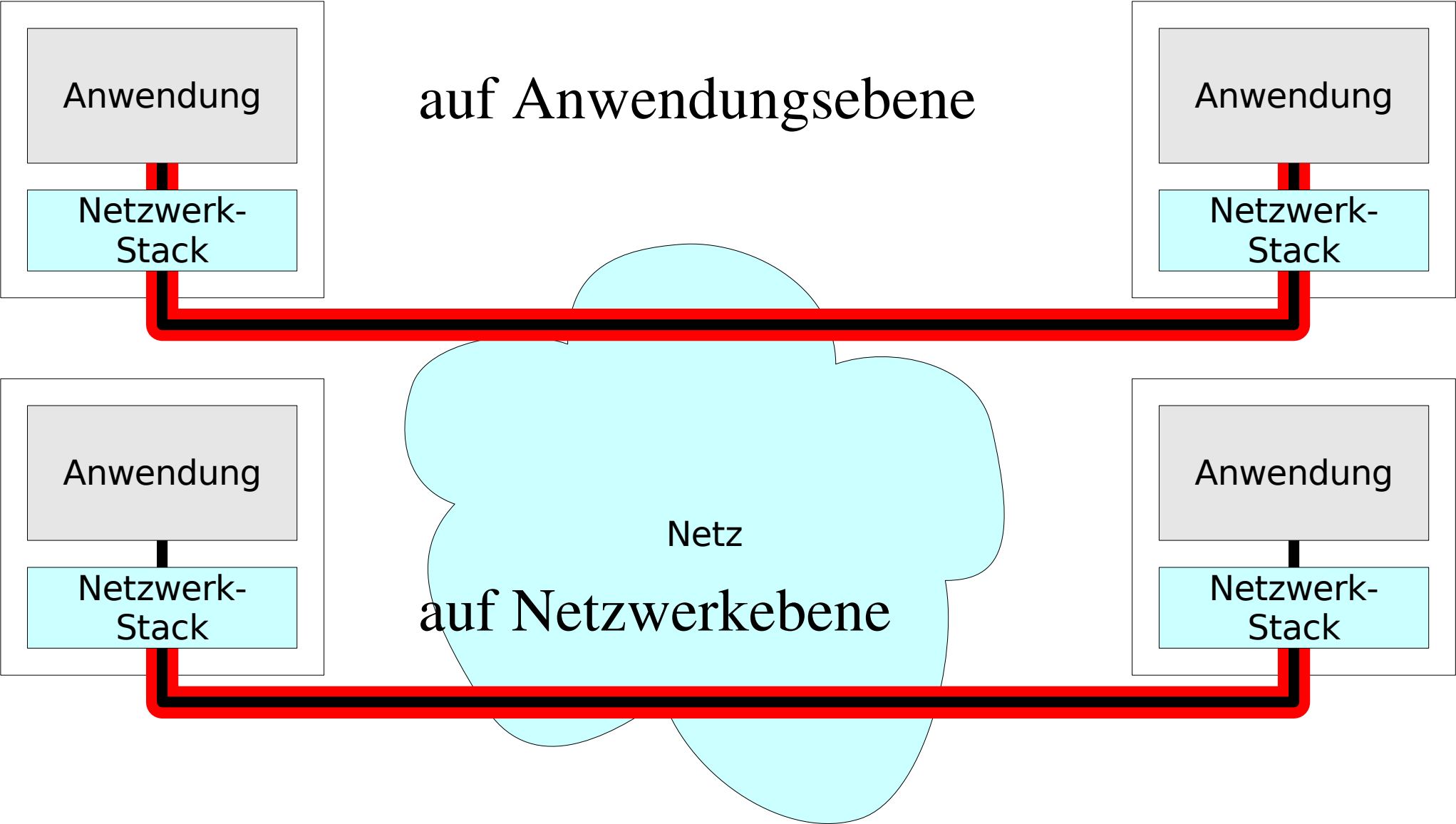


IPSec

- Motivation
- Architektur
- Paketsicherheit
- Sicherheitsrichtlinien
- Schlüsselaustausch

Motivation



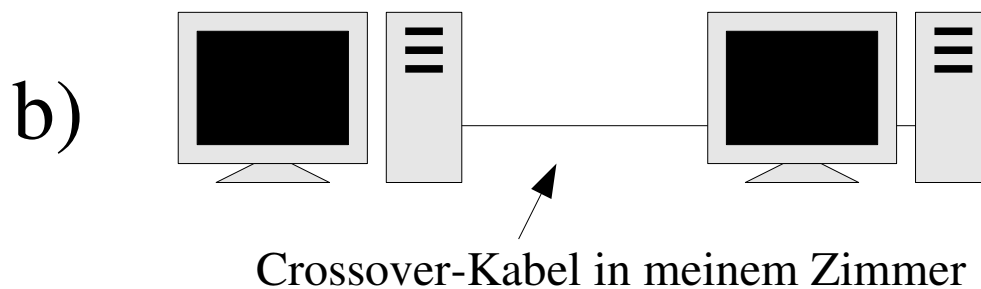
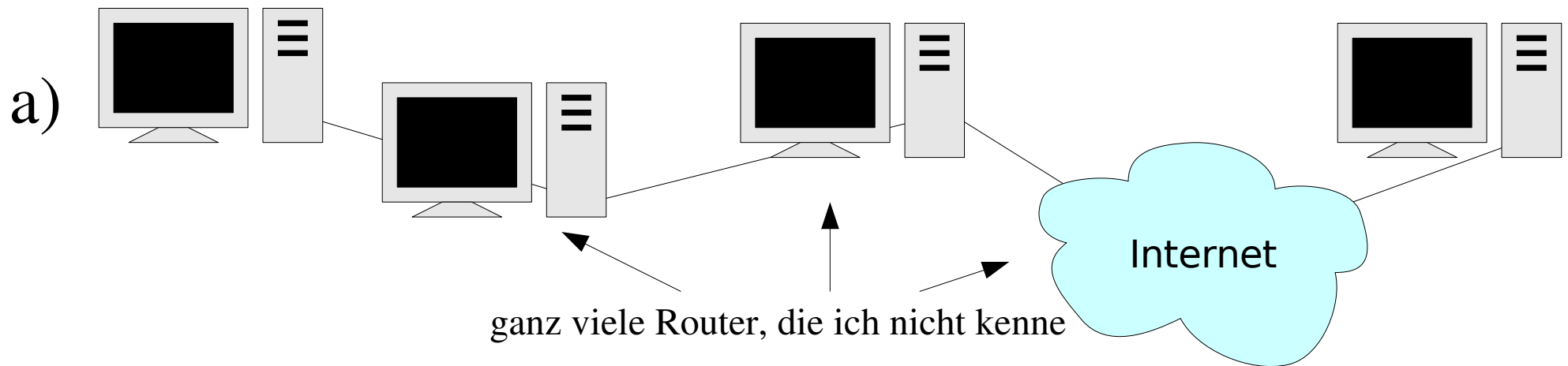
Motivation

- Sicherheitsmerkmale in Anwendung
 - Netzwerksystem einfacher
 - applikationsspezifische Authentisierung, Schlüssel etc.
 - muss Netz als „black box“ betrachten
 - Hardware-Assist schwierig
- Sicherheitsmerkmale in Netzwerksystem
 - komplexes Netzwerksystem
 - anwendungsunabhängige Sicherheit; ggf. Verhandlung mit Anwendung
 - Hardware-Assist leicht

Motivation

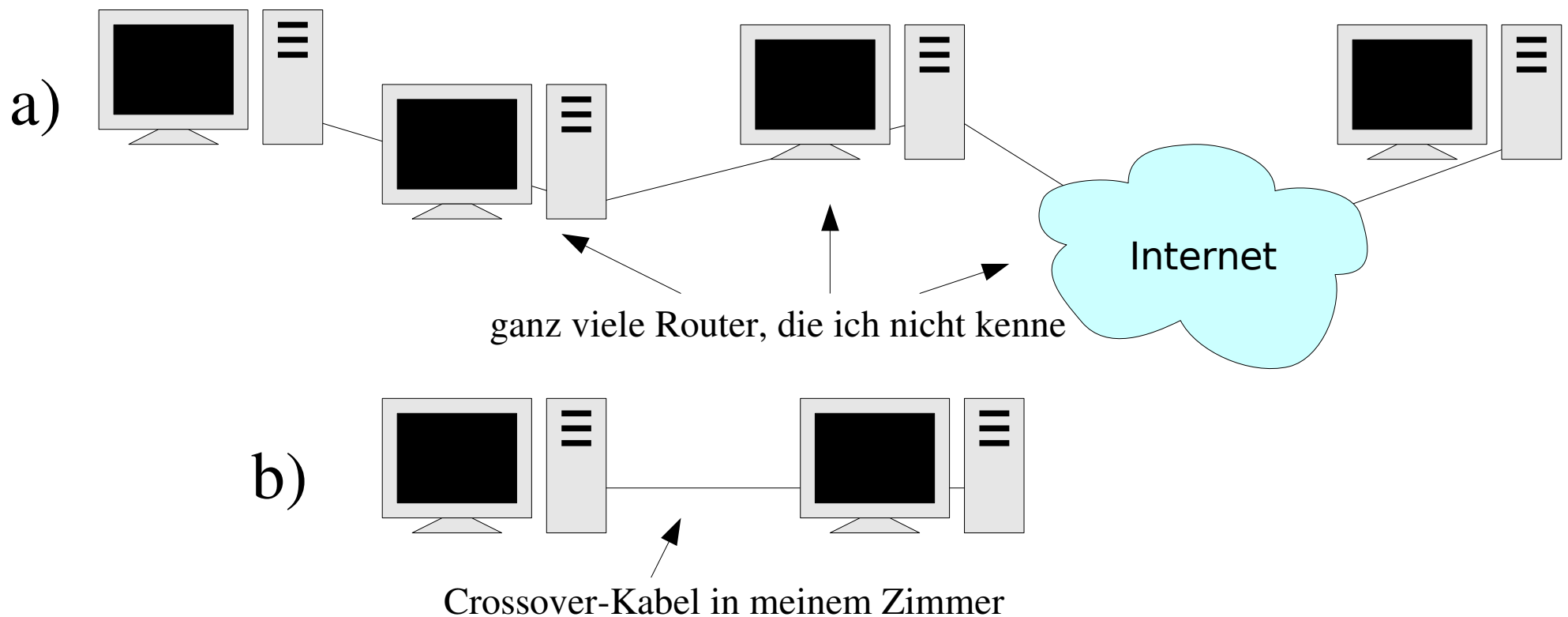
z.B. Anwendung möchte Daten vertraulich übertragen
Verschlüsselung erforderlich?

bei a) wohl besser schon; bei b) ziemlich überflüssig



Motivation

Unterscheidung zwischen a) und b) erfordert *Topologie* des Netzes zu kennen. Anwendung kennt diese nicht, die Netzwerkschicht schon.



