

SUNLANDS MI XUN ZI LIAO



密训资料

计算机网络原理

目录

第一章	计算机网络概述	. 1
第二章	网络应用	.2
第三章	传输层	.3
	网络层	
第五章	数据链路层与局域网	.6
	物理层	
	无线与移动网络	
	网络安全基础	
717 CT	17省文王坐깩	.0

第一章 计算机网络概述

知识点名称 知识点内容 知识点内容 计算机网络 一个计算机网络是由资源子网和通信子网构成的。资源子网负责信的定义★ 子网负责全网中的信息传递。							
的定义★ 子网负责全网中的信息传递。	, ,,						
1、定义:协议是网络通信实体之间在数据交换过程中需要遵循的规	见则或约定,是						
计算机网络有序运行的重要保证。							
协议的定义 2、3个基本要素:							
增法: 定义头体之间交换信息的格式与结构。	语法:定义实体之间交换信息的格式与结构。						
· · · · · · · · · · · · · · · · · · · 	息的具体含义,						
以及针对不同含义的控制信息,接收信息端应如何响应。							
时序 (同步):,定义实体之间交换信息的顺序以及如何匹配或适力	立彼此的速度。						
1、核心功能是:实现资源共享							
计算机网络 2、包括:							
 的功能 硬件资源共享: 如云计算、云存储。							
│ ★★★ │ 软件资源共享: 如软件即服务(SaaS)。							
信息资源共享:如信息交换。							
比较多见于局域网、个域网中。							
星形拓扑结构 优点: 1) 易于监控与管理; 2) 故障诊断与隔离							
一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 	网瘫痪, 网络						
规模受限于中央结点的端口数量。							
总线型拓扑结构 在早期的局域网中比较多见。							
按拓扑结构 多见于早期的局域网、园区网和城域网中。							
分类	避免冲突; 4)						
★★★ 网络性能想定(闭合回路)							
缺点: 故障检测麻烦(任意结点出现故障都会i	造成网络瘫痪)						
网状拓扑结构 比较多见于广域网、核心网络等。							
树形拓扑结构 目前,很多局域网采用这种拓扑结构。							
混合拓扑结构 绝大多数实际网络的拓扑都属于混合拓扑	卜结构,比如						
Internet.							
计算机网络 大规模现代计算机网络结构包括的部分: (1) 网络边缘(2) 接入	网络(3)网络						
结构★★ 核心。比较典型的分组交换设备是 路由器和交换机 等。							
数据交换技 电路交换: 最早出现的一种交换方式。							
北京大阪 北文交换: 现在计算机网络没有采用。不适用于实时通信,不得不	丢弃报文。						
→→ 分组交换: 目前计具机网络厂之采用的技术。 优点: (1) 交换设备	存储容量要求						
低(2) 父秧速度快(3) 可靠传输效率尚(4) 更加公平。							
通常将连接两个结点的直接链路称为一个"跳步",简称"跳"。							
传输时延 :当一个分组在输出链路发送时,从发送第一位开始,到							
位为止, 所用的时间, 称为传输时延, 也称为发送时延, 记为 dt。设分	♪组长度 Lbit,						
链路带宽(即速率)Rbit/s,则dt=L/R。							
时延 传播时延:信号从发送端发送出来,经过一定距离的物理链路到达							
★★★ 的时间,称为传播时延。设物理链路长度 Dm,信号传播速度 Vm/s,	•						
时延带宽积:一段物理链路的传播时延 dp 与链路带宽 R 的乘积, 记							
G 的单位是位(bit)。物理意义在于:如果将物理链路看作一个传							
的话, 时延带宽积表示一段链路可以容纳的数据位数, 也称为以位	.为单位的链路						
长度。							
吞吐量 对于分组交换网络,源主机到目的主机的吞吐量在理想情况下约等	于瓶颈链路的						
★ 帯宽,即等于链路的带宽中的最小值。							
计算机网络							
体系结构的 计算机网络所划分的 层次 以及 各层协议 的集合。							
含义★★							

