

第2部分 因特网安全体系



第 6 章 网络层安全协议--IPSec



- 6.1 IPSec协议概况
- 6.2 认证头协议AH
- 6.3 ESP协议
- 6.4 IPSec安全策略、算法与应用模式
- 6.5 Internet密钥交换IKE

引言



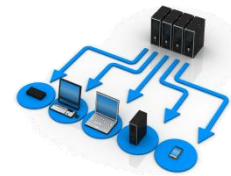
- IP协议维系着整个TCP/IP协议的体系结构，除了数据链路层外，TCP/IP的所有协议的数据都是以IP数据报的形式传输的
- 针对互联网上的不同应用，定义了多种应用相关的安全协议
- IP层安全不仅能为具有安全机制的应用提供安全保证，而且可以为那些没有安全机制的应用提供安全服务

6.1 IP Sec协议概述



- IP几乎不具备任何安全性
 - 没有为通信提供数据源鉴别机制
 - 没有为数据提供机密性保护
 - 没有为数据提供完整性保护机制
- 1995年开始，IETF着手制定了一套用于保护IP通信的IP安全协议（IP Security, IPSec--Required for IPv6, optional for IPv4)
- IPsec 提供了标准、健壮且包含广泛的机制保证IP 层安全。

IP Sec协议概述



■ IP层面临的安全攻击及安全服务需求分析

攻击	安全服务	
数据窃取	无连接机密性	数据加密
数据伪造	数据源认证	数据认证
数据篡改	无连接完整性	
流量分析	(受限制的)流量机密性	算法/密钥 协商与分发
路由攻击	访问控制	

IP Sec的功能、特点与应用



- 与防火墙或路由器相结合，为跨越边界的所有流量提供安全性
- IPSec位于传输层(TCP、UDP)之下，对应用程序透明，对端用户透明
- IPsec在网络设备(routers, Firewalls)上运行
- 应用
 - LAN与WAN安全连接(如大学的VPN)
 - 安全远程访问
 - 与其他组织内设备之间的安全通信
 - 电子商务安全

IP Sec协议概述



- IPsec 是能够在 IP 层提供互联网通信安全的协
议族。
- 相关IETF的RFC建议标准
 - 体系结构 (RFC4301)
 - Internet协议安全结构 (RFC2401)
 - IP认证头AH (RFC4302)
 - IP封装安全净荷ESP(RFC4303)
 - Internet密钥交换IKE(RFC4306)
- IPSec在TCP/IP中的位置

HTTP	FTP	SMTP
TCP		
IP/IPSec		

IP Sec协议概述



- IPsec 是个框架，它允许通信双方选择合适的算法和参数（例如，密钥长度）。
- 为保证互操作性，IPsec 还包含了所有 IPsec 的实现都必须有的一套加密算法。