Motivation

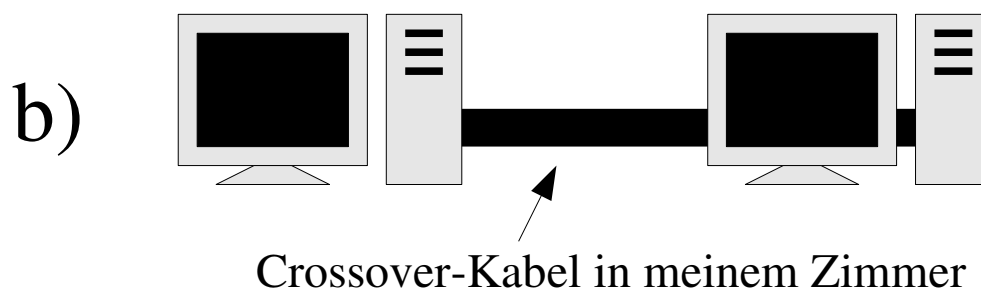
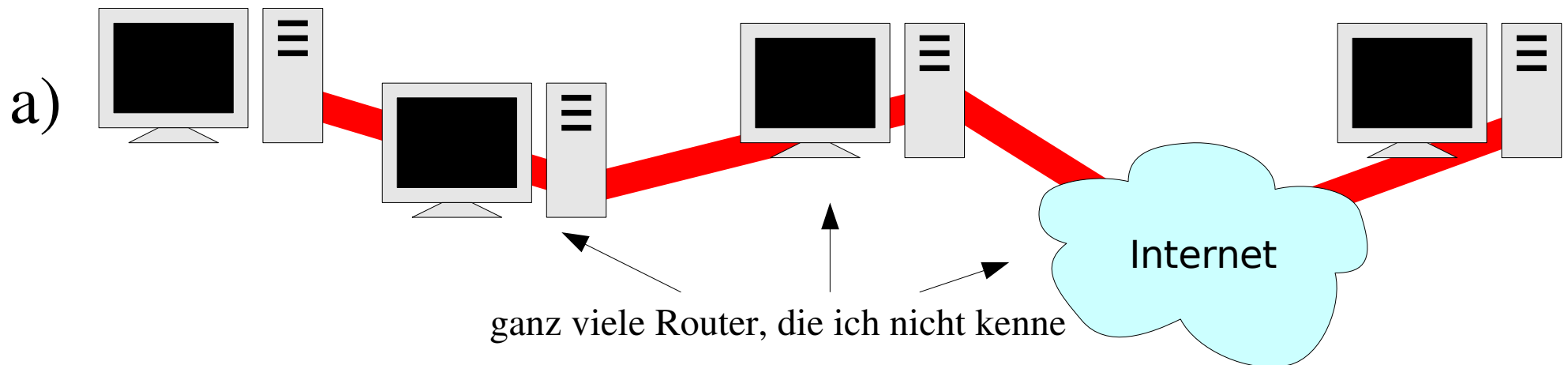
Grund-Ideen:

- Administrator/Anwendungen können *Sicherheitsanforderungen* spezifizieren
- Netzwerkschicht stellt *Sicherheitsmechanismen* bereit
- Administrator stellt *Sicherheitsrichtlinien* auf
 - definiert, wie Anforderungen durch Mechanismen erfüllt werden

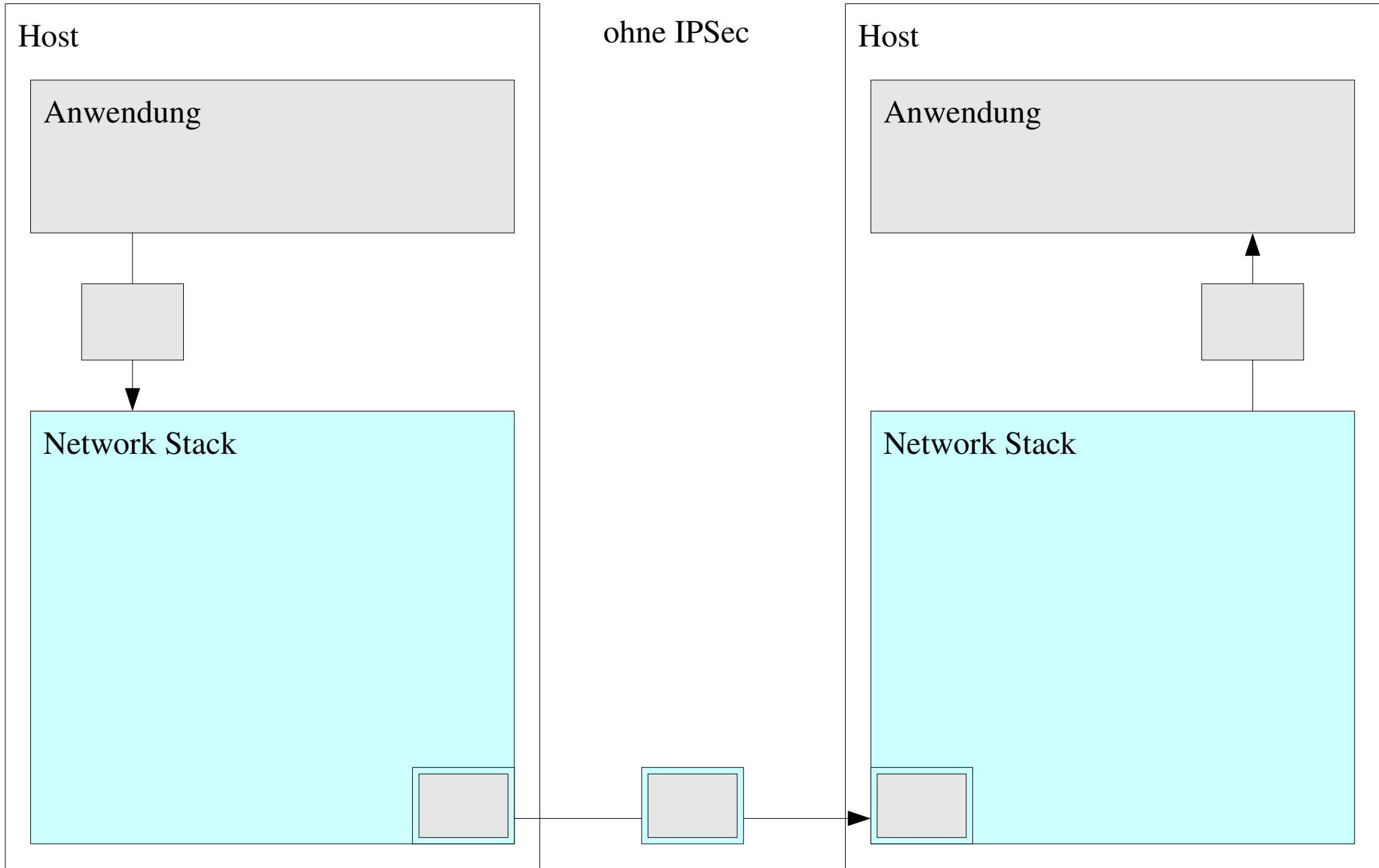
Motivation

Richtlinie, z.B.:

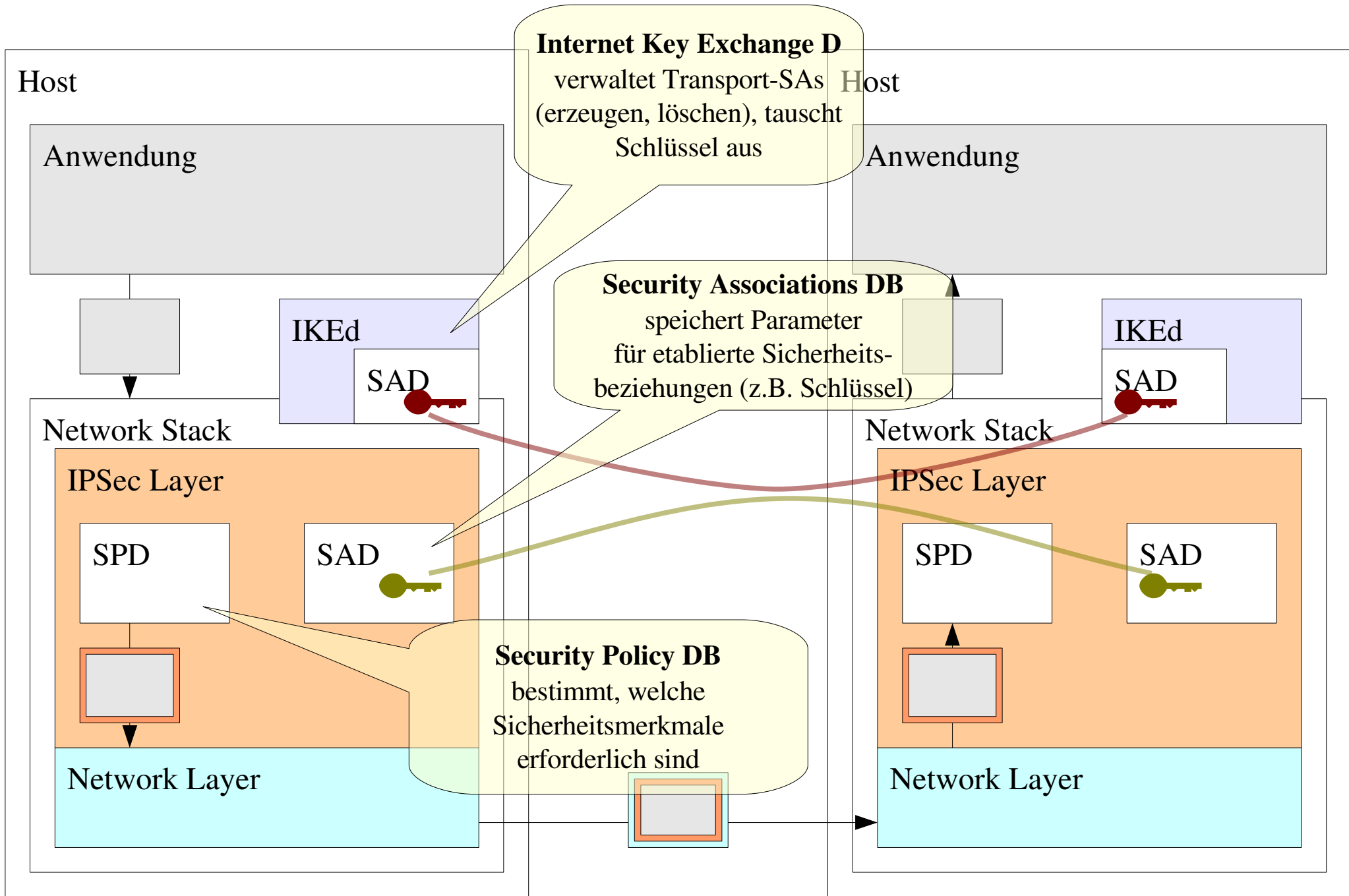
- „vertrauliche“ Daten nur **verschlüsselt** über Internet
 - „vertrauliche“ Daten im lokalen Netz **unverschlüsselt**
- Daten als „vertraulich“ klassifiziert