OSI 参考模	将整个计算机网络的通信功能分为7层,由低层至高层分别是:物理层、数据链
型★★	路层、网络层、传输层、会话层、表示层、应用层。
	各层对应的 PDU 名称:
3 种参考模	应用层:报文
型和 0SI 参	传输层:段(数据段或报文段)
考模型有关	网络层: 分组或包
术语★★★	数据链路层: 帧
	物理层: 位流或比特流
TCP/IP 参考	由低层至高层分别是: 网络接口层、网络互联层(IP协议——核心)、传输层(TCP
模型★★★	协议与 UDP 协议)、 应用层 。
计算机网络	
与因特网发	ARPAnet 是第一个分组交换计算机网络,也是当今因特网的祖先。
展简史★	

第二章 网络应用

				第二章	网络应用				
知识点名称	知识点内容								
计算机网络 应用体系结 构★	包括: 客户/服务器 (C/S) 结构网络应用(最典型、最基本。如 www 应用、文件传输 FTP、电子邮件)、纯 P2P 结构网络应用、混合结构网络应用。								
网络应用通				星接口是套接 各由器接口。	字,标识套接字的编号叫端口号,IP地址用于唯				
信基本原理	TCP 面向连			提供可靠数	据流传输的传输控制协议。				
*	UDP	无证	连接不提	上供可靠数据	传输的用户数据报协议。				
	根域名	服	最重要	的域名服务	器,共13个,从a一直到m。若本地域名服务器				
	务器		没有被	(查询域名信	息,都需要从 根域名服务器 查询。				
		7	国家顶	[级域名	cn(中国), us(美国), uk(英国)。				
	石油山	h			com(公司和企业), net(网络服务机构), org(非				
ा है कि सार के दाव	顶级域		通用顶	级域名	盈利性组织),edu(教育机构),gov(政府部门),				
域名服务器	服务器	≨			mil(军事部门), int(国际组织)				
***			基础结	构域名	arpa(用于反向域名解析)				
	权威域名 服务器 中间域名		负责一	-个区的域名	服务器,保存该区中的所有主机的域名到 IP地址				
			的映射。【区:一个服务器负责管辖的范围】						
			既不是根域名服务器,也不是顶级域名服务器和权威域名服务器						
	服务器 域名用			务器。					
万维网应用	浏览器-	——у	leb 应用	的客户端软	件				
结构	Web 服务	多器一	Web	应用的服务器	器软件				
<i>≯</i> ★★	HTTP	一 客)	户与服务	} 器之间的交	互基于应用层协议。				
***	每个 We	b页i	面的寻址	Ŀ: URL 地址:	=主机域名(或 IP 地址)+ 对象的路径名。				
	组成	起女	台行、首	部行、空白	行、实体主体				
	分类	请求	以报文		法> <url><协议版本></url>				
					的请求方法有:				
					见)、HEAD、POST、OPTION、PUT 。				
HTTP 报文		响点	这报文		议版本>< 状态码> <短语>				
***					.务器向客户端通告响应情况, 3位十进制数构成:				
				100~199: 信息提示;					
				200~299: 成功;					
				300~399:					
				400~499 客					
				500~599: 服务器错误。					
Cookie					牛, Cookie 是由服务器端生成。Cookie 是实现服				
**	务器对簿	务器对客户状态的跟踪的典型技术。							