IP Sec协议概述



■ IPSec的安全结构包括以下四个基本部分

- 安全协议：AH和ESP
- 安全关联(SA)
- 密钥交换：手工和自动（IKE）
- 认证和加密算法

■ IPSec包括三类协议

- 安全协议AH
- 安全协议ESP
- 密钥管理协议IKE

IPsec协议组成



■ IPSec的安全协议

■ 鉴别首部 AH (Authentication Header)协议

- 提供源点鉴别和数据完整性，但不能保密。

■ 封装安全有效载荷 ESP (Encapsulation Security Payload)协议

- 提供源点鉴别、数据完整性和保密。

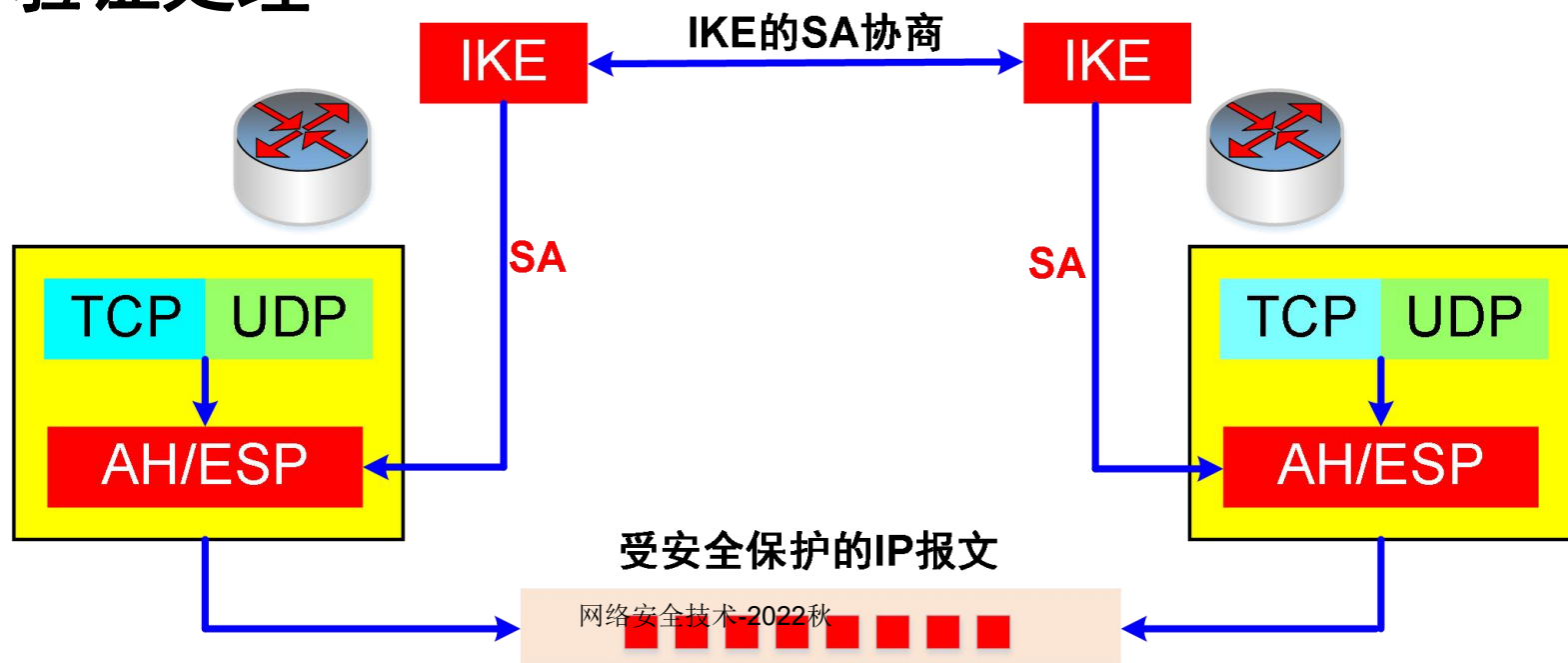
■ 密钥交换 IKE (Internet Key Exchange)协议

- 定义了通信实体间进行身份认证、创建安全关联、协商加密算法以及生成共享会话密钥的方法

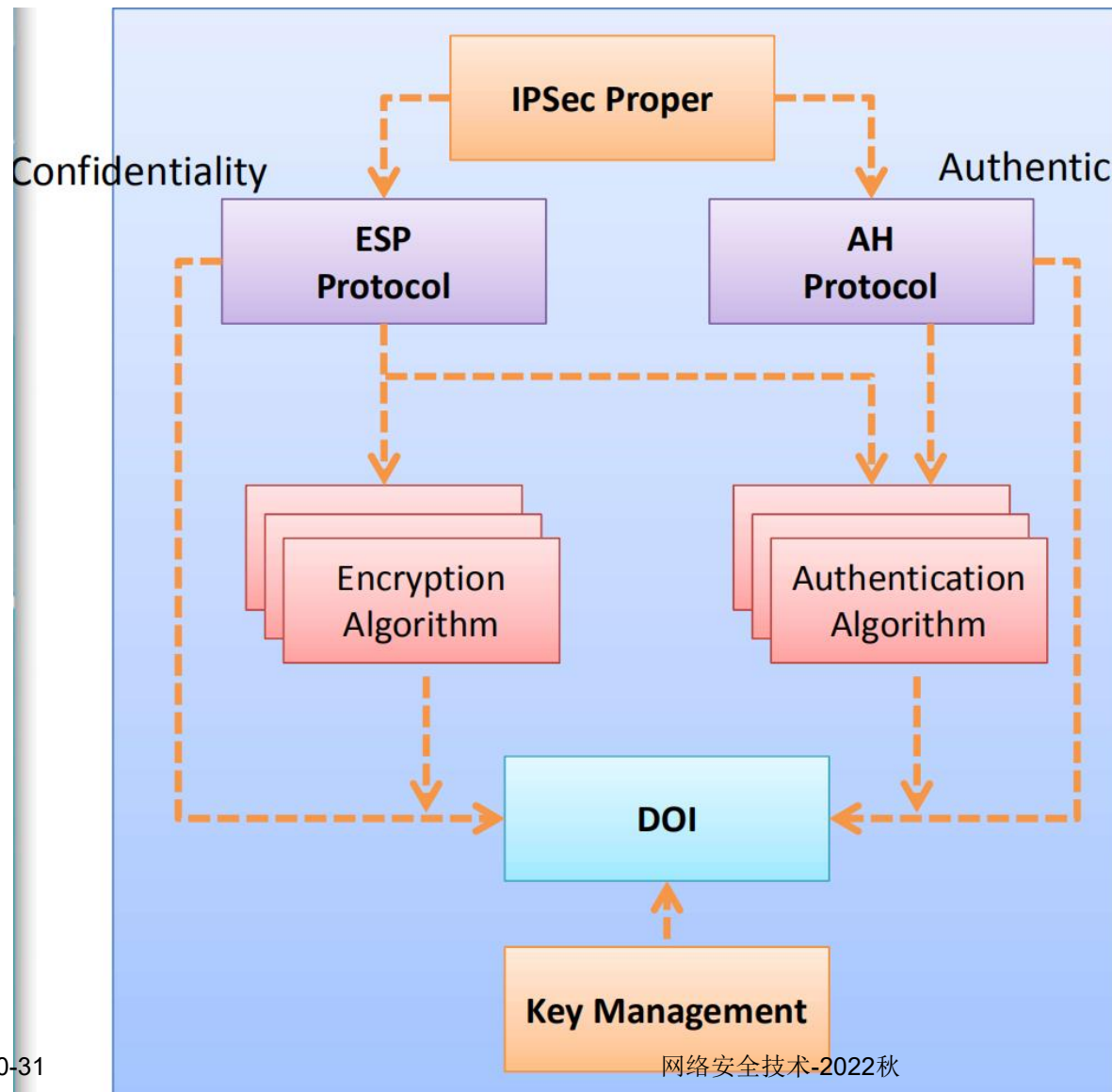
IPSec协议组成



- IKE是UDP之上的一个应用层协议，是IPSec的信令协议；
- IKE为IPsec协商建立SA，并把建立的参数及产生的密钥交给IPSec；IPSec使用IKE建立的SA对IP报文加密或者验证处理



IPSec协议体系架构



- Encapsulate Security Payload (ESP)
- Authentication Header (AH)
- Domain of Interpretation (DOI)

IPSec的安全服务



■ IPSec的安全功能或服务

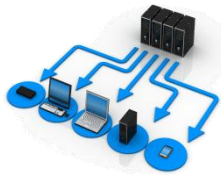
安全功能（服务）	相关协议
访问控制	AH
无连接完整性	
数据起源认证	
抗重放攻击	
机密性	ESP
有限的数据流机密性	
抗重放攻击	
访问控制	

6.2 认证头协议(AH)



- **AH**为IP报文提供无连接的**数据完整性、数据起源认证**，还具备可选择的**重放攻击保护**
- **AH****不提供数据加密保护**。**AH**不对受保护的IP数据报的任何部分进行加密，除此之外，**AH**具有**ESP**的所有其他功能。
- **AH**的作用是为IP数据流提供**高强度的密码认证**

认证头协议(AH)



- AH采用消息认证码MAC对，最常用的MAC是96-bit HMAC



- AH的消息摘要的生成需要通信双方共享密钥
- AH和ESP同时保护数据，在顺序上，AH在ESP之后

认证头格式



■ AH头标格式

下一头标	净符长度	保留域
安全参数索引(SPI)		
序列号		
认证数据（长度可变）		

■ 位置

IPv6头标	AH	TCP头标+数据
--------	----	----------

IPv6头标	逐跳、路由、分段	AH	TCP头标+数据
--------	----------	----	----------

IPv6头标	AH	信宿头标	TCP头标+数据
--------	----	------	----------

IPv6头标	信宿头标	AH	TCP头标+数据
--------	------	----	----------

信宿头标仅被目的主机处理

信宿头标被目的主机列表中的多个目的主机处理

完整性校验值ICV的计算



- **ICV(Integrity Check Value)**是**AH**或**ESP**用来验证**IP**数据报完整性所用的验证数据(**96-bit HMAC**)
- 使用前需要双方协商**SA**
- 计算原则
 - 认证范围包括整个**IP**头
 - 与传输过程相关的域（可变域）清零(Why? How?)

IPv4的可变域与不变域



■ 可变域

服务类型(Type of Service)	生命周期TTL
标志(Flag)	头校验值(Header Checksum)
分段偏移量(Fragment Offset)	可选项(Options)

■ 不变域

版本(Version)	协议(Protocol)
头标长度(Header Length)	源IP地址
总长度(Total Length)	目的IP地址
标识(Identification)	数据(Data)

IPv6的可变域与不变域



■ 可变域

优先级(Priority)	相当于V4的服务类型
流标记(Flow Label)	新增加的域
跳数限制(Hop Limit)	相当于V4的TTL

■ 不变域

版本(Version)	含义与v4相同
载荷长度(Payload Length)	相当于V4的总长度
下一头标(Next Header)	相当于V4的协议类型
源IP地址、目的IP地址	含义与v4相同

6.3 封装安全载荷协议(ESP)



- **ESP**为IP报文提供数据机密性、数据源认证、无连接完整性、重放攻击保护以及有限的数据流机密性。
- 比**AH**增加了数据机密性服务（使用加密算法实现）和有限的数据流机密性服务（由隧道模式下的机密性服务提供）。
- **ESP**头可以位于IP头与上层协议之间，或者用它封装整个IP数据报。