1 IPSec Architektur



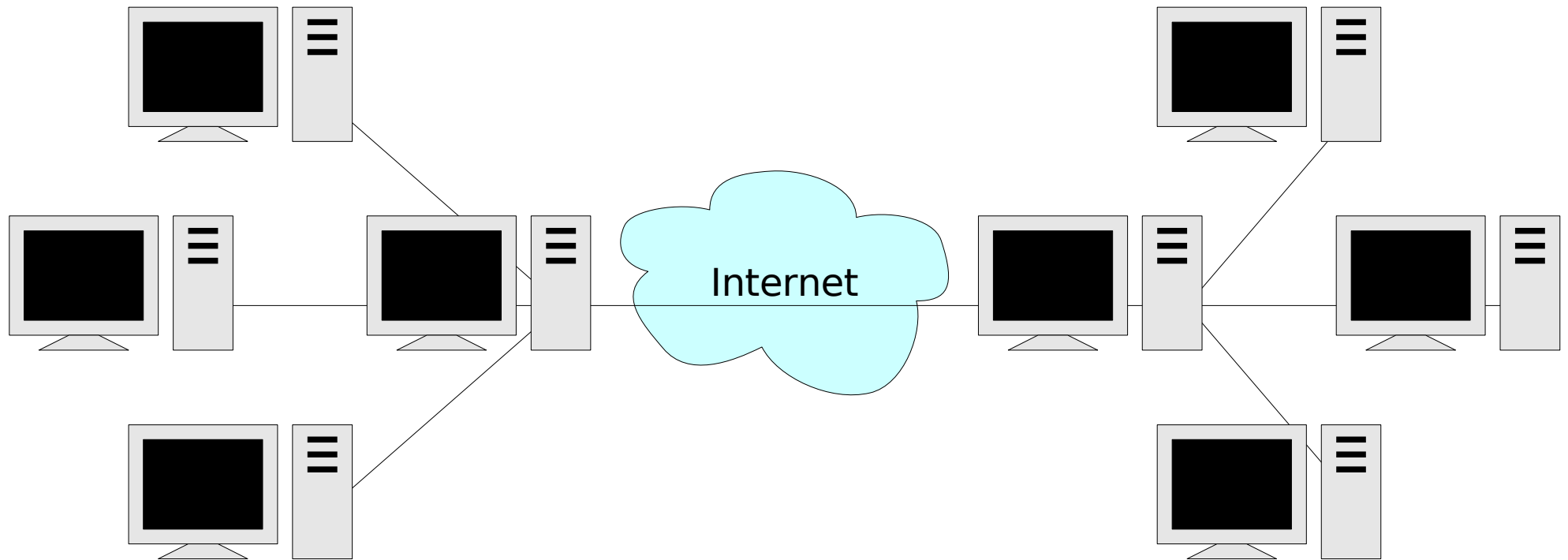
1 IPSec Architektur



1 IPSec Architektur

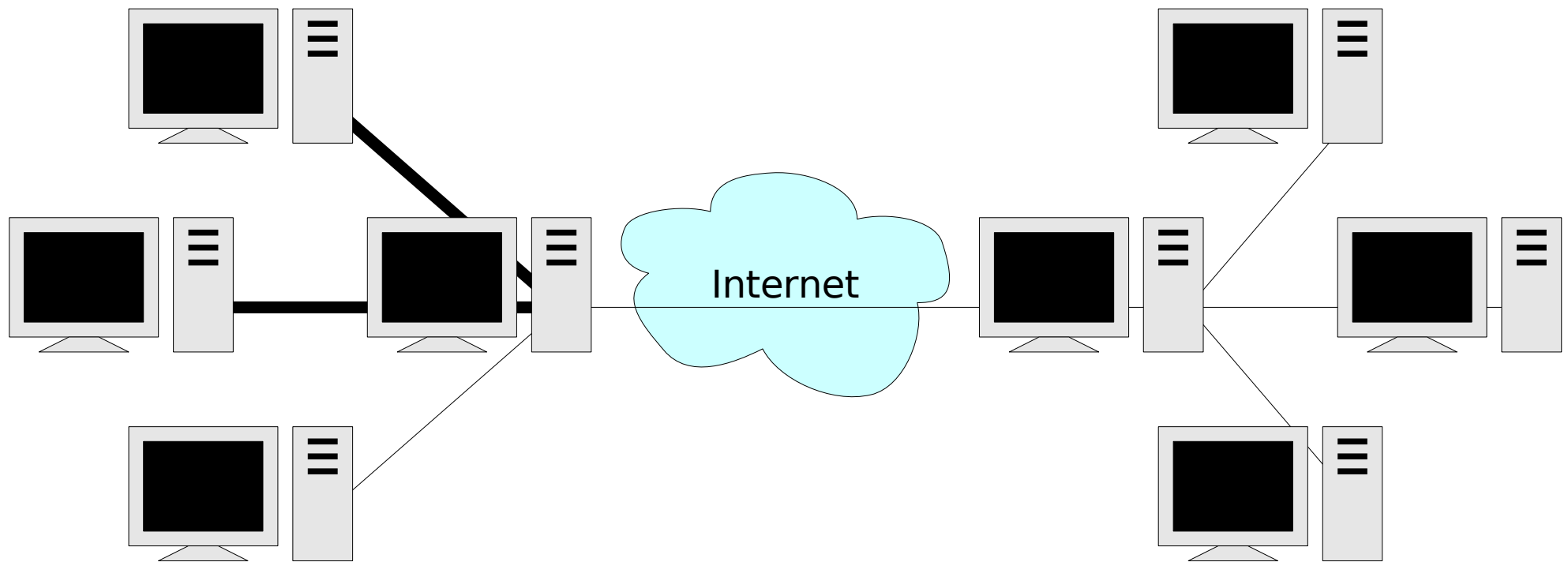
- Sicherheit des Kommunikationskanals
 - Vertraulichkeit, Authentizität, Integrität
- Richtliniendatenbank
- Umsetzung der Richtlinien
 - Sicherheitsattribute ermitteln
 - Kommunikationspartner authentisieren, Schlüsselaustausch
 - Sicherheitsassoziationen managen

