安装终端					
		3	安全教育					
		4	部署内容	<u> </u>				
					1		-	
217 S		0.400	. = 1. = :	15:47:43		15:47:45		00:02
	C++中thi			于哪个寄存器中?(架构为x86)				
		1	edx					
	+	2	ecx					
		3	eax					
		4	ebx					
218 S		0.400		15:47:45		15:47:47		00:02
	事务处理	完成后,		F处理前的状态,这个符合事务的				
	+	1	一致性					
		2	持续性					
		3	原子性					
		3 4	原子性 隔离性					



219 S	0.400		15:47:47		15:47:51		00:04
	那一种反垃:	圾过滤技术。	可以最大程度地避免正常的、	长度不定的、	内容里存在多处垃圾邮件	关键词的电子	邮件被识别为垃圾的
件?()		- 112 12 to 1	INFILE IN				
	1	启发式的过					
+	2		学)的贝叶斯判断(Bayesia	an )			
	3	基于签名的	]检查				
	4	模版匹配					
220 S	0.000		15:47:51		15:48:10		00:19
哪一项	「属于邮件	安全问题带系					
解释							
解析:							
_	1	垃圾邮件					
	2	泄露敏感数	/ /据				
	3	系统漏洞	VJIH				
	4	传播勒索软	· '件				
		[14]H+35747	C11				
221 S	0.400		15:48:10		15:49:07		00:57
							00.57
						는 to thist over	海华江 分
+	1		on Authority Authorization ,				<b>则</b> 友
	2		on Authority Authentication				1A <del>+</del>
	3		Authentication Authorization				检查
	4	Complete /	Authentication Audit、完全i	认证审计 , 对[	DNS条目进行完全的认证和	审计	
222 S	0.400		15:49:07		15:49:15		80:00
下列哪-	-下现象说		递过程中被修改了?				
	1	私钥密码改		_			
	2	公钥密码改	变				
+	3	消息摘要改					
	4	消息被加密					
L			ı				
223 S	0.400		15:49:15		15:50:09		00:54
		 中的"管理"是			13.30.03		00.54
[日心又]	1		EIH。 『理的手段,以期有效达到组』	<b>机信自空</b> 会日	たかがモナ		
			组织、领导、控制等环节来				中央日午的活动
+	2	地位 四	组织、锁导、控制等外下术		71、财力等负源,以期有效	以心到组织信息	3女主日你的活动
	3		9络、软硬件等进行管理,				
	4	对组织人、	财、物以及生产流程的管辖				
224 S	0.400		15:50:09		15:50:50		00:41
以下哪種	中是Let's Er	ncrypt可以签	፟£发的证书:				
+	1	UCC/SAN (	(多域名)证书				
	2	代码签名证					
	3	EV(扩展验					
	4	OV(组织验					
			<u>,                                    </u>				
225 S	0.000		15:50:50		15:52:02		01:12
		 护管理办法》					
半年检查			. , = = = = = = = = = = = = = = = = =				
-	1	三级					
	2	二级					
-	3	一级					
-	4	四级					
	4	<u> </u>					
226.6	0.000		45.50.00		45.50.05		00:02
226 S	0.000	中海井井	15:52:02	11 ±3 600 ÷ 63 ÷ 73 **	15:52:05	からなる。	00:03
++	Ⅎナ防火墙		题导致机柜电源出现问题,引	1起网站访问问	」製,以下哪种做法可以有多	XX避免此问题	(
	1		E更高的电源模块				
某网站E	2	使用双电源					
		设备分布于	不同的机柜				
	3		\T_	_	<del></del> -		
	3 4	使用双路电	1.源				
	_	使用双路电	]				
	_	使用双路电	15:52:05		15:52:16		00:11
227 S	0.400				15:52:16		00:11



		2	Elgamal			
	+	3	RSA			
		4	ECC			
228 S		0.000		15:52:16	15:53:10	00:54
		性校验不	可以检查到	]下列哪些操作		
	解释					
	解析:3	对内存完整	整性检测的	了解		
		1	内存断点			
		2	内存patch			
	-	3	inline hoo	DK		