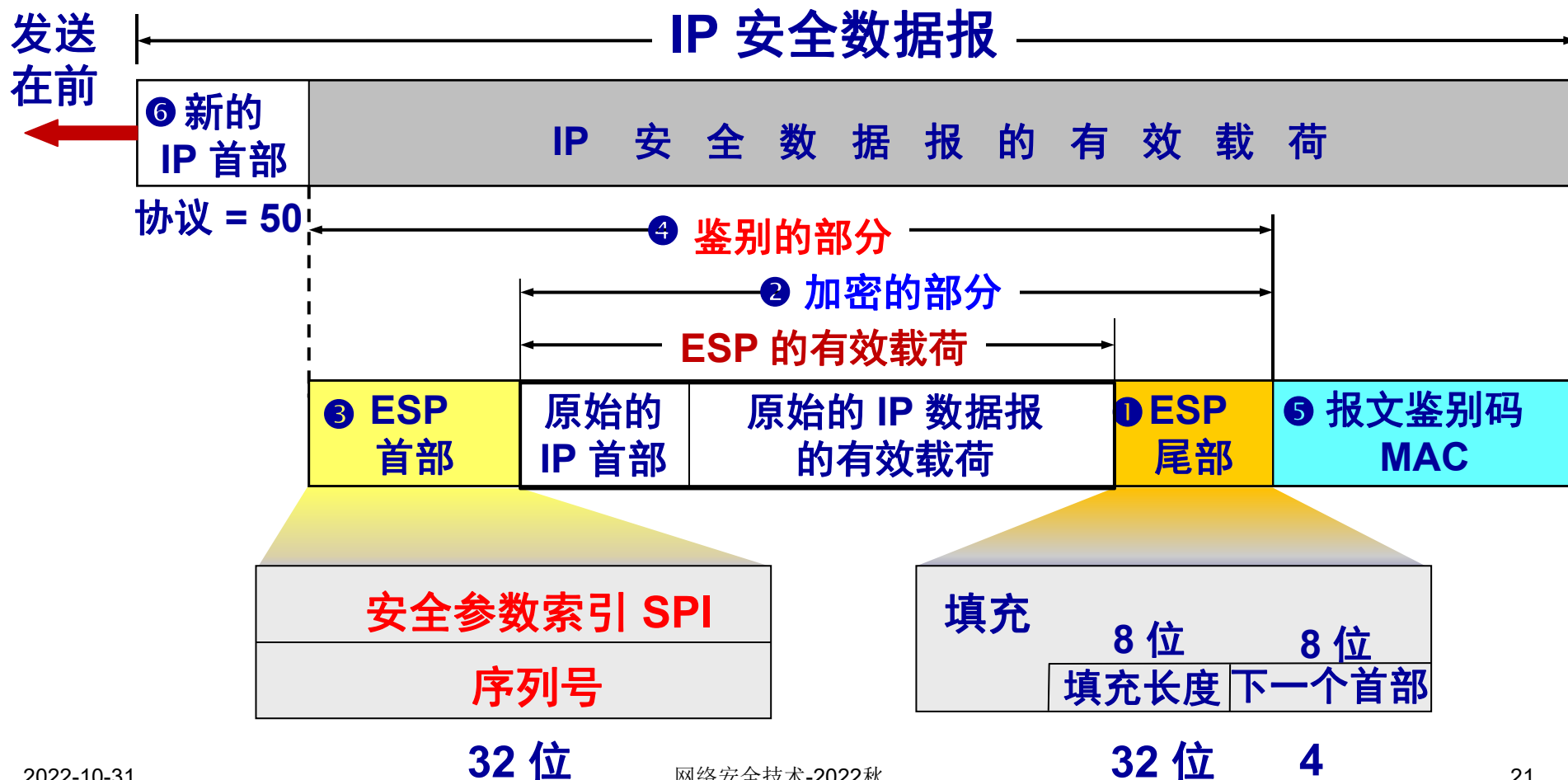


- **ESP**协议分配数为50
- **ESP**可以单独使用、嵌套使用或者与**AH**结合使用

ESP数据包格式



隧道方式下的 IP 安全数据报的格式



6.4 IPSec安全策略与算法



- 安全策略：指应用于从源端到目的端传输的IP数据报的安全策略,由两个数据库（SPD和SAD）的交互决定
 - 安全策略数据库SPD（Security Policy Database）
 - 安全关联数据库SAD（Security Association Database）

6.4 IPSec安全策略与算法



- 安全算法
 - 加密: CBC-DES
 - 认证: HMAC/MD5, HMAC/SHA(96 bits)
- 增加的可选的DOI(Domain of Interpretation)依赖算法
 - (抗重放攻击)
 - TDES
 - Blowfish
 - CAST-128
 - IDEA
 - RC5

6.4 IPSec安全策略与算法



- **安全关联SA (Security Association)** 的概念是IPSec的基础
 - AH和ESP均使用SA
 - IKE协议的一个主要功能是SA的管理与维护
 - 在使用 AH 或 ESP 之前，先要从源主机到目的主机建立一条网络层的逻辑连接。此逻辑连接叫做**安全关联SA (Security Association)**。
 - SA是通信对等方之间对某些要素的一种协定
- 例如：IPSec协议、协议的操作模式（传输模式和隧道模式）、密码算法、密钥以及密钥生存期等

6.4.1 安全关联

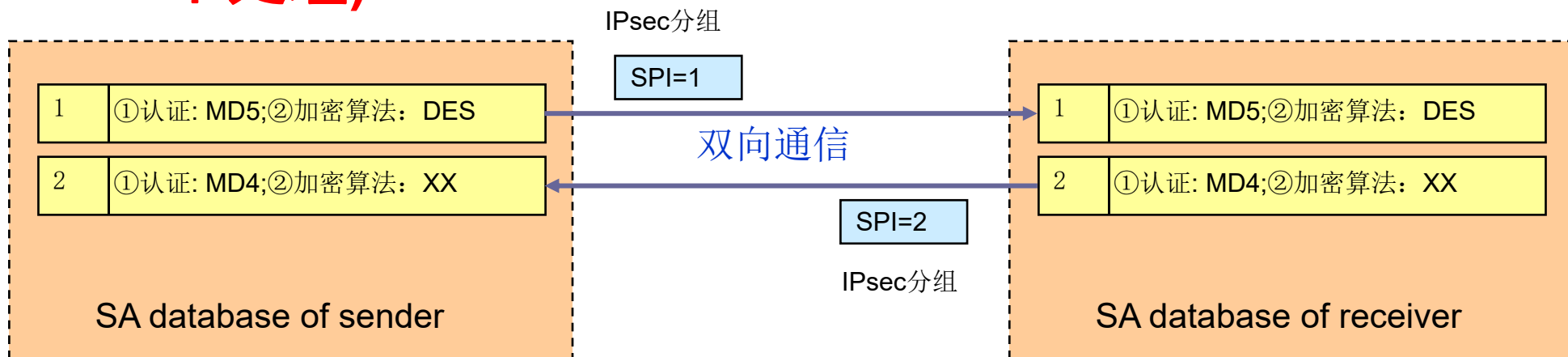


- **安全关联SA (Security Association)：**一种描述安全服务的发送方和接收方之间的单向关系
 - AH和ESP均使用SA
 - IKE协议的一个主要功能是SA的管理与维护
 - 在使用 AH 或 ESP 之前，先要从源主机到目的主机建立一条网络层的逻辑连接。此逻辑连接叫做**安全关联SA (Security Association)**。
 - SA是通信对等方之间对某些安全要素的一种协定
- 例如：IPSec协议、协议的操作模式（传输模式和隧道模式）、密码算法、密钥以及密钥生存期等

安全关联SA



- SA通过密钥管理协议IKE在通信对等方之间协商，当一个SA协商完成后，**双方安全关联数据库(SAD)中均存储有该SA参数**
- 在安全关联 SA 上传送的就是 IP 安全数据报。
- **接收系统根据SPI选择合适的SA(接收到的数据包在此SA下处理)**



安全关联SA



- **SA是单向的**，因此，对于输入和输出的数据流需要独立的SA

举例：若 n 个员工进行双向安全通信，一共需要创建 $n(n-1)$ 条安全关联 SA。

- 通常**SA是成对的形式存在的**，每个朝一个方向
- **SA具有生存期**，SA驻留在安全关联数据库（SAD）内，当SA终止时从SAD中删除
- **SA既可人工创建它，亦可采用动态创建方式。**