	las 11 mm de mm	功能是发送和	口接收邮件, 向发信人报告邮件传送情况, 是电子邮			
	邮件服务器	件体系结构的				
电子邮件系 统 ★★★	简单邮件传: 协议(SMTP)	内容中不能包	只能传送7位 ASC II 码文本内容。(2)传送的邮件 2含"CRLF. CRLF"。(3)SMTP 是"推动"协议。(4) P 连接是持久的。 星手阶段、邮件传输阶段、关闭阶段 网邮件扩展(MIME) :定义了将非7位 ASC II 码内容 ASC II 码的编码规则。			
		电子邮件应用	目的客户端软件,为用户提供使用电子邮件的接口。			
	用户代理	典型的电子曲	『件用户代理有: 微软的 Outlook, Apple Mail 和 Fox			
		Mail 等。				
	邮件读取协	义 POP3、IMAP、	НТТР			
			字 SOCK_DGRAM(面向 UDP)			
	分类	流式套接字 SOCK_STREAM(面向 TCP)				
		原始套接字 SOCK_RAM				
		socket()	创建套接字			
		close()	关闭一个套接字			
		bind()	绑定套接字的本地端点地址			
		connect()	将客户套接字与服务器连接			
Socket 编程		listen()	置服务器端的流(TCP)为监听状态			
基础 ★★		accept()	从监听状态的流套接字的客户连接请求队列中,取出排在最前的一个客户请求,并且创建一个新的套接字来与客户套接字建立 TCP 连接。			
		send()	12 1/2 1/2 1/2			
		sendto()	发送数据			
		recv()	接收数据			
		recvfrom()	· 接收 级 掂			
		setsockopt()	设置套接字选项			
		getsockopt()	读取套接字选项			
		第三	三章 传输层			

知识点名称	知识点内容							
传输层功能	传输层的核心任务是为应用进程之间提供端到端的逻辑通信服务。即其下层的网							
构★★	络层、数据链路层、物理层的设备中都无需实现传输层协议。							
传输层寻址	"IP地址+端口号"可以唯其中, IP地址唯一标识进;		-主机上传输层协议端口号则					
与端口★	可以唯一对应一个应用进和							
世口旦从八	服务端使用的端口号	熟知端口号	0~1023					
端口号的分 类★		登记端口号	1024~49151					
关★	客户端使用的端口号	客户端口号或暂时端口号	49152~65535					
	HTTP 超文本传输协议(Wel	80						
* m 1 ! '	SMTP 简单邮件传输协议	25						
常用协议与	P0P3 邮局协议版本 3	110						
端口号的对	FTD 之从 体光 4 2 2	21 控制连接(默认)						
应关系 ★ ★★	FTP 文件传送协议 		20 数据连接					
★★★ (全书关于	DNS 域服务器所开放的端口	1	53					
端口号的总	DUOD 动大之和西里执沙		DHCP 客户端 68					
结)	DHCP 动态主机配置协议		DHCP 服务器端 67					
201	RIP信息协议		520					
	SNMP 简单网络管理协议		get UDP 161 (默认)					

					trap UDP 162
	关键: IP地	无 连	提供协议	UDP	
从以口从 后	址和端口号	接	唯一标识	〈目的 IP 地址,	目的端口号〉
传输层的复	能够唯一标	- 1	提供协议	TCP	
用与分解★	识一个套接	面向	唯一标识	〈源 IP 地址,目i	的 IP地址,源端口号,目的端
	字	连接		口号〉	
停-等协议 ★★	最简单的自示	力重传请	求(ARQ)	协议。	
温山於一山	选择重传(S	R)协议	发送	窗口 Ws>1	接收窗口 Wr>1
滑动窗口协 议★★★	回退N步(G	BN)协订	义 发送	窗口 Ws>=1	接收窗口 Wr=1
XXXX	信道利用率与	方发送窗	口的大小有	关,当Ws足够大时	计,信道利用率为100%。
UDP 数据报 结构★★	源端口号		的端口号	JDP 首部为 4 个字段	t, 每个字段由 2 个字节组成
TCP 报文段 结构 ★★★	TCP 首部 数据 接收窗口字彩 TCP连接的建	选 没用于实	序号 确认序号 UAPRS F RCSSY I GKHTNN 页(长度可变) 数据	接收窗口 紧急指针 填充	20 字节 固定 首部 欠挥手"过程。
TCP 可靠数 据传输★★	实现机制包括	舌差错编	码、确认、	序号、重传、计时	器等。