1 IPSec Architektur Szenarien



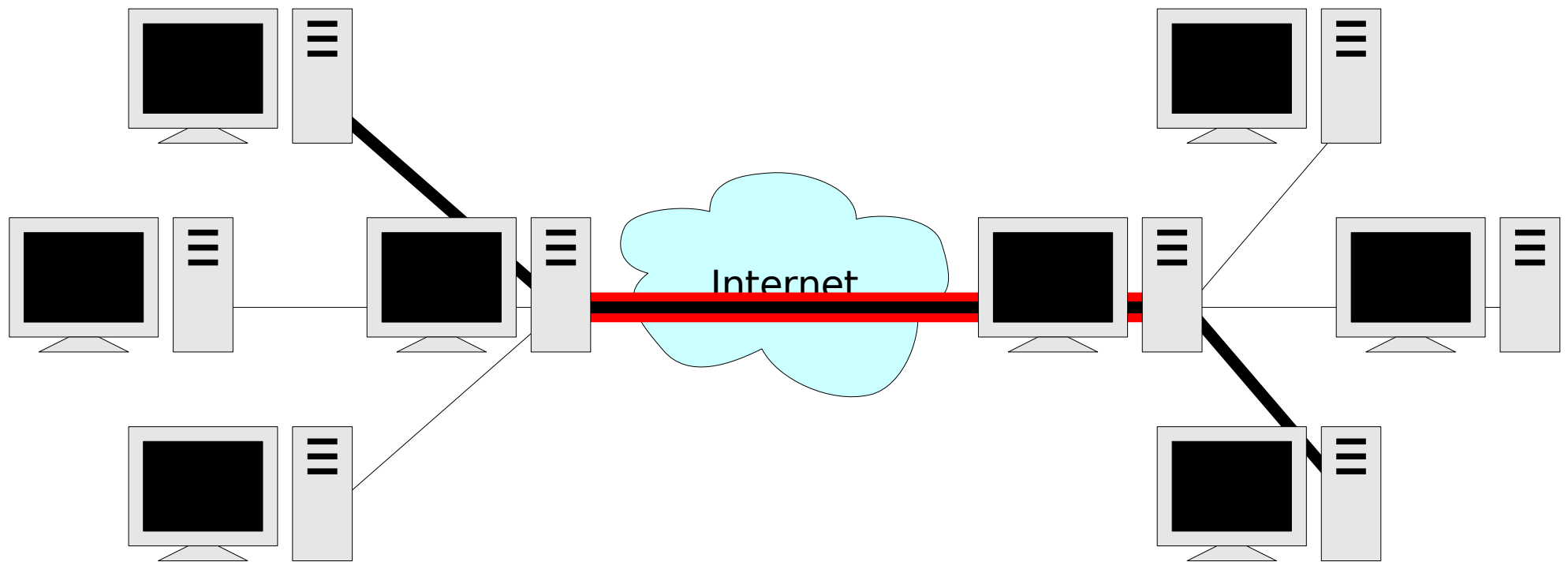
1 IPSec Architektur Szenarien

- im lokalen Netz ohne Verschlüsselung vertraulich



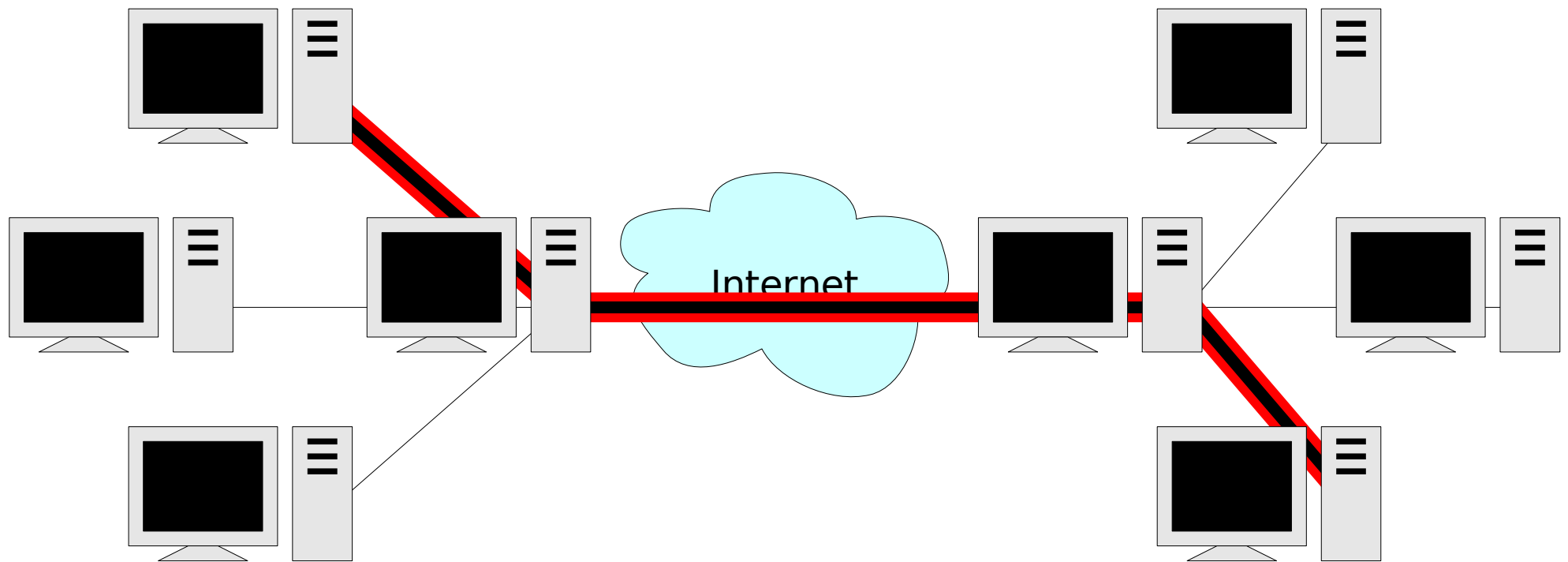
1 IPSec Architektur Szenarien

- Verschlüsselung durch Security Gateway

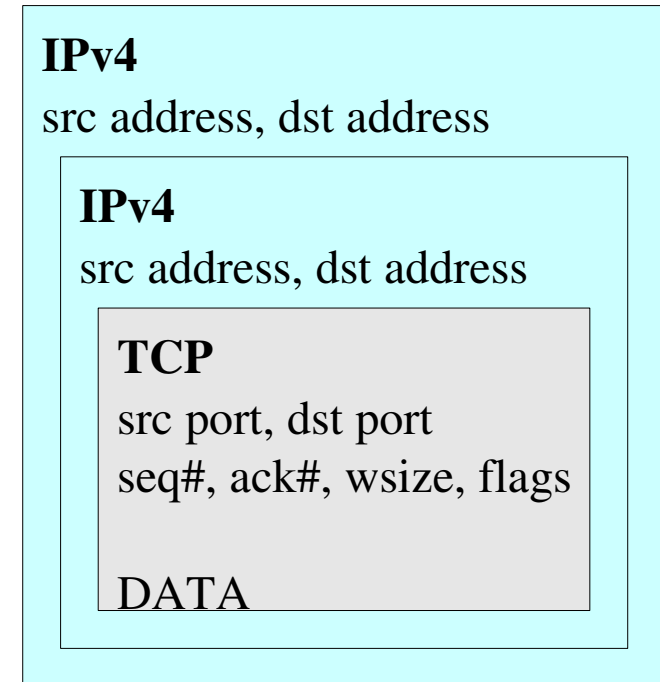
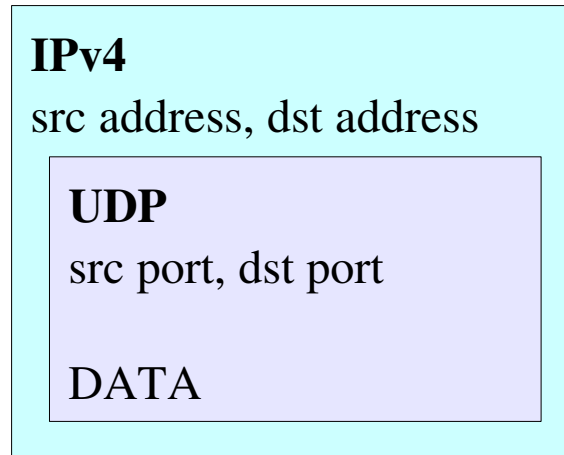
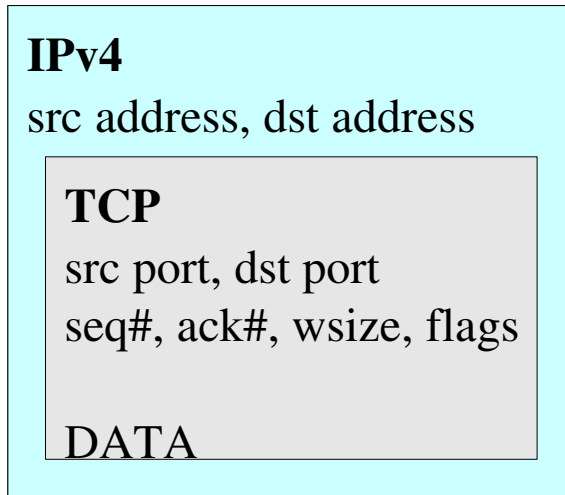


1 IPSec Architektur Szenarien

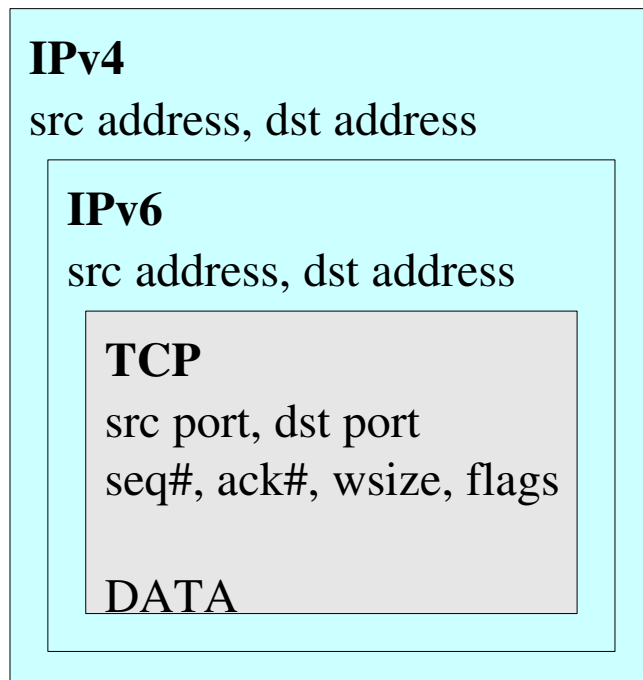
- unter Sicherheitsaspekten besser: Ende zu Ende



2 IPSec Paketsicherheit



IP-IP-Tunnel



2 IPSec Paketsicherheit

IPv4

src address, dst address

TCP

src port, dst port
seq#, ack#, wsize, flags

DATA

IPv4

src address, dst address

UDP

src port, dst port

DATA

Neue Payload-Typen:
Encapsulated Security Payload
Authentication Header

IPv4

src address, dst address

ESP

spi, seq#, authenticator

TCP

src port, dst port
seq#, ack#, wsize, flags

DATA

IPv4

src address, dst address

AH

spi, seq#, authenticator

TCP

src port, dst port
seq#, ack#, wsize, flags

DATA

IPv4

src address, dst address

AH

spi, seq#, authenticator

ESP

spi, seq#, authenticator

TCP

src port, dst port
seq#, ack#, wsize, flags

DATA

2 IPSec Paketsicherheit

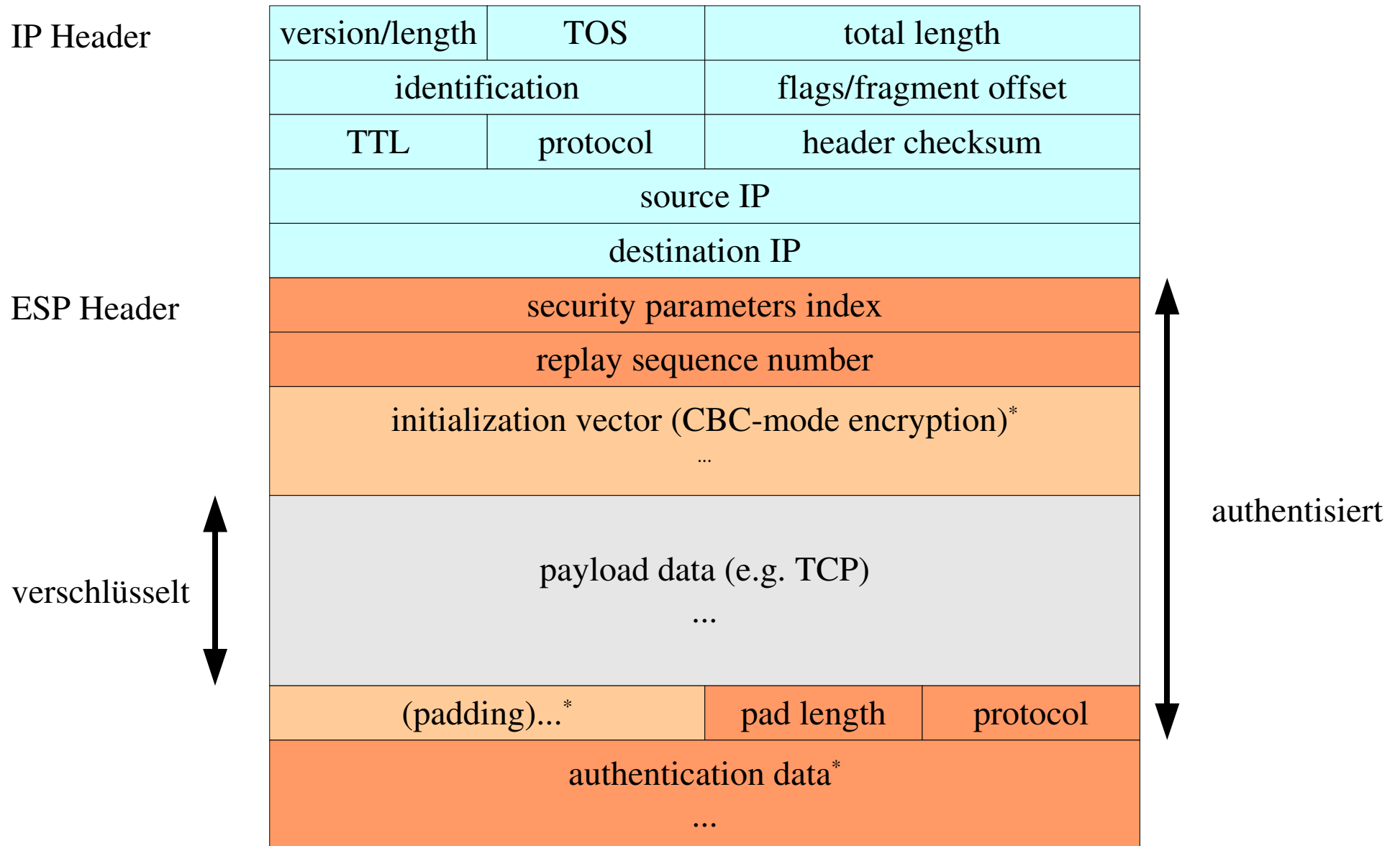
"normales" IP-Paket

IP Header

version/length	TOS	total length
identification		flags/fragment offset
TTL	protocol	header checksum
source IP		
destination IP		
payload data (e.g. TCP)		
...		