SA的标识



■ SA由一个三元组唯一地标识

<安全参数索引SPI, 目标IP地址, 安全协议>

- 安全参数索引SPI (Security Parameter Index) :
32位, 在AH和ESP协议头中传输, 用于对SA进行标识及区分同一个目的地址所链接的多个SA

- IPSec协议值 (AH或ESP)

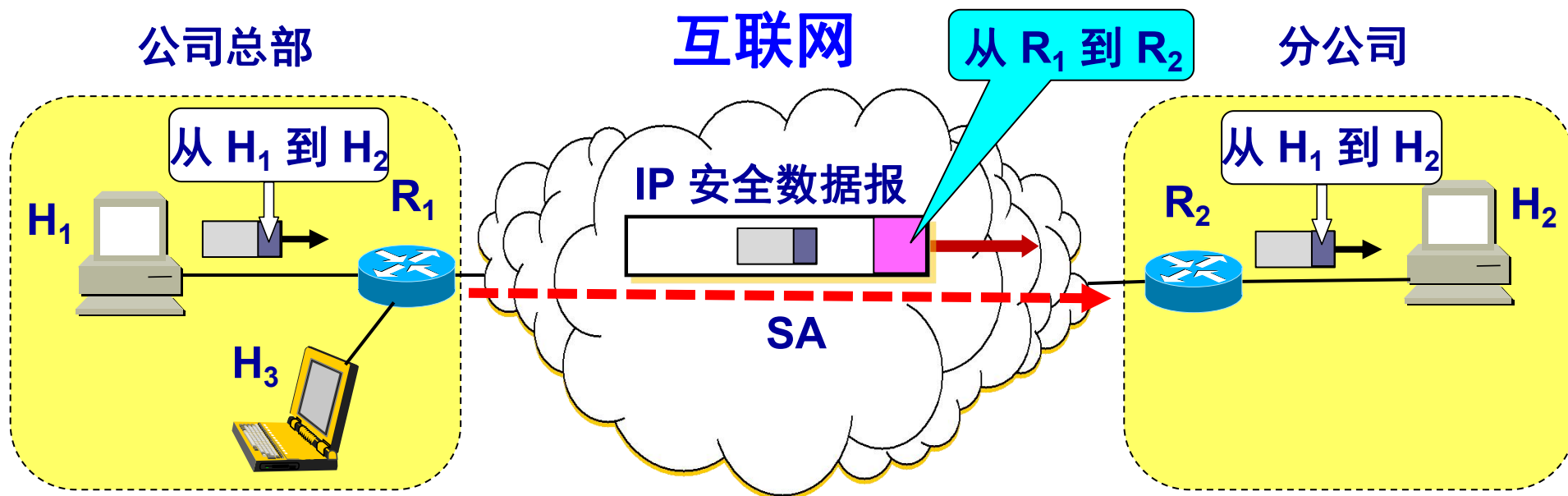
- 目的IP地址 (单播地址)

■ 接收方根据收到的消息中的三元组标识搜索SDA, 确定与该数据报相关的SA或者SA束

路由器 R_1 到 R_2 的安全关联 SA



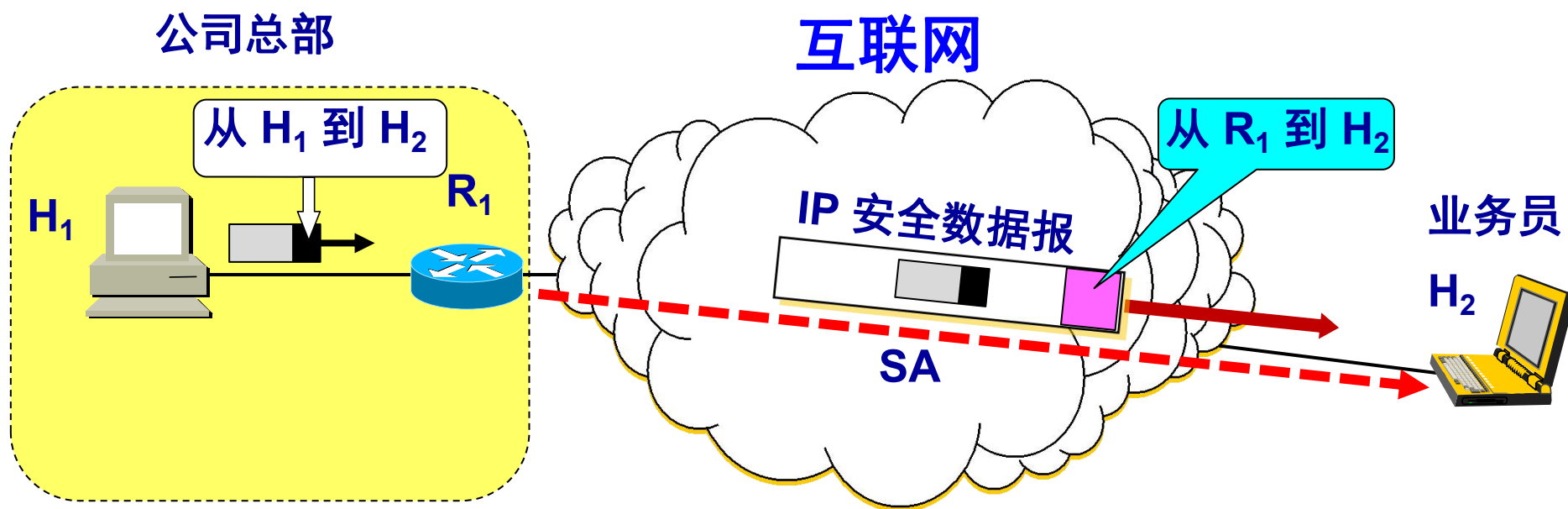
假定公司总部的主机 H_1 要和分公司的主机 H_2 通过互联网进行安全通信。公司总部与分公司之间的安全关联 SA 就是在路由器 R_1 和 R_2 之间建立的。



路由器 R_1 到主机 H_2 的安全关联 SA



若公司总部的主机 H_1 要和某外地业务员的主机 H_2 进行安全通信，需要在公司总部的路由器 R_1 和外地业务员的主机 H_2 建立安全关联 SA。



6.4.2 IPSec的工作模式



■ 操作过程

- 使用**SPI**查找**SA**
- 使用**SA**进行数据完整性验证
- 使用**SA**对认证后的数据进行加解密

■ 两种操作模式

- 传送模式--只保护**IP**分组中的数据(**Payload**)
- 隧道模式--保护整个**IP**分组

隧道



- **隧道**是把一个包封装在另一个新包中，即在一个数据包前面**增加一个新的IP头**
- 新增加的外部头的目的地址通常是IPSec防火墙、安全网关或路由器
- 利用隧道技术可以隐藏内部数据和网络细节



IP安全数据报两种工作方式



- 无论使用哪种方式，最后得出的 IP 安全数据报的 IP 首部都是不加密的。
- 所谓“安全数据报”是指数据报的数据部分是经过加密的，并能够被鉴别的。
- 通常把数据报的数据部分称为数据报的有效载荷(payload)。
 - 传送模式--只保护IP分组中的有效载荷
 - 隧道模式--保护整个IP分组

ESP的操作模式



- **ESP有两种操作模式**

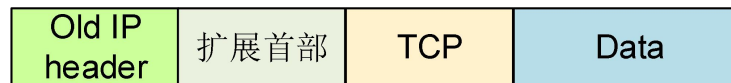
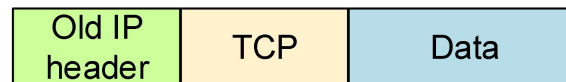
- 传送模式
- 隧道模式