		第四章 网络层	
知识点名称		知识点内容	
网络层服务		转发、路由选择、连接建立 种 分组交换网络 。(在网络的源节 方式)	方点和目的节点之间先建立逻辑
	项目	虚电路交换	数据报交换
	端到端连接	需要先建立连接	不需要建立连接
	1th 1.1	每个分组含有一个短的虚电路	每个分组包含源和目的端
	地址	号	地址
	分组顺序	按序发送, 按序接收	按序发送, 不一定按序接收
数据报网络	路由选择	建立 VC 时需要路由选择,之后 所有分组都沿此路由转发	对每个分组独立选择
与虚电路网 络的比较	转发结点失 效的影响	所有经过失效结点的 VC 终止	除了崩溃时丢失分组外,无 其他影响
**	差错控制	由通信网络负责	由端系统负责
	流量控制	由通信网络负责	由端系统负责
	拥塞控制	若有足够的缓冲区分配给已经 建立的 VC,则容易控制	由端系统负责
	状态信息	建立的每条虚电路都要求占用 经过的每个结点的表空间	网络不存储状态信息
	通信类型	传输质量要求高的通信	数据通信,非实时通信

	典型网络	X. 2	25、帧中继、ATM	因特网				
异构网络互 连 ★★★	1、同构网络互连:如两个异地以太网的互连,实现这类同构网络互连的典型技术 是隧道技术。 2、各层设备: 网络层:路由器。 数据链路层:交换机和网桥(交换机就是多端口的网桥,是目前应用最广泛的数据链路层设备。) 物理层:集线器和中继器							
交换结构 ★★	包括:基于	-内存交换、	基于总线交换、 基于	- 网络交换 (性能最好) .			
	流量感知路	海 将网络 发生。		连路上,均衡网络负载	,从而避免拥塞			
拥塞控制措	准入控制	审核	种广泛应用于虚电路 P 新建虚电路,如果新 B 该新虚电路。	网络的拥塞预防技术。 虚电路会导致网络拥塞	,那么网络拒绝			
施★★	流量调节		络发生拥塞时, 可以i 除拥塞。抑制分组、f	通过调整发送方向网络 背压	发送数据的速率			
	负载脱落		通过有选择地主动丢弃一些数据报,来减轻网络负载,从而缓解或消除拥塞。					
IP 数据报格	DF 标志位	DF=0 DF=1	允许路由器将该 禁止路由器将该					
<u>≾</u>	MF 标志位	MF=0 MF=1	该数据报未被分片	或是分片的最后一片 个分片,且不是最后一	-个			
IP 数据报分 片 ★★	一个数据链路层协议帧所能承载的最大数据量称为该链路的最大传输单元 (MTU)。最大分片可封装的数据长度(字节)为 $d=\left[\frac{M-20}{8}\right]\times 8$; 需要的 IP 分片总数为 $n=\left[\frac{L-20}{d}\right]$; 每个 IP 分片的片偏移字段取值为 $Fi=\frac{d}{8}\times (i-1)$, $1\ll i\ll n$; 每个 IP 分片的总长度字段为 $Li=\left\{\begin{array}{c} d+20,\ 1\ll i< n \\ L-d\times (n-1),\ i=n \end{array}\right.$ $MFi=\left\{\begin{array}{c} 1,\ 1\ll i< n \\ 0,\ i=n \end{array}\right.$							
		叕长度	前缀 0xxxxxxx		首字节 0~127			
分类地址	B 16	位	10xxxxxx xxxxxxx		128~191			
***	C 24		110xxxxx xxxxxxxx		192~223			
		可用 可用		XXXXXXXX XXXXXXXX	224~239 240~255			
ICMP★★		7 <u>用</u> 情报告和网约		xxxxxxx xxxxxxx	240,~255			
I UMIF 💢 🤾	沙肥: 左指	加口加州	6.1少心10					