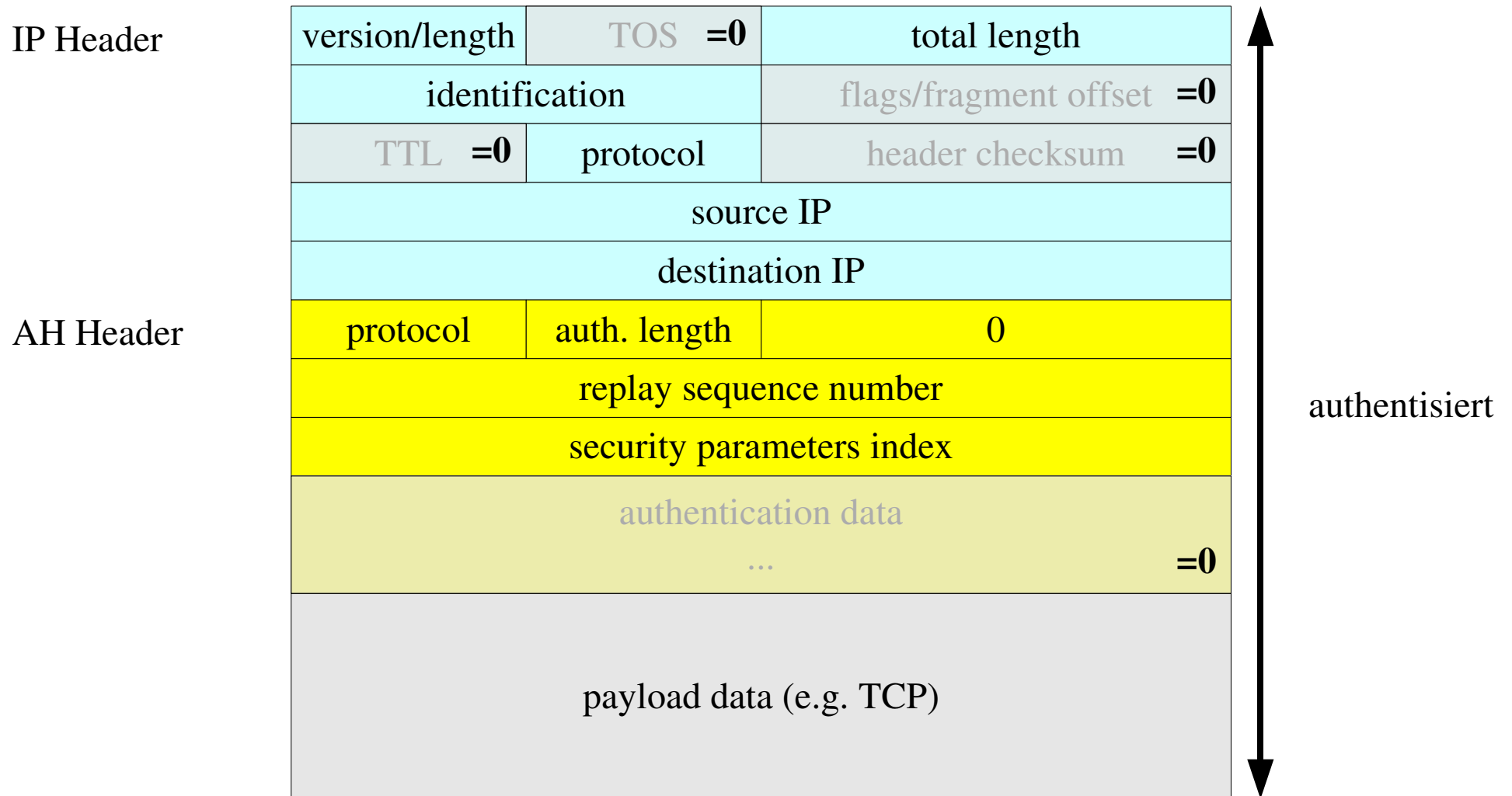
2 IPSec Paketsicherheit

ESP-Paketformat

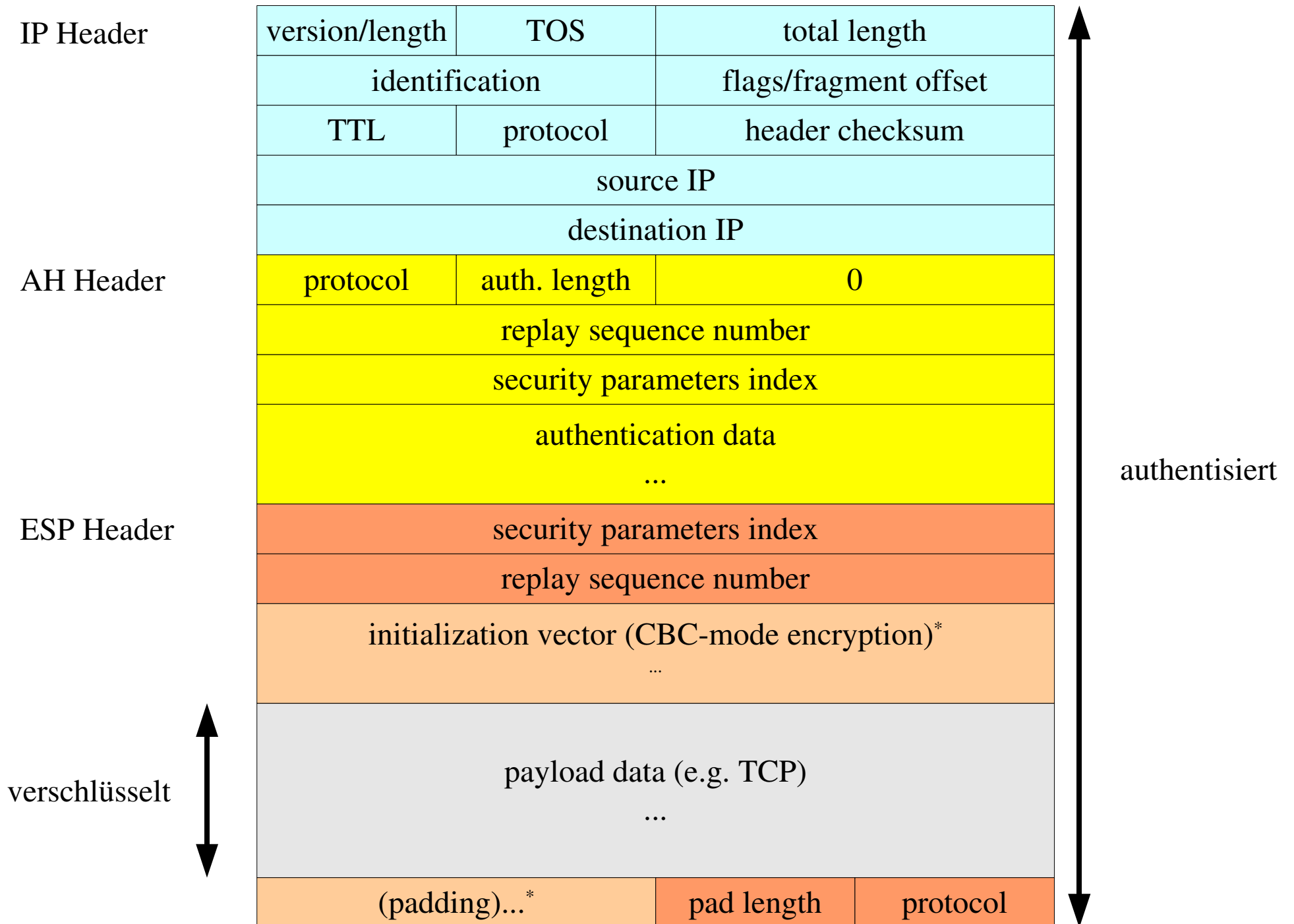


2 IPSec Paketsicherheit

AH-Paketformat



zur Berechnung des Authentikators werden veränderbare Felder auf 0 gesetzt



IP Header

version/length	TOS	total length
identification		flags/fragment offset
TTL	protocol	header checksum
source IP		
destination IP		

"Tunnel mode"

ESP Header

security parameters index		
replay sequence number		
initialization vector (CBC-mode encryption)*		
...		

innerer
IP Header

version/length	TOS	total length
identification		flags/fragment offset
TTL	protocol	header checksum
source IP		
destination IP		

authentisiert

verschlüsselt

payload data (e.g. TCP)		
...		

(padding)...*	pad length	protocol
authentication data*		
...		



2 IPSec Paketsicherheit

übliche Praxis

- "Tunnel mode": nur ESP-Header (mit Auth.)
- Transport mode: ESP (ohne Auth.) + AH
 - zwei separate SAs erforderlich!
- Security gateways: meistens "Tunnel mode"
 - es ist *problemlos* möglich, transport mode zu verwenden
 - manchmal Verschleierung der "inneren IP" erwünscht

2 IPSec Paketsicherheit

Security Associations Database

- Tupel (src, dst, Protokoll, SPI) definiert Assoziation
- Tabelle enthält zu jeder Assoziation auszuführende Aktionen (Chiffre, Authentisierung etc.)

139.20.16.62, 139.20.16.55, ESP, 260	DES-CBC key=0xabc129ef9cde3f76, HMAC-SHA1 key=...
139.20.16.62, 157.11.9.201, AH, 537	HMAC-SHA1 key=...
139.20.16.62, 139.20.16.55, ESP, 932	AES-CBC key=..., HMAC-MD5 key=...
139.20.16.62, 139.20.16.55, AH, 260	DES-CBC-MAC key=...
139.20.16.62, 139.20.16.55, ESP, 261	AES-CBC key=...

- weitere Informationen könnten an SA gekoppelt sein (z.B. Nutzeridentität, Security Label)

2 IPSec Paketsicherheit

Security Associations Database

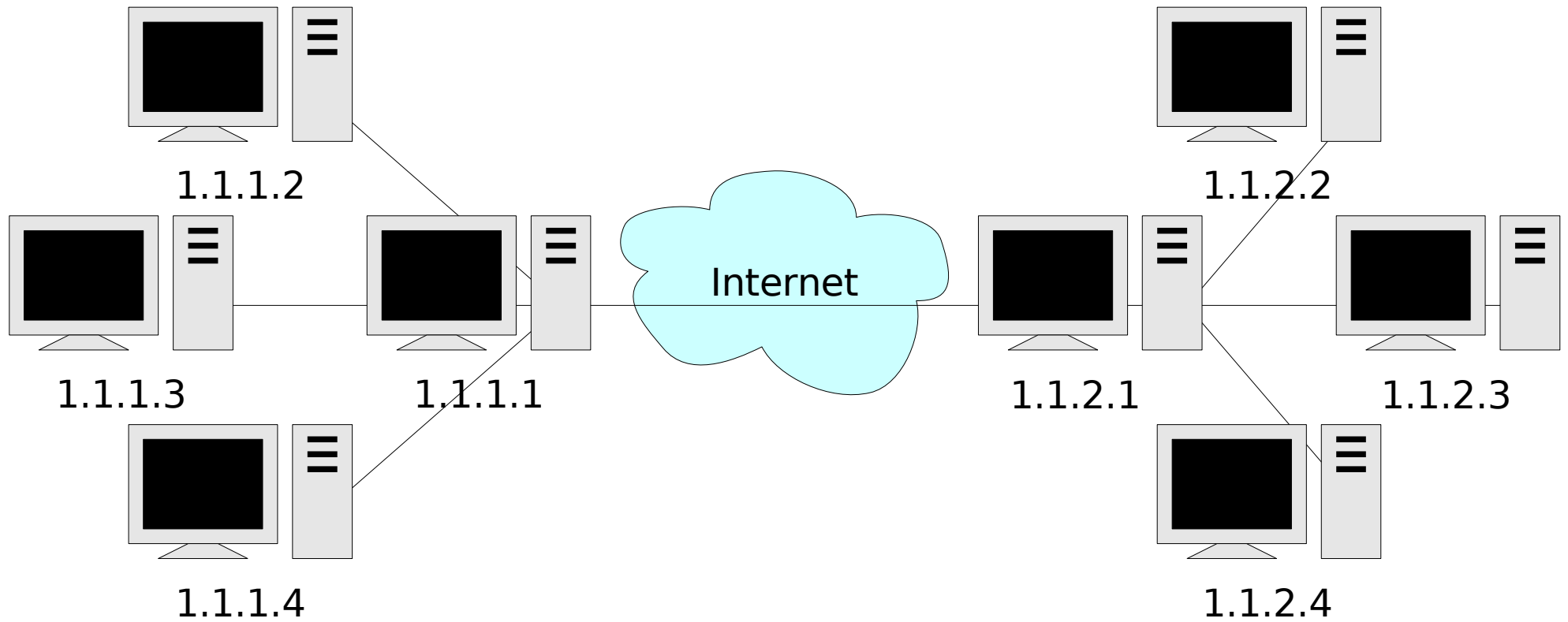
- theoretisch machbar:
 - weitere Informationen an SA sein (z.B. Identität von Kommunikationspartnern, Security Labels)
 - Authentisierung "out-of-band"
 - Multi-User-Systeme: SA pro Nutzer
- praktische Hürden
 - IKE ungeeignet
 - SA-Attribute an Applikation übergeben