- **传送模式：**用于终端之间通信，提供数据机密性
- **隧道模式：**用于在安全网关之间建立虚拟专用网，抗流量分析

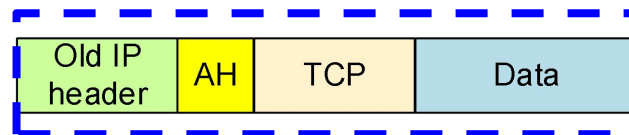
AH的传输模式与隧道模式



原始IP数据分组



传输模式

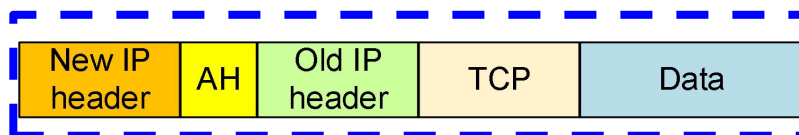


认证范围

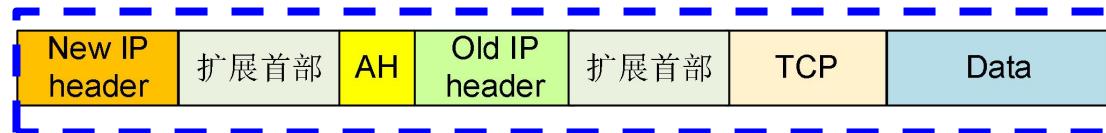


认证范围

隧道模式



认证范围

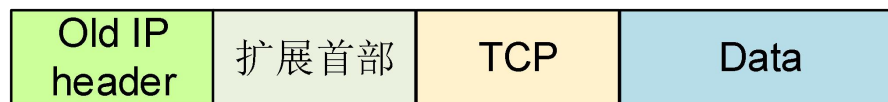
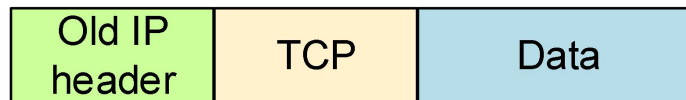


认证范围

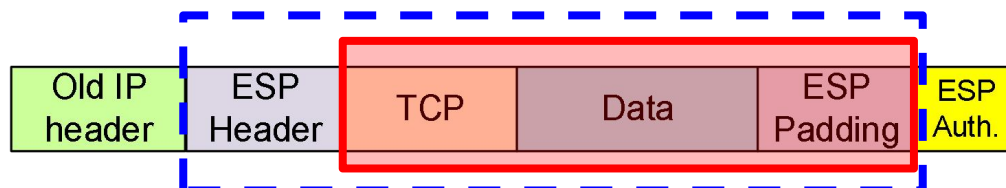
ESP的传输模式与隧道模式



原始IP数据分组

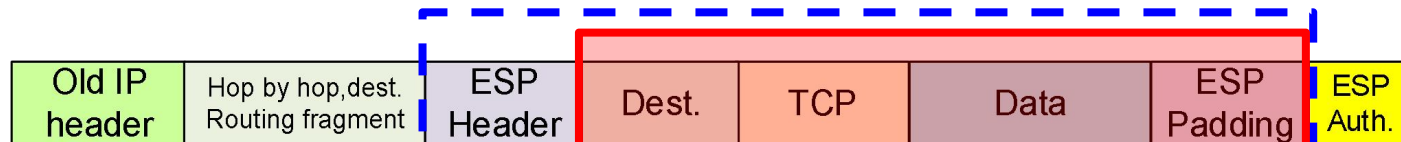


传输模式

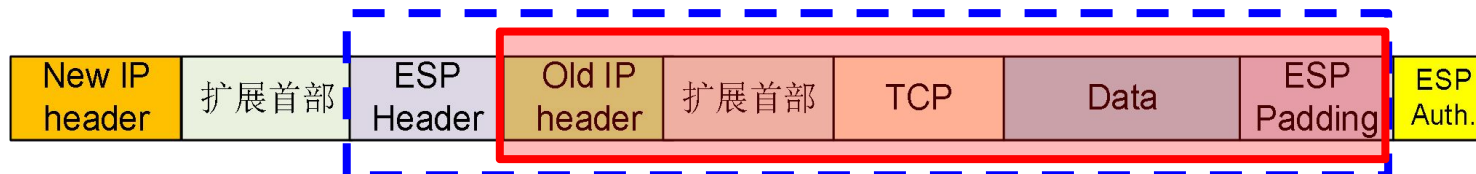
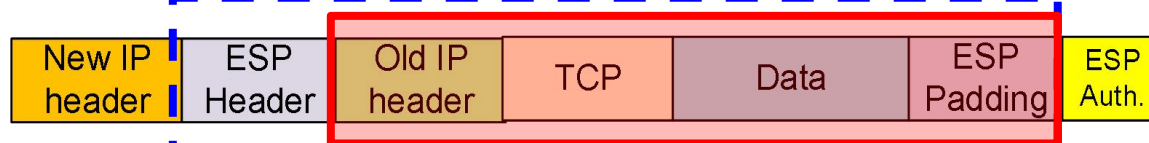


认证

加密



隧道模式



6.4.3 IPSec的处理过程



- 与IPSec相关的两个数据库
 - 安全策略数据库SPD (Security Policy Database)
 - 安全关联数据库SAD (Security Association Database)
- SPD: 指定了流入或者流出主机或者路由器的数据流的安全策略
- SAD: 包含有与当前活动的SA相关的参数。

安全策略数据库SPD



- 对于一个IPSec节点，进入和流出包都需要参考安全策略数据库（SPD）
- 对于进入或流出的数据包，有三种可能的选择：
丢弃、绕过IPSec或应用IPSec。
 - **丢弃**是指根本不允许离开主机、穿过安全网关，或最终传递到某一应用程序
 - **绕过(通过)**是指允许通过而不用额外IPSec保护的传输
 - **应用(保护)**是指需要IPSec保护的传输并且对于这样的传输SPD必须规定提供的安全服务，所使用的协议、算法等等。

安全策略数据库SPD



- SPD中包含有一个策略条目的**有序**列表
- 每个条目包含**一个或多个选择符**和一个**标志**
- **选择符**包括：目的IP地址、源IP地址、传输层协议等
- **标志**：表明与条目中的选择符匹配的数据报是否**丢弃**、**绕过**或**应用**。**如果应用**，则条目中需包含一个指向SA内容的指针
- **匹配原则**
 - 选择符与数据通信流相匹配的第一条目被应用到该通信中
 - 如果没有匹配的条目，数据包被丢弃
- SPD中的**条目****应按照**应用程序所希望的**优先关系排序**

SPD举例



■ 某主机SPD

协议	本地IP	端口	远程IP	端口	动作	注释
UDP	1.2.3.101	500	*	500	通过	IKE
ICMP	1.2.3.101	*	*	*	通过	错误信息
*	1.2.3.101	*	1.2.3.0/24	*	保护: ESP传输方式	加密传输, SA指针
TCP	1.2.3.101	*	1.2.4.10	80	保护: ESP传输方式	加密到服务器
TCP	1.2.3.101	*	1.2.4.10	443	通过	TLS
*	1.2.3.101	*	1.2.4.0/24	*	丢弃	DMZ其他内容
*	1.2.3.101	*	*	*	通过	Internet

[返回](#)