地址长	度为 128 位。IPv4 地址:地址长度为 32 位。
通常采	用8组冒号分隔的十六进制数地址形式表示。对于连续的多组 "0000",
可以利	用连续的两个":"(即"::")代替,但在一个 IPv6 地址中只能用一次
"::"	
单播	唯一标识网络中的一个主机或路由器网络接口。
地址	可以作为 IPv6 数据报的源地址和目的地址。
/m 14¢	标识网络中的一组主机。
	只能用作 IPv6 数据报的目的地址。(向一个组播地址发送 IP 数据报,该
地址	组播地址标识的多播组每个成员都会收到一个该 IP 数据报的一个副本)
/+ læ	标识网络中的一组主机。
	只能用作 IPv6 数据报的目的地址。(但当向一个任播地址发送 IP 数据报
地址	时,只有该任播地址标识的任播组的某个成员收到该 IP 数据报。)
全局式	路由选择算法:链路状态路由选择算法(LS 算法)——利用 Di jkstra 算
法求最	短路径的
分布式	路由选择算法:距离向量路由选择算法(DV 算法)——距离向量路由选择
算法的	基础是 Bellman-Ford 方程(简称 B-F 方程)
自治系	统内路由选择:内部网关协议(IGP)【路由信息协议(RIP)、开放最短
路径优	先协议(OSPF)】
自治系	统间路由选择:外部网关协议(EGP)【边界网关协议(BGP)】
	通可"单地 组地 任地 全法分算自路常以:播址 播址 播址 局求布法治径采利"

第五章 数据链路层与局域网

知识点名称	7,-2	<u>红平 </u>					
和沃思石孙	2 1 3 1 mb 1 m 1	知识点内容					
差错控制		(引起随机差错或独立差错) 和冲击噪声 (引起的差错称为					
**	突发差错)。						
^^	突发错误发生的第一位	立错误与最后一位错误之间的长度称为突发长度。					
差错控制的	检错重发: 是一种典型	型的差错控制方式,在计算机网络中应用广泛。					
	前向纠错:适用于单二	L链路或者对实时性要求比较高的应用。					
基本方式	反馈校验: 优点: 原理简单, 易于实现, 无须差错编码。						
***	检错丢弃: 只适用于穷	实时性要求较高的系统。					
	CRC 编码的基本思想是	: 将二进制位串看成是系数为 0 或 1 的多项式的系数。一					
循环冗余码		以看作是一个 k-1 次多项式的系数列表, 该多项式共有 k 项,					
**		样的多项式被认为是 k-1 阶多项式。故多项式 G(X)					
		比特串为 10111, 其阶为 4。					
		频域划分制, 优点分路方便, 缺点串扰。					
	奶刀 夕昭 友用(FDM)	同步时分多路复用(STDM):按照固定顺序把时隙分配给					
12-14 11.1 1							
信道划分	时分多路复用 (TDM)	各路信号。易造成信道资源浪费。					
MAC 协议		异步时分多路复用(ATDM):也叫作统计时分多路复用					
***		(STDM),用户的数据并不是按照固定的时间间隔发送的。					
	波分多路复用(WDM)	广泛应用于光纤通信中。					
	码分多路复用(CDM)	基于扩频技术,利用更长的相互正交的码组					
	使用 CSMA/CD 协议实现	见多路访问控制时,通过共享信道通信的两个通信站之间相					
随机访问	距的最远距离、信号传	告播速度、数据帧长度以及信道信 息传输速率之间要满足下					
MAC 协议	$\frac{L_{\min}}{\geq} \frac{2L}{L_{\min}}$	D_{\max}					
**	列约束关系. R	—— ν , 式中 Lmin 为数据帧最小长度; R 信息传输速率; Dmax					
		远距离; V 为信号传播速度。					
分散式控制	为的超品组之间的联系	三匹內, 7万旧了17個之次。					
***	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,						
局域网★		功能在 IEEE802 参考模型中被分成介质访问控制 MAC 和逻					
	辑链路控制两个子层。						
MAC 地址		ī,即 48 位。采用十六进制表示法(用 A~F 表示 10~15):					
**	每个字节表示一个十分	六进制数,"-"或":"连接起来。					