		4	软断点			
				45.50.40	45.54.40	0.1.00
229 S		0.400	<b>中中國47</b> 寸	15:53:10	15:54:18	01:08
				:全和信息化领导小组亘合成立,在北京 3、刘云山任副组长。以下哪一项不是证	[召开了第一次会议。中共中央总书记、 李小组的主要职能 2	国 <b>永土</b> 席、甲 <del>火</del> 车安土席
	刁近平东	1		或为五山任副组长。以下哪一项个是以 网络安全和信息化发展战略、宏观规划		
		2		网络安全和信息化法治建设,不断增强		
		3			政治、文化、社会及军事等各个领域的	网络安全和信息化重大问题
	+	4			店和应用程序安全管理,加强新技术新	
		4		术能力和手段建设。	归和应用往外交至自建,加强例3次不例	亚万 <b>网</b> 名文王吕廷,
230 S		0.400		15:54:18	15:54:47	00:29
230 3			 作系统白自	}的安全技术	15.54.47	00.23
	解释	1 1/2 1 1/2	11 330112	111/11/11		
	1	老窓操作	系统安全机	制的了解		
	791 171 1 2	1	ASLR	101 5 101		
		2	CANNARY	′		
	+	3	SEH			
		4	DEP			
231 S		0.400		15:54:47	15:54:57	00:10
	以下哪个	·说法正确	?			
	解释					
	解析:					
		1		称是老板,所以立即执行邮件中的要求		
		2		的后缀名是doc		
	+	3		不一定包含附件		
		4	因为自己	从来不通过邮件收发敏感数据,所以即	使邮件账户被里也不会造成任何危害	
232 S		0.400		15:54:57	15:55:11	00:14
		'埋中,对	<b>丁重要</b> 的数	(据应该进行全生命周期的官理,除加5	虽审计监控外,以下哪项技术也有助于外	对数据的生命周期进行追踪
	? <u>解释</u>					
	<u>麻木手</u>   解析:					
	MH171 •	1	脱敏技术			
		2	加密技术			
	+	3	水印技术			
		4	漏扫技术			
			が同コココスパト			
233 S		0.400		15:55:11	15:55:19	00:08
				· ,较高的潮湿环境会带来如下哪些弊道		00,00
		1	产生静电	,		
		2	B+A			
		3	有污染物			
	+	4	计算机部件	牛腐蚀		
234 S		0.400		15:55:19	15:55:33	00:14
	下列哪个	·类型漏洞	可用于钓鱼	<b>植入攻击?</b>		<u> </u>
	解释					
	解析:2	考察对漏》	同类型的理	解		
		1	永恒之蓝			
	+	2	Office文件	‡格式漏洞		



235 S S		3 4	SQL注入漏洞 CPU幽灵、熔断漏洞				
		·	CPU幽灵、熔断漏洞				
		0					
				15.55.22	45.55.57		00.24
2	CIN=103	0.000		15:55:33 	15:55:57	שלי הדה	00:24
				5H,祭止且接55H密码I	直接登录,这样黑客拿到SSH用户图	公妈也没用。	
	-	1	ssh-rsa证书				
<u> </u>		2	ssh-keygen证书				
<u> </u>		3	ssh-key证书				
L		4	ssh-login证书				
236 S	/-	0.400		15:55:57	15:56:38	11 76 7 1	00:41
L				作创建以米曾经登录过	的用户,包括登录/退出时间、终述	<b>高、</b>	UP地址。
	+	1	wtmp/wtmpx文件				
<u> </u>		2	lastlog文件				
<u> </u>		3	utmp/utmpx文件				
L		4	attc文件				
237 S		0.000		15:56:20	15:56:46		00:26
<u> T</u>	CP / IP		洞可能导致的安全威胁是	<u>1</u> =0			
L		1	会话劫持				
		2	口令攻击				
	-	3	缓冲区溢出				
L		4	网络窃听				
			,				
238 S		0.400		15:56:46	15:57:01		00:15
ţ	或名服务	系统(DN	IS)的功能是()				
		1	完成主机名和IP地址之间				
	+	2	完成域名和IP地址之间的	转换			
		3	完成域名和网卡地址之间	]的转换			
		4	完成域名和电子邮件地址	之间的转换			
239 S		0.400		15:57:01	15:58:10		01:09
娄	女据库的	概念模型	<b>独立于</b>				
		1	现实世界				
		2	信息世界				
		3	E-R图				
	+	4	具体的机器和DBMS				
240 S		0.000		15:57:53	15:57:56		00:03
Α	pache T	omcat 默	认配置中,除了对jsp文件	的解析之外,还支持下	列那种类型的文件?		