安全关联数据库SAD



- SAD中包含SA条目(无序), SA由三元组索引 {SPI, IP地址, 安全协议}
- 输入和输出IPSec处理要保存单独的SAD
 - 根据三元组找到的第一个匹配条目, 将该SA的参数与IPSec数据包中的域比较
 - 如果一致, 则处理该数据包; 否则, 丢弃
 - 如果没有检索到SA条目且数据包是输入包, 则丢弃
 - 如果没有检索到SA条目且数据包是输出包, 则创建一个新的SA
- SAD中找到的第一个匹配条目将被应用
- 生存期两种限制: 软限制和硬限制
 - 达到软限制时通信双方必须重新协商一个新SA来代替旧SA, 但旧SA不在数据库中删除直到硬限制过期

安全关联数据库SAD



■ SAD条目包含如下域

- **安全参数索引**：由SA接收端选定的一个32比特数值
- **序列号计数器**（32位）
- **序列号溢出标志**：标识序列号计数器是否溢出，溢出时，阻止在此SA上继续传输包
- **抗重放窗口**：用于判断AH或ESP数据包是否为重放
- **AH信息**：认证算法、密钥、密钥生存期及相关参数
- **ESP信息**：加密和认证算法、密钥、初始值、密钥生存期及相关参数
- **SA的生存期**
- **IPSec操作模式**（传输模式、隧道模式、通配模式）

防止重放服务

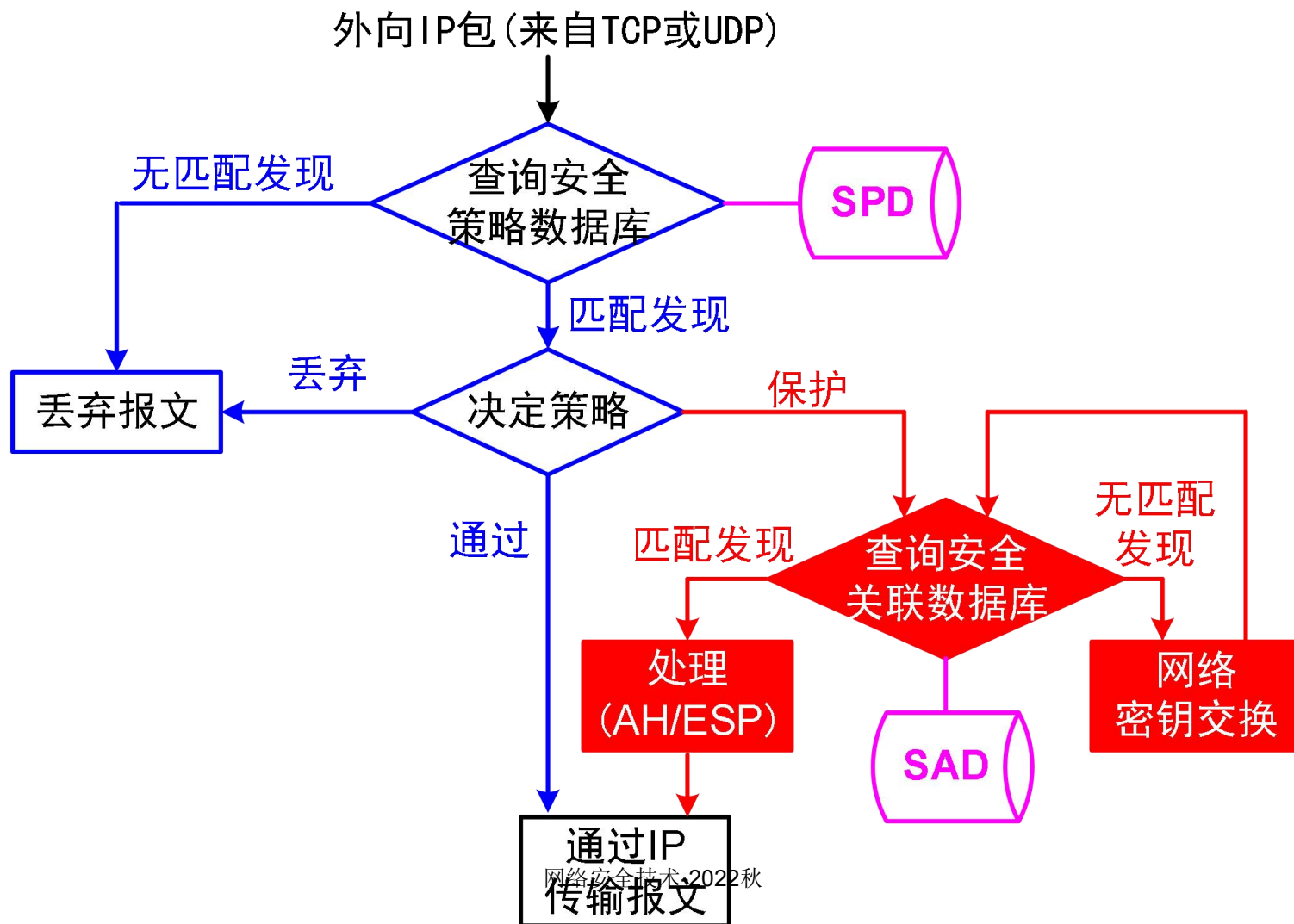


- **重放攻击**：指攻击者在得到一个经过认证的包后，在以后的某个时刻将其传送到目的站点的行为。
- **SA的序号**
 - 新SA建立，发送方将序号设置为0；
 - 在SA上发送一个数据包，计数器加1；
 - 序号到达 $2^{32}-1$ ，SA终止，使用IKE协商新的SA.