地址解析协	地址解析协议(ARP):用于根据本网内目的主机或默认网关的 IP 地址获取其 MAC									
议★	地址。									
以太网帧结	以太网的	以太网的最短帧长为64字节,即以太网帧中的数据字段最少要46字节(如果不								
构★★★	足 46 字节	5,则需要填?	充)。							
虚拟局域网	划分虚拟	划分虚拟局域网的方法:基于交换机端口划分、基于 MAC 地址划分、基于上层协								
***	议类型或	议类型或地址划分。								
h al hatan	PPP	字节填充技	术 (遇到 1字节 地址		1字节或2字节	可变长度	2字节或4字节			
点对点链路		01111110	11111111	00000011) 协议	信息	校验和	01111110		
		位填充技术(零比特填充)。 过程:发送端扫描整个数据字段,只要发现5个连续的1,就立								
	HDLC						*			
		一个 0, 经主 3 种类型的 h			•		续的6个	Ι.,		

第六章 物理层

第六章 物理层				
知识点名称	知识点内容			
	(1) 奈奎斯	听特公式,给出了理想无噪声信道的信道容量:		
连续信道容	C = 2B1og ₂ M	, 式中, C 为信道容量, 单位为 bit/s 或 bps; B 为信道带宽, 单位为		
量	Hz; M 为进	制数,即信号状态数。		
***	(2) 香农/	公式给出连续信道的信道容量为: $C=B\log_2$ $(1+rac{S}{N})$;		
	差分码:差	分码又称为相对码,差分码利用电平的变化与否来表示信息。		
	AMI 码: 信息码中的 0 为 AMI 传输码中的 0; 信号码中的 1 交替编码为 AMI 传输码			
业 少 甘 土 儿	中的+1 和-1。			
数字基带传	双相码:双相码又称曼彻斯特码。正(高) 电平跳到负(低)电平表示1,负电			
输编码	平跳到正电平表示 0。相当于信息码中 1 为双极非归零码的 10, 信息码中 0 为双极			
**	非归零码的 01。			
	差分双相码,也称为差分曼彻斯特码。利用每位开始处是否存在电平跳变编码信			
	息。其中,开始处有跳变表示 1,无跳变表示 0。			
多进制数字	数据传输速率 R_b (bit/s)与码元传输速率 R_B (Baud) 以及进制数 M (通常为 2			
调制				
**	的幂次)之间的关系为: $R_b = R_B \log_2 M$			
	机械特性	也叫物理特性,指明通信实体间硬件连接接口的机械特点。		
	电气特性	规定了在物理连接上,导线的电气连接及有关电路的特性		
此冊日拉っ	功能特性	指明物理接口各条信号线的用途,包括接口信号线功能的规定方法以		
物理层接口		及接口信号线的功能分类		
特性	规程特性	即通信协议,指明利用接口传输比特流的全过程,以及各项用于传输		
**		的事件发生的合法顺序,包括事件的执行顺序和数据传输方式,即在		
		物理连接建立、维持和交换信息时, DTE、DCE 双方在各自电路上的		
		动作序列等。		
•		每上车工从上均山网		