		1	.jspf				
		2	.jspx				
	-	3	.action				
		4	.do				
241 S		0.400		15:57:56	15:58:00		00:04
	人下哪个		 牛后缀中出现的扩展名最 <sup>;</sup>			I	
	+	1	.ppt.exe				
		2	.doc				
		3	.com.vbs.txt				
		4	.wmv.bat				
242 S		0.400		15:58:00	15:58:16		00:16
	人下哪一					I	
	+	1	封装				
		2	继承				
<u> </u>	-	3	多态性				
 		4	动态仓库				
L		4	ᄱᇪᅅᅝᄺ				
		0.400		15:58:16	15:58:29		00:13
242 €		11 /11 /11		1 10 10	17.76.79	1	UUL 15
243 S			 		13.30.23		00.15



+	2	日志分析							
	3	分布式防病	<b>毒系统</b>						
	4	状态检测防力	<b>火</b> 墙						
244 S	0.400		15:58:29		15:58:54		00:25		
以下哪	<b>孙特征说明</b>	一定未使用Ap	oache Struts2框架						
	1	URL 含 .jsp							
	2	URL 含 .actio	on						
+	3	URL 含 .php							
	4	URL 含 .do							
245 S	0.400		15:58:39		15:59:02		00:23		
以下哪	<b>邓种漏洞通常</b>	不会导致控制	流劫持?						
	1	堆溢出							
+	2	内存泄露							
	3	栈溢出							
	4	格式化字符	₿						
246 S	0.000		15:59:02		15:59:33		00:31		
组织在	建立安全管		,首先应该建立的是以下哪·	一类文档?					
	1	指导方针(g							
	2	策略(policy							
-	3	规程(proce							
	4	标准(stand	ard )						
247 S	0.400	<u> </u>	15:59:33		15:59:56		00:23		
ITAF涂		的三个层面不	包括。						
	1	人员							
	2	运行							
	3	技术							
+	4	法律							
240.0	0.000		15.50.56		16.00.24		00.20		
248 S	0.000	 l安全事件后必	15:59:56		16:00:24		00:28		
7911 2	1		·双立即报台: 寸发现可能会造成更大的损失	<b>+</b>					
-	2		到发现可能去追成更大的预发 人员展开调查以便追查黑客	`					
-	3		∖贝展开调旦以便追旦 <u>羔各</u> 了解这些潜在的威胁						
_	4		」解这些有任的威胁 佥进行分析以便采取更好的防	5. 范 措 施					
-	4	אירוני ו הידום	ュルコカルのは木外丈メ゙ロリヒク	コンピコ日川田					
249 S	0.400		16:00:24		16:00:38		00:14		
		 -隧道协议属于			10.00.50		00.17		
1111	1	第三层隧道	IN W0						
	2	第四层隧道							
+	3	第二层隧道							
7	4	第一层隧道							
		75 /2/22							
250 S	0.400		16:00:38		16:01:11		00:33		
		机关、国家安							
	1	任何人							
	2	网信部门和							
+	3	网络运营者							
	4	网络使用者							
L		,							