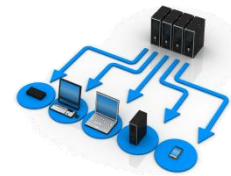
IP通信进程



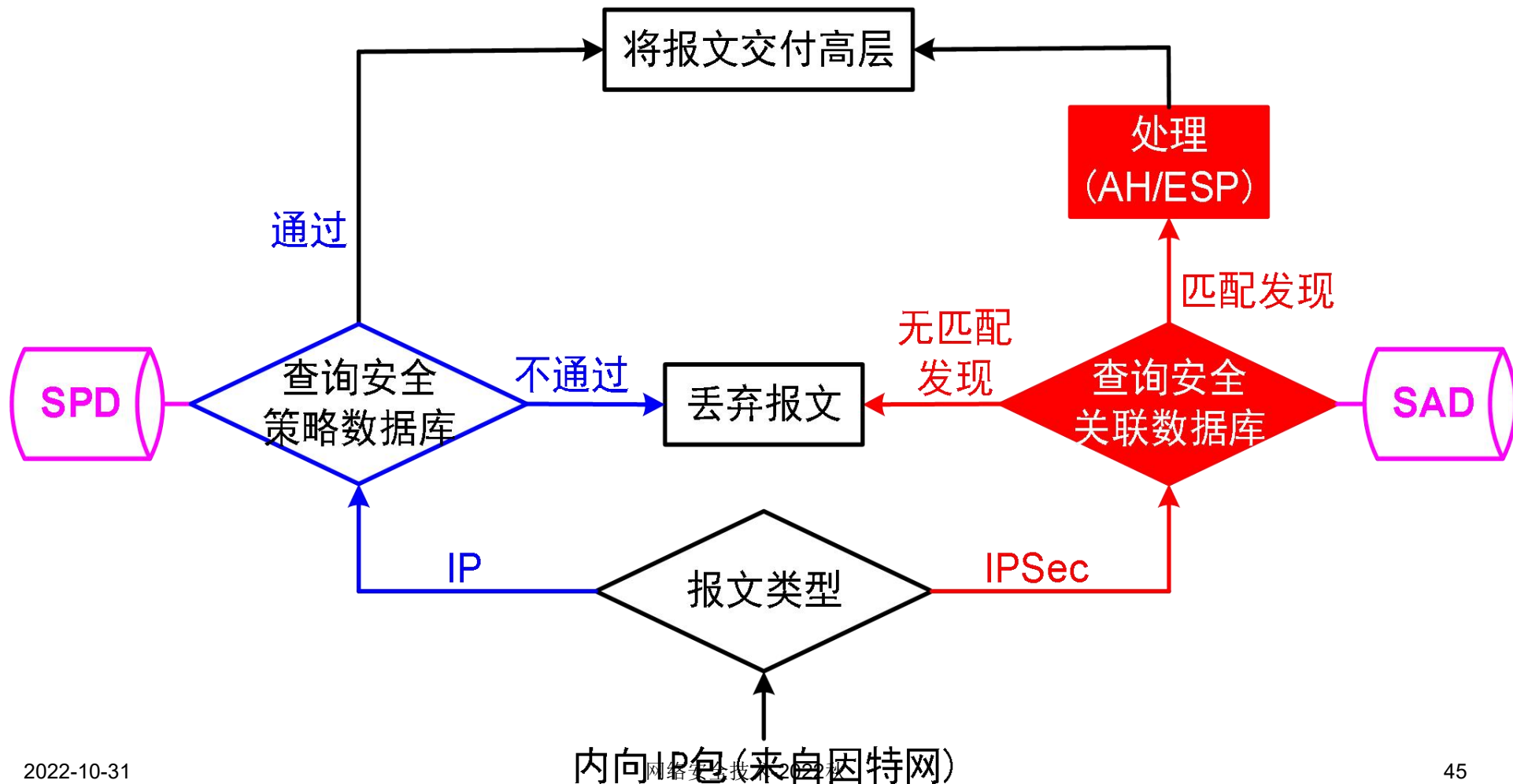
■ 出站报文处理模型



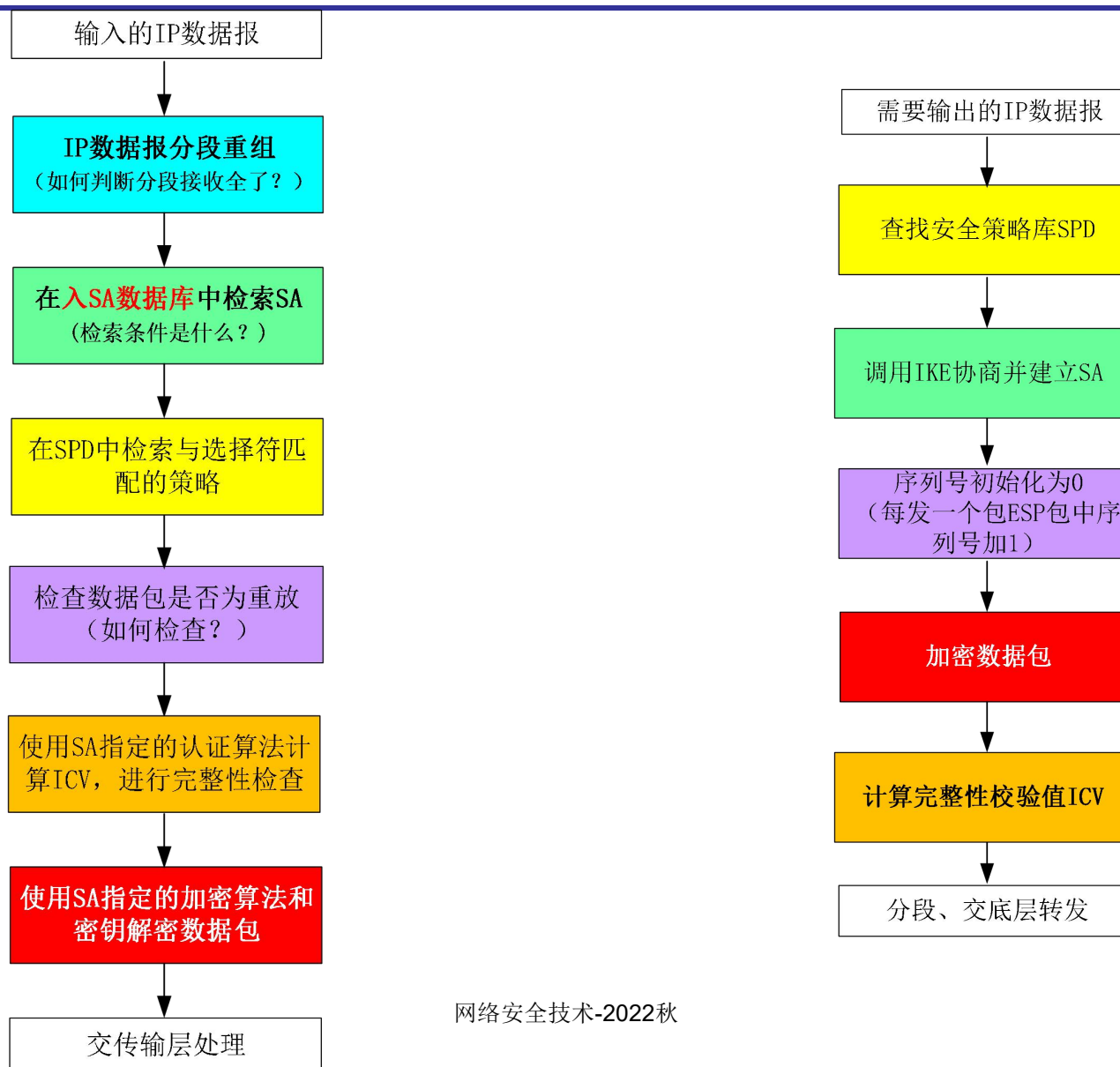
IP通信进程



■ 入站报文处理模型



ESP输入和输出处理过程

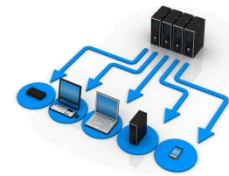




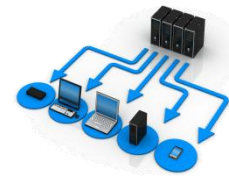
组合安全关联SA

- 单个SA可以实现AH协议或ESP协议，但是不能同时实现这两个协议
- 为相同流量采用多个SA
 - 形成安全关联束(**security association bundle**)
 - 多个SA可在不同或相同的端点终止
 - 多个安全关联组合成束的方法
 - 传输邻接：指在不调用隧道的情况下，对一个IP包使用多个安全协议（仅允许一级组合）
 - 隧道迭代：利用隧道来应用多层安全协议。允许多层嵌套。
 - 两种方法可以组合使用

6.5 Internet密钥交换（IKE）



- Internet密钥交换（IKE）解决了在不安全的网络环境（如Internet）中安全地建立或更新共享密钥的问题。
- IKE是一个通用的协议，不仅可为IPSec协商安全关联，而且可以为SNMPv3、OSPFv2等任何要求保密的协议协商安全参数
- IKE主要用于完成密钥协商(密钥的确定和分发)，在2014年10月已成为互联网的正式标准 [RFC 7296]。



- 两个应用之间**安全(完整性、保密性)双向通信**需要**4个**密钥
- **IETF**的**IPSec**指定所有兼容的系统必须同时支持**手工**和**自动**的**SA**和密钥管理
- 手工
 - **最简单的密钥管理方式**，手工配置每一个系统安全通信使用的密钥信息及密钥管理数据
 - **适用于小范围、静态环境**，对大型网络不适合
- 自动
 - 通过使用自动的**密钥管理协议**，创建**SA**所需要的密钥，**IKE**是目前的工业标准
 - **适合大型、分布式系统，可扩展性好**