第七章 无线与移动网络

知识点名称	知识点内容				
无线链路与 无线网络特 性★★	有线网络与无线网络的重要区别主要在:数据链路层和物理层。 无线链路有别于有线链路的主要表现:信号强度的衰减、干扰、多径传播。				
	标准	数据率	频率范围 GHz	物理层	
IEEE802. 11	IEEE 802. 11b	2. 4	最高为11 Mbit/s	扩频	
标准小结	IEEE 802.11a	5	最高为 54 Mbit/s	OFDM	
***	IEEE 802.11g	2. 4	最高为 54 Mbit/s	OFDM	
	IEEE 802.11n	2. 4/5	最高为 600 Mbits	MIMO/OFDM	
IEEE 802.11 3 种类型: 控制帧、数据帧和管理帧。IEEE 802.11 的 MAC 协议采用 CSMA/CA 协议。					

帧★★★	4个地址字段	去往 AP	来自 AP	地址1	地址 2	地址3	地址 4
		0	1	目的地址	AP 地址	源地址	
		1	0	AP 地址	源地址	目的地址	
	I WilMay I	全球微波互联接入(WiMax) 称为 IEEE 802.16 标准,目的是在更大范围					
其他典型无		内为用户提供可以媲美有线网络的无线通信解决方案。					
线网络简介	蓝牙	IEEE 802.15.1。网络以小范围、低功率和低成本运行。					
**	/	IEEE 第二个个人区域网络标准是 IEEE 802.15.4, 称为 ZigBee。ZigBee					
		主要以低功率	三、低数据:	速率、低工作 ,	周期应用为	目标。	

第八章 网络安全基础

		第八章 网络安全基础				
知识点名称	知识点内容					
数据加密	密码学包括: (1) 密码编码学 :指将密码变化的客观规律应用于 编制 密码来保守通信秘密。 (2) 密码分析学 :研究密码变化客观规律中的固有缺陷,并应用于 破译 密码以获 取通信情报。					
	传统加密方式	替代密码(恺撒密码):将明文字母表 M 中的每个字母用密文字母表 C 中的相应字母来代替,常见的加密模型有移位密码、乘数密码、仿射密码等。 换位密码:又称置换密码,是根据一定的规则重新排列明文,以便打破明文的结构特性。可分为列置换密码和周期置换密码。				
	对称秘钥加密	DES 加密算法、三重 DES、AES 加密、IDEA				
	非对称/公开 秘钥加密	典型: Diffie-Hellman 算法和 RSA 算法。 公开密钥密码的一个重要特性: $K_B^-(K_B^+(m)) = m = K_B^+(K_B^-(m))$ 解决了对称加密算法 秘钥分发 问题。				
典型的散列	MD5 MD5 对报文散列后,得到 128 位的散列值。					
函数 ★★★	SHA-1 可产生一个 160 位的散列值。SHA-1 是典型的用于创建数字签名的单向散列算法。					
密匙分发中 心与证书认 证机构	秘 钥 分 发 中 心 (KDC) 对称密钥分发的典型解决方案是,通信各方建立一个大家都信赖的 KDC,并且每一方和 KDC 之间都保持一个长期的共享密钥。 证书认证机构(CA) 将公钥与特定实体绑定。					
防火墙分类		意器 (典型的部署在内部网络和网络边缘路由器上的防火墙。)、				
**	有状态分组过滤器和应用网关。					
入侵检测系	是当观察到潜在的恶意流量时,能够产生警告的设备或系统, IDS 不仅仅针对					
统 IDS	TCP/IP 首部进行操作,而且会进行深度包检测, 并检测多数据之间的相关性。					
SSL 协议栈	SSL 更改密码规格协议、SSL 警告协议、SSL 握手协议、SSL 记录协议					
安全电子邮 件标准	安全电子邮件标准——PGP					
	封装安全载荷协	h议(ESP) AH和ESP是核心。与两种模式(传输模式、隧道模式)				
IPSec 体系 简介 ★	认证头(AH)协	结合起来共有 4 种组合:传输模式 AH、隧道模式 AH、 传输模式 ESP、隧道模式 ESP。				
	安全关联(SA)	在发送数据之前,需要在发送实体和接收实体之间进 行安全关联 SA。				
	密钥交换与管理(IKE) 是 IPsec 唯一的密钥管理协议。					