3 Sicherheitsrichtlinien

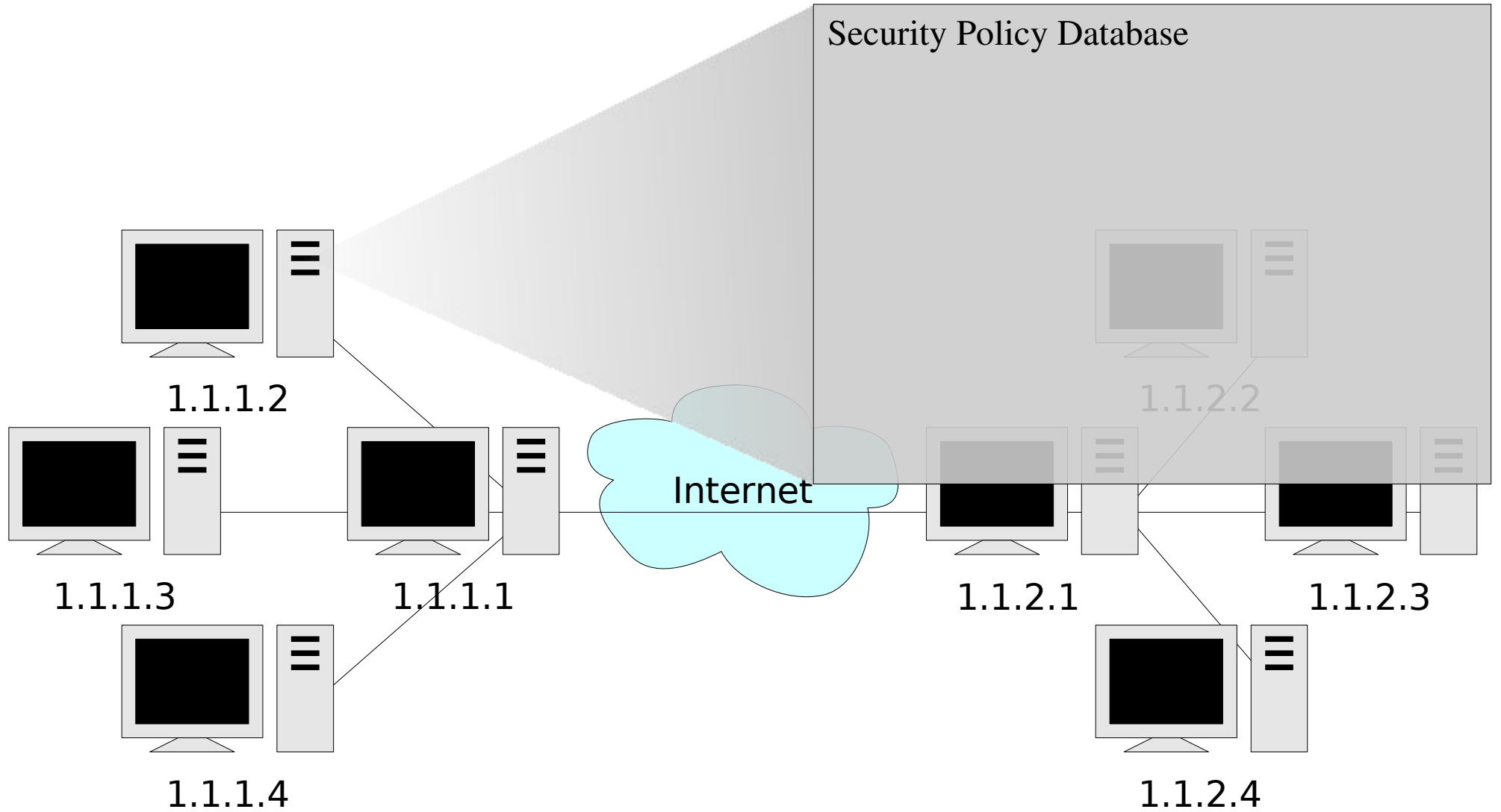
Security Policy Database (SPD)

- Spezifikation, welcher Typ von Kommunikationsverbindung welche Sicherheitsmerkmale aufweisen muss
- Vergleichbar mit Routing-Tabelle
 - Implementierungsabhängig, nicht in Standard spezifiziert
 - in "primitiven" Implementierungen (z.b. VPN Client): "auf *alle* Daten anwenden"
 - meist aber feinere Granularität, z.B.
 - Ports
 - Applikationswünsche
 - MAC labels