IKE的功能



- 降低手工配置的复杂度
- 定时更新SA
- 定时更新密钥
- 允许端与端之间的动态认证

Internet密钥交换 (IKE)



- IKE属于一种混合型协议，主要包括Internet安全关联和密钥管理协议（ISAKMP）和密钥交换协议OAKLEY。

(1) **Oakley**——是密钥确定协议，
基于Diffie-Hellman密钥交换。

(2) **互联网安全关联和密钥管理协议 ISAKMP** ——提供了因特网密钥管理框架和所支持的专用协议，包括格式和安全属性协商。

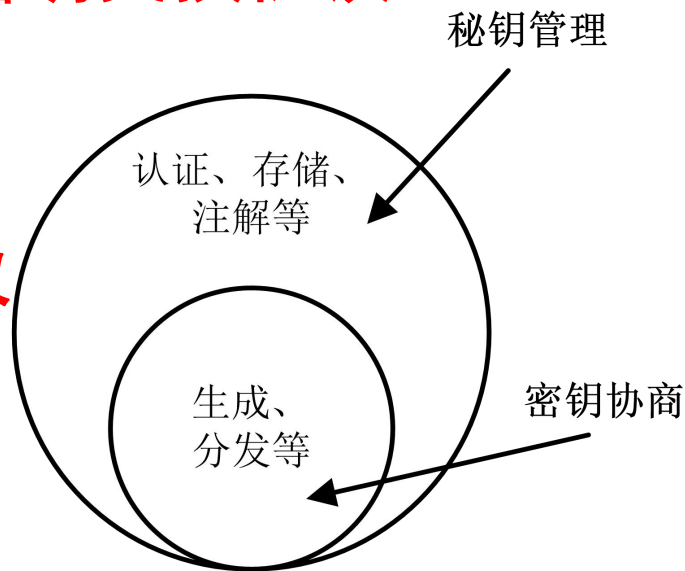


图 7-12 密钥管理与密钥协商

ISAKMP提供安全协议框架，Oakley提供安全机制

- IKEv2不再区分两个协议

IKE密钥确定协议



- 是Diffie-Hellman密钥交换协议的细化
- Diffie-Hellman特点
 - 仅在需要时才创建密钥
 - 仅需协商全局参数 q 和 a
 - 不提供身份信息，易受重放攻击(replay attack)
 - 不验证用户身份，易受中间人攻击(man in the middle)
 - 具有计算密集性，易受阻塞攻击(clogging attack)

IKE密钥确定协议的特征



- 协商指定Diffie - Hellman算法的全局参数
- 交换Diffie-Hellman的公钥值
- 运用**Cookie**机制来防止**拥塞攻击**
- 使用**随机数nonce**阻止**重放攻击**
- 对Diffie-Hellman交换**进行认证**，阻止**中间人攻击**

IKE的身份认证方式



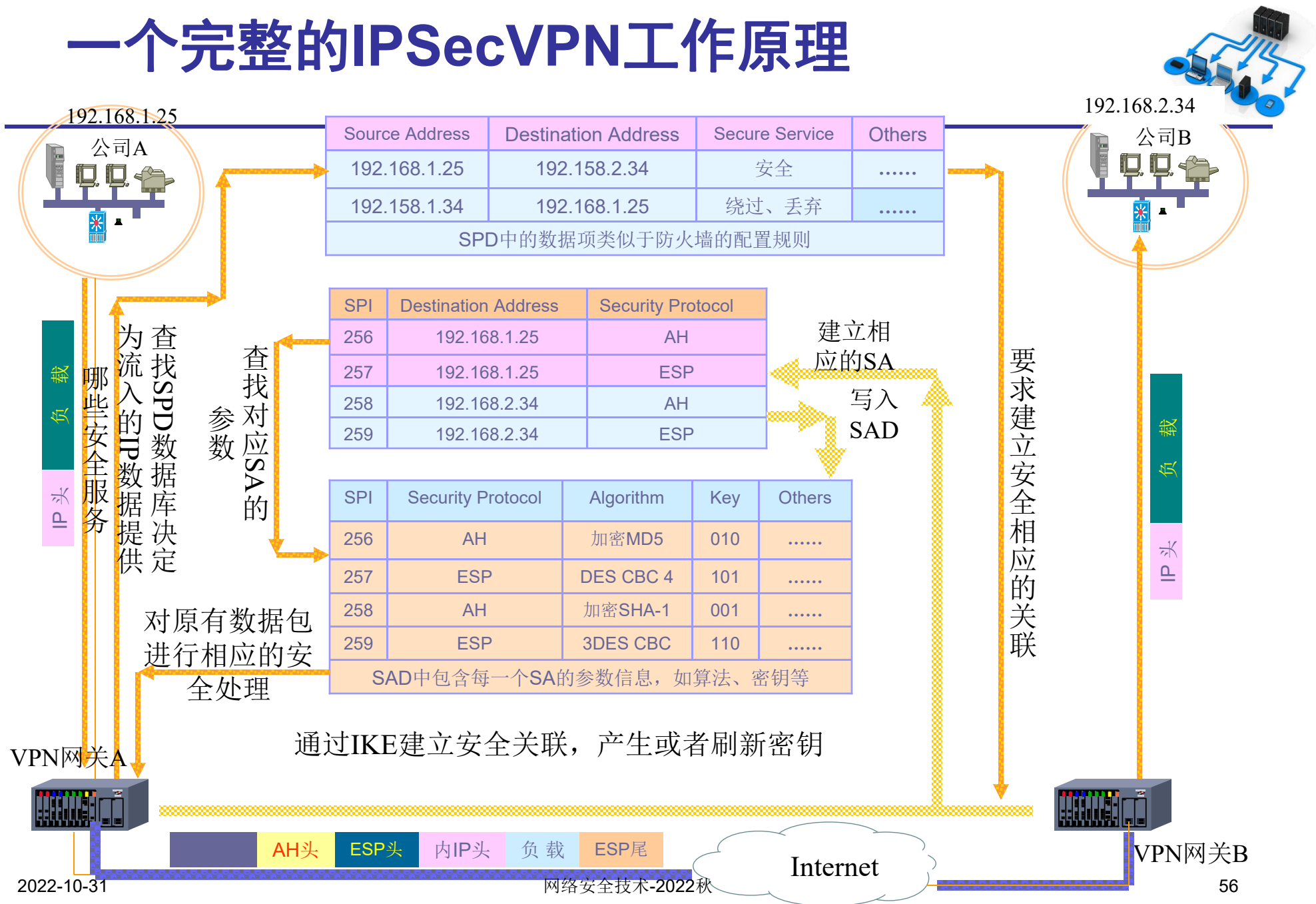
- **数字签名**: 利用数字证书来表示身份，利用数字签名算法计算出一个签名来验证身份。用双方均可以得到的散列码进行签名的方法来认证交换，每一方都用自己的私钥加密散列值。散列值是使用重要的参数（用户ID、随机数）生成的。
- **公开加密**: 用发送方的私钥对参数（如ID、随机数）加密来认证交换。
- **对称密钥加密**: 使用其他方法传送密钥，并用该密钥对交换参数进行对称加密，从而实现对密钥交换过程的认证。

IKEv2交换



- 用于交换安全参数(但不建立密钥)的安全协议
 - 建立、协商、修改和删除IPSec安全关联的**协议**(**过程和数据包格式**)
 - 交换cookie、安全参数、密钥管理和识别的**通用框架**
 - 细节由其他协议定义
- 两个阶段
 - SA--建立安全、认证信道
 - KMP--协商安全参数

一个完整的IPSecVPN工作原理



VPN的部署