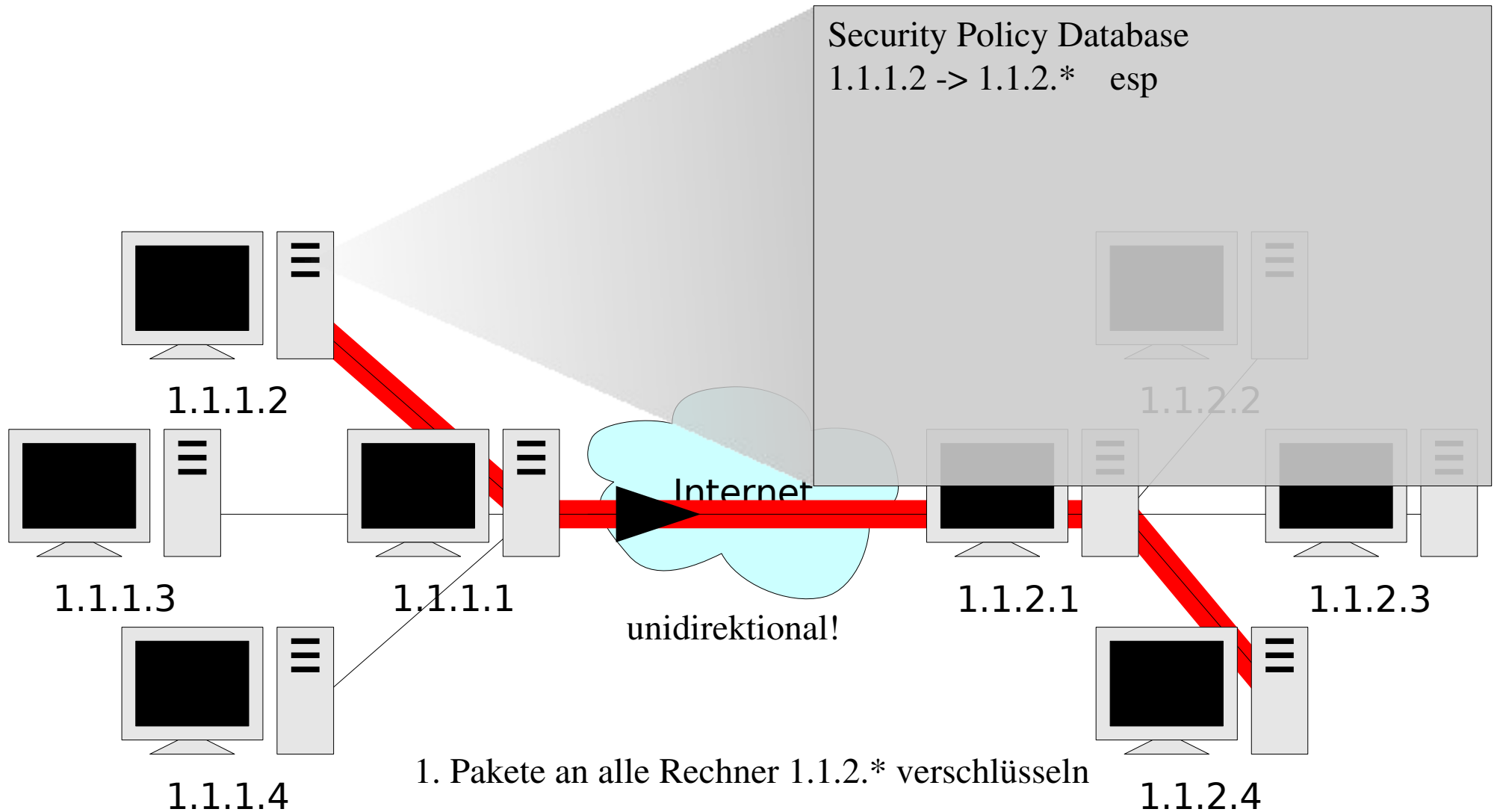
3 Sicherheitsrichtlinien



3 Sicherheitsrichtlinien



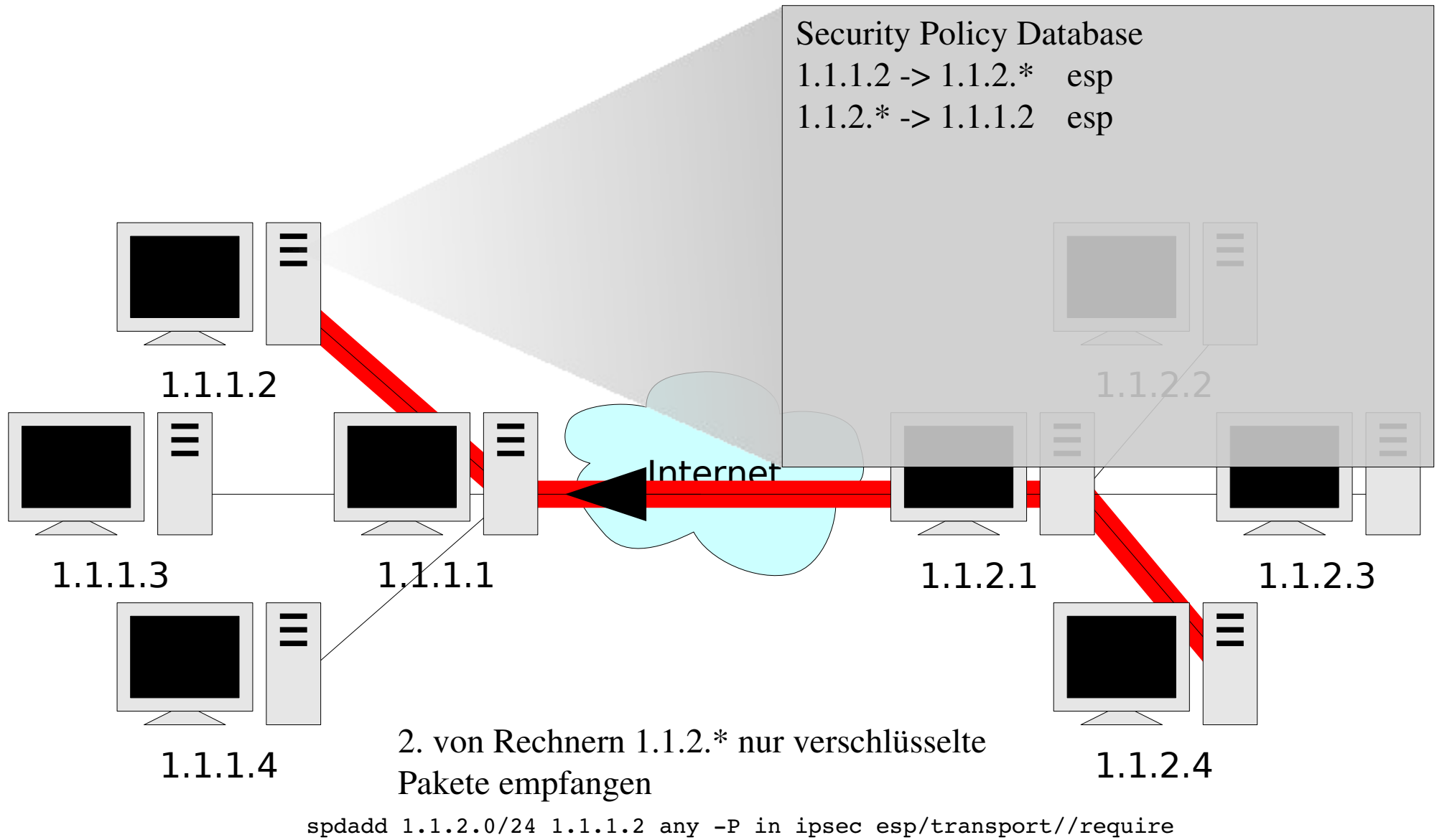
3 Sicherheitsrichtlinien



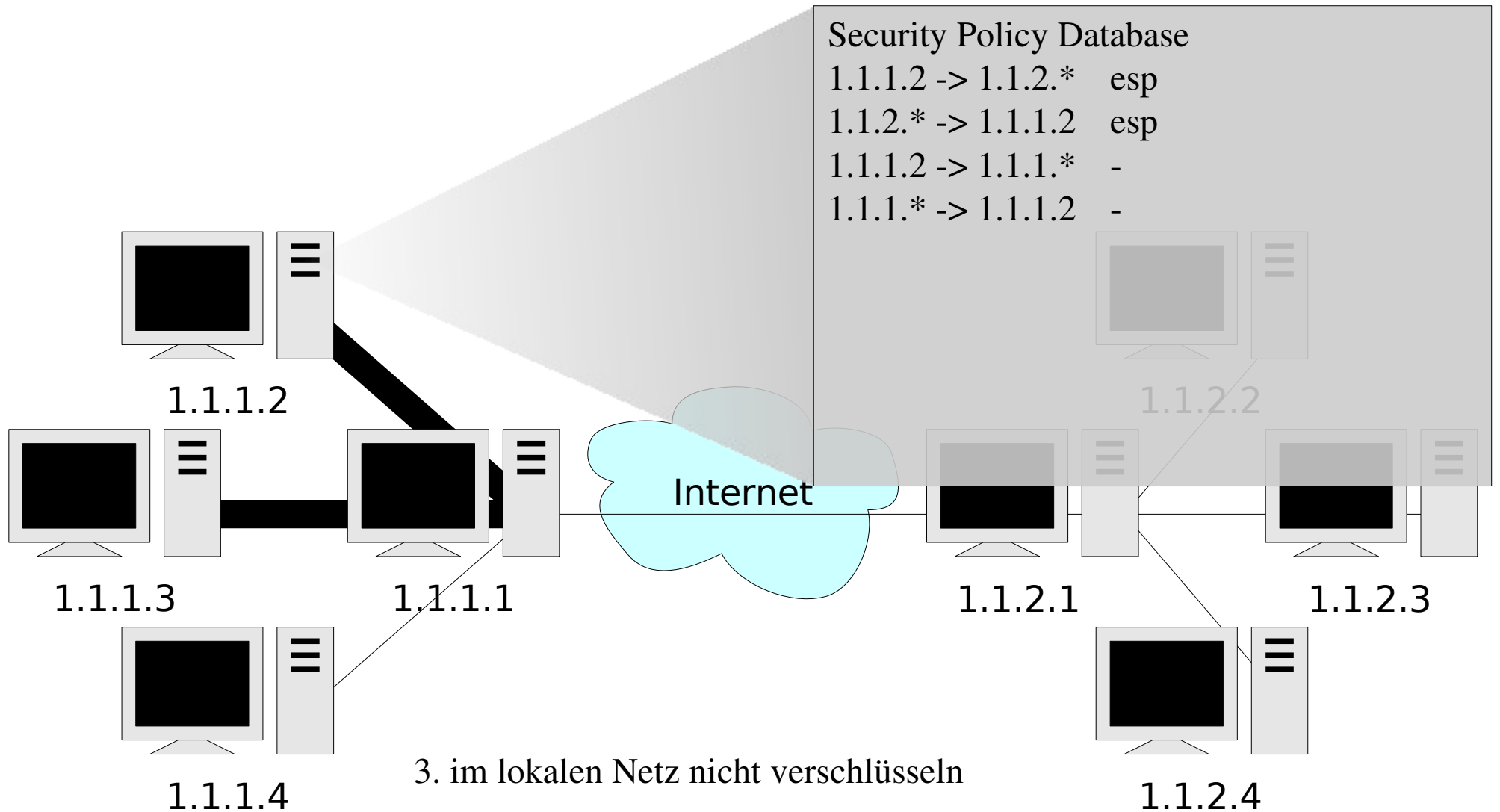
1. Pakete an alle Rechner 1.1.2.* verschlüsseln

```
spdadd 1.1.1.2 1.1.2.0/24 any -P out ipsec esp/transport//require
```

3 Sicherheitsrichtlinien

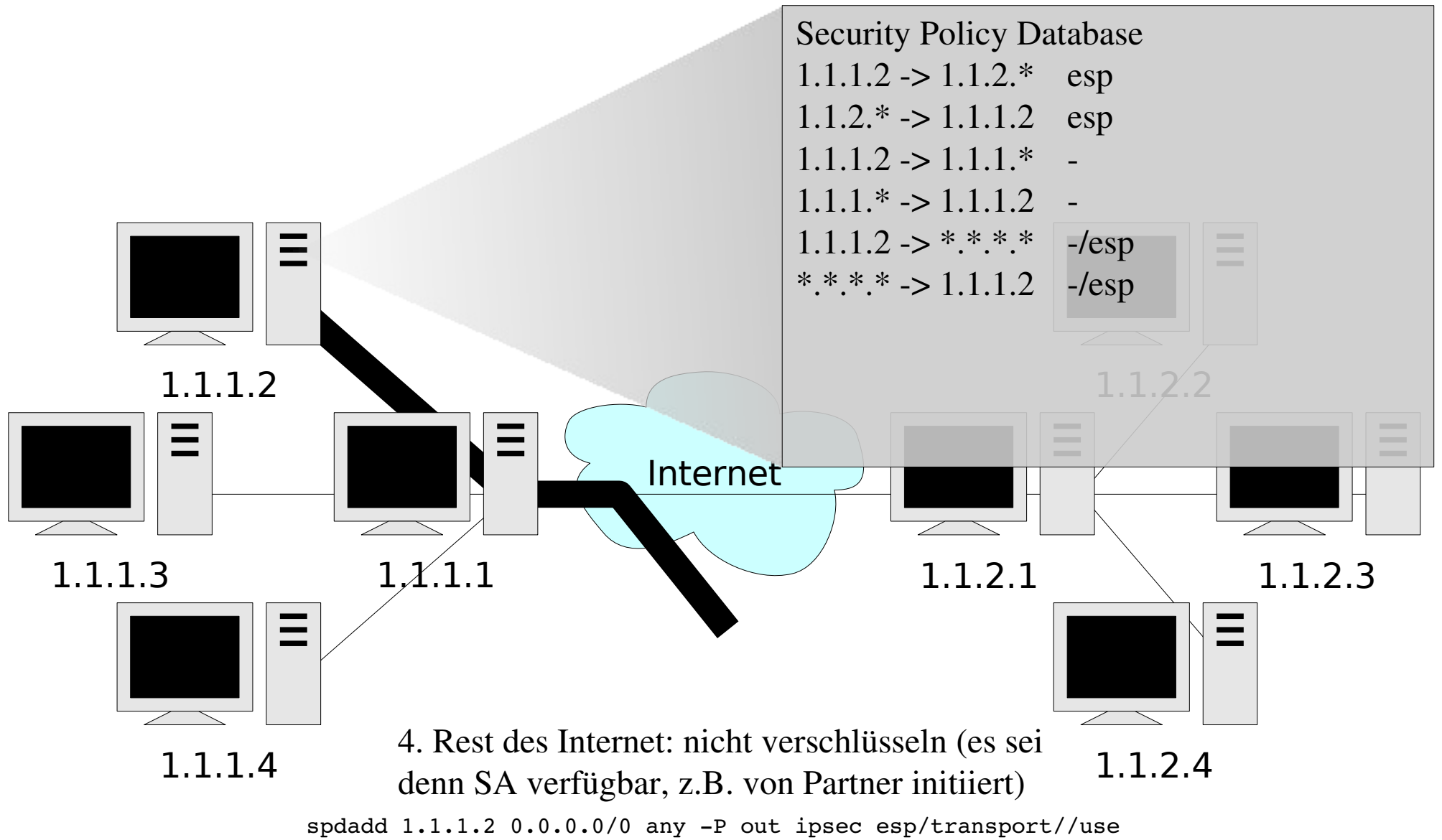


3 Sicherheitsrichtlinien



```
spdadd 1.1.1.2 1.1.1.0/24 any -P out none
```

3 Sicherheitsrichtlinien



3 Sicherheitsrichtlinien

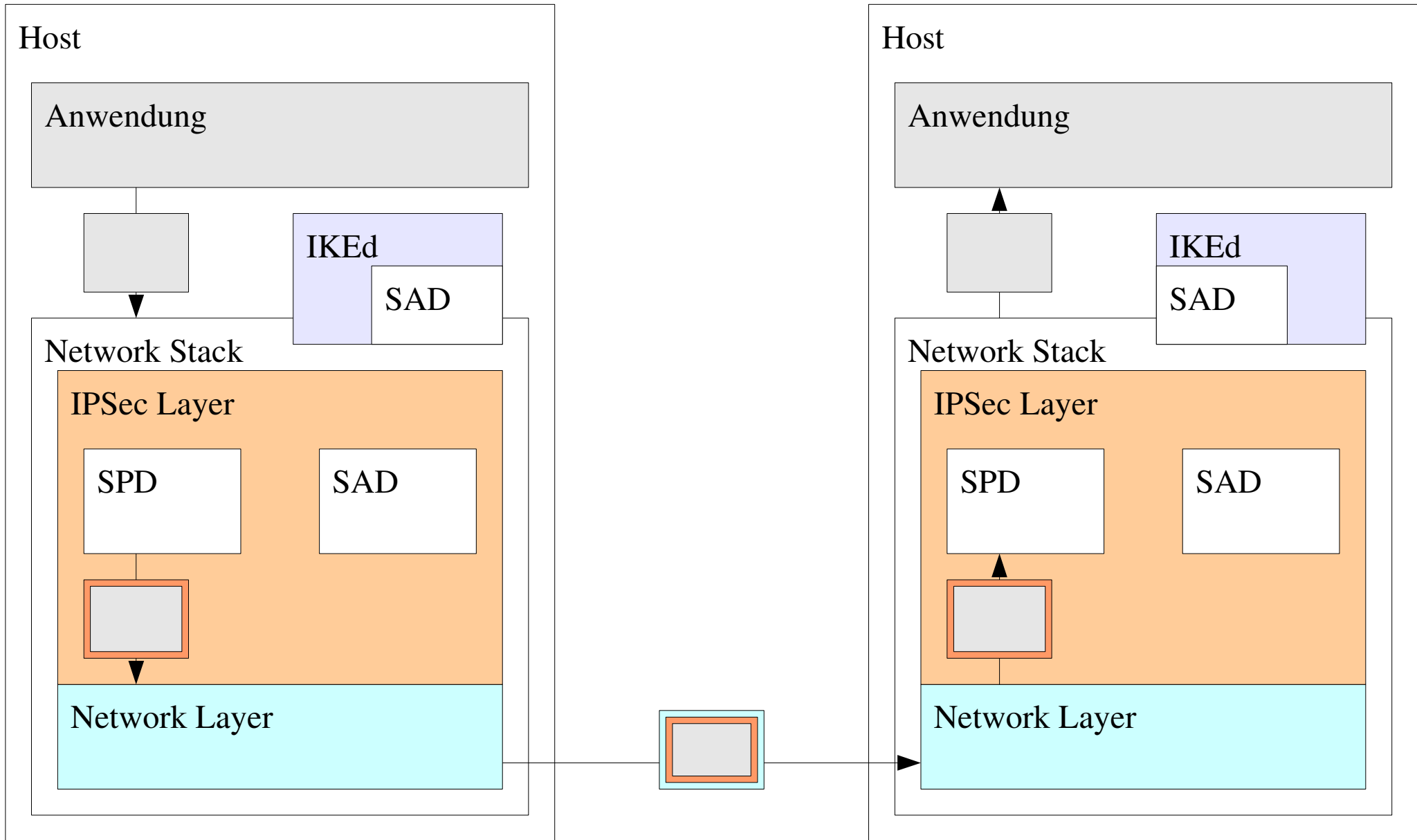
- Management von Sicherheitsrichtlinien in komplexem Netz nicht-trivial
 - Konsistenz
 - dynamisches Routing
 - SPD korrespondiert zu Topologieinformation
 - was, wenn Routing sich ändert?
 - Automatische Verteilung im Netz?
 - deswegen leider meistens doch Security Gateways :(

4 Schlüsselaustausch

- IPSec Paketsicherheit setzt etablierte IPSec-SAs voraus
- Management der SAs in separatem Protokoll
 - meist als separater Systemdienst implementiert
- Mehrere Kandidaten
 - Internet Key Exchange v1 (am weitesten verbreitet)
 - Internet Key Exchange v2 (noch rar)
 - KINK (experimentell)

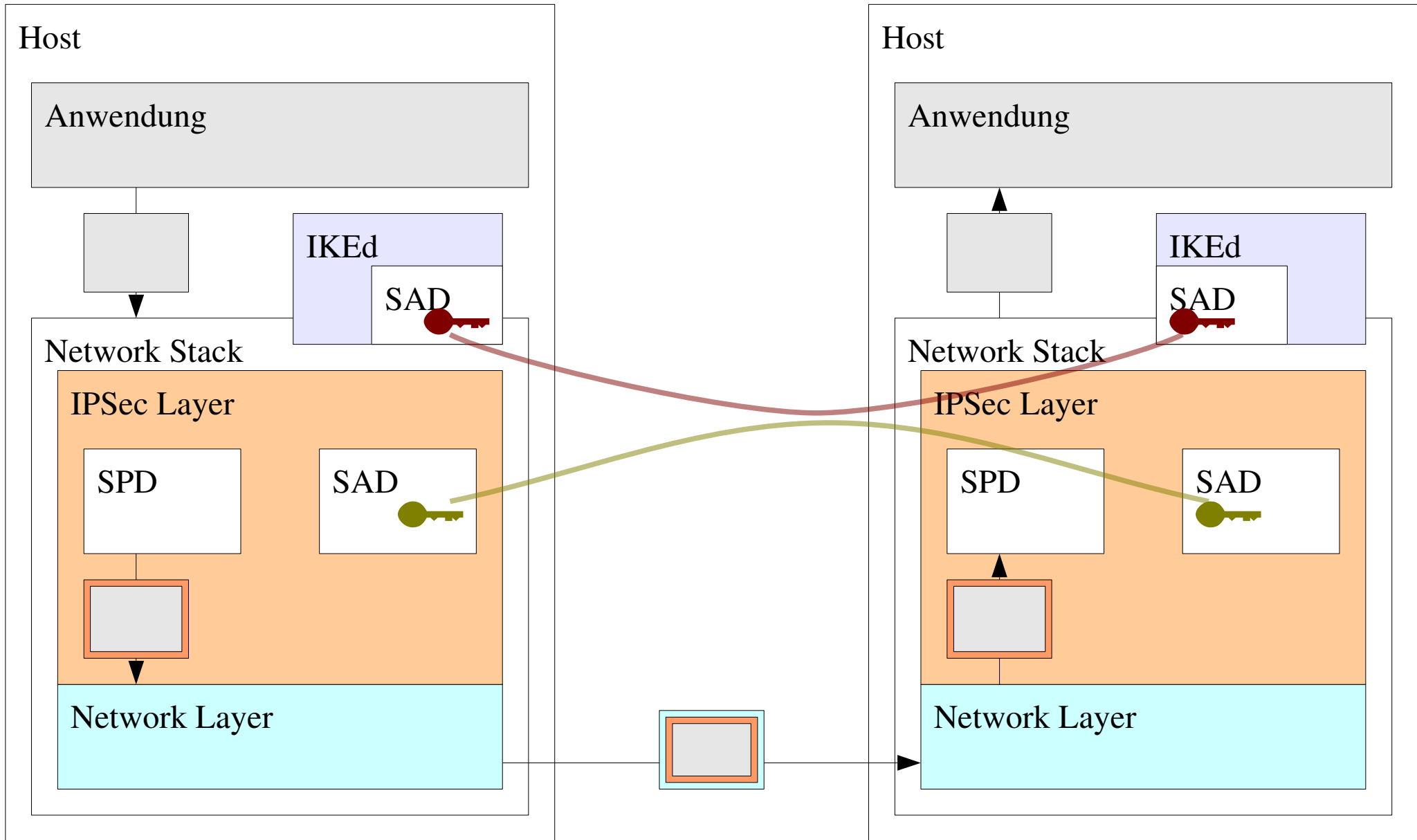
4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1



4 Schlüsselaustausch

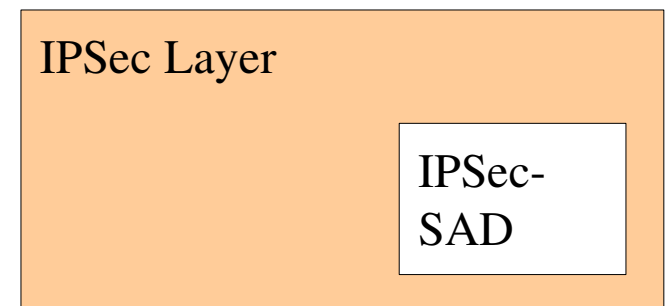
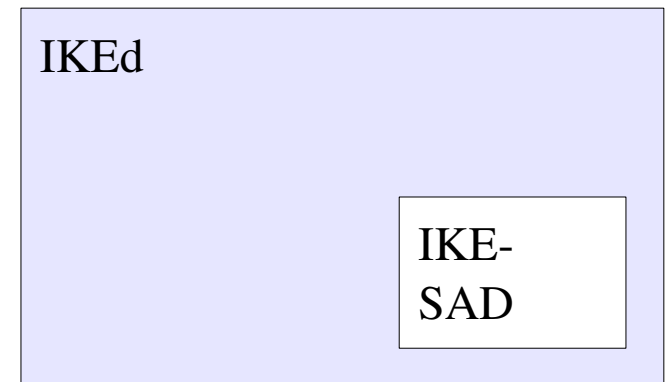
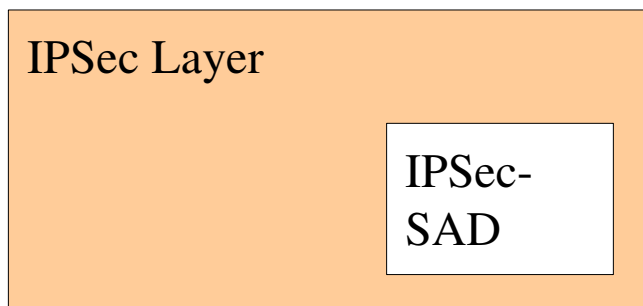
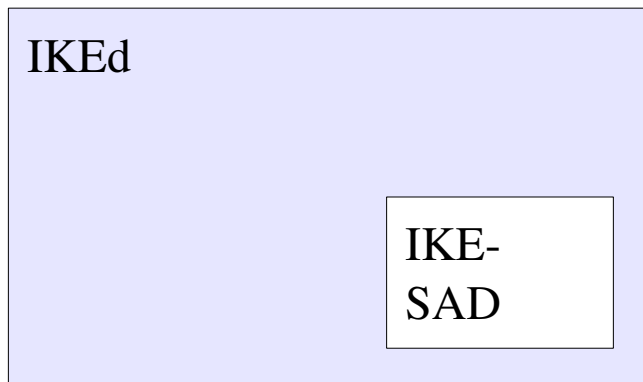
4.1 IKEv1



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

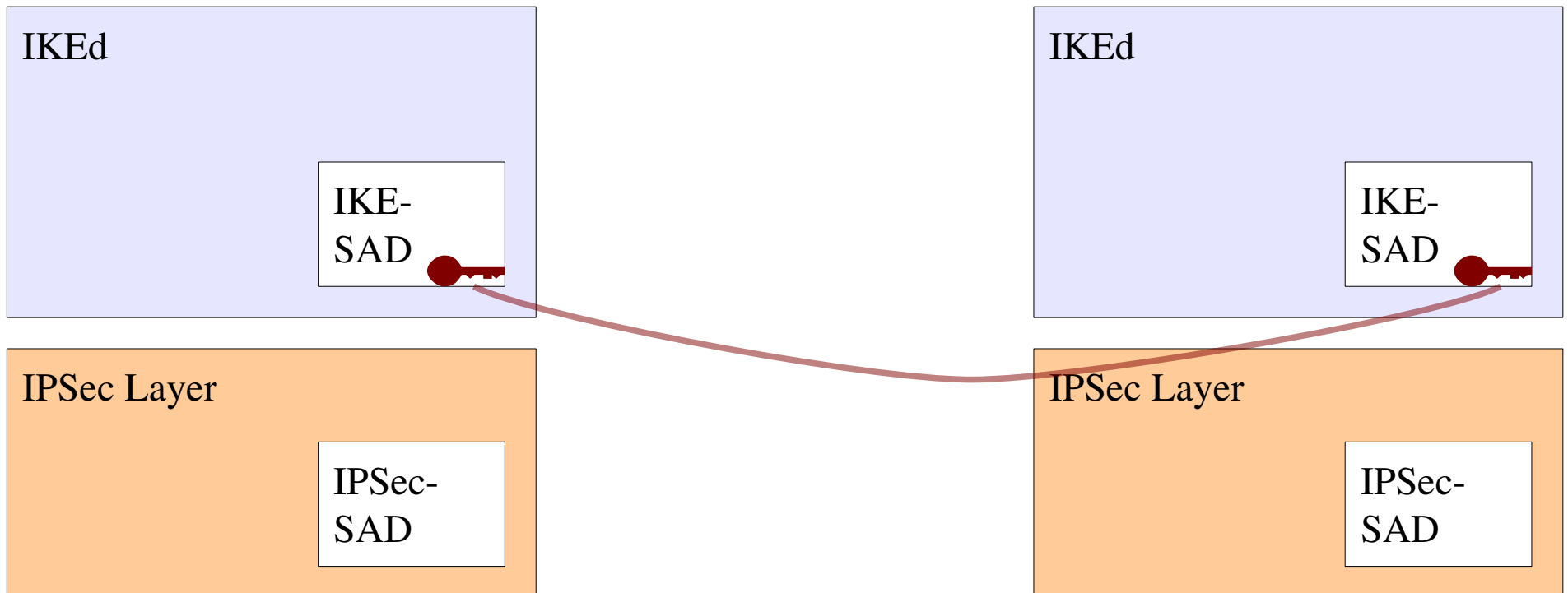
- Austausch in zwei Phasen



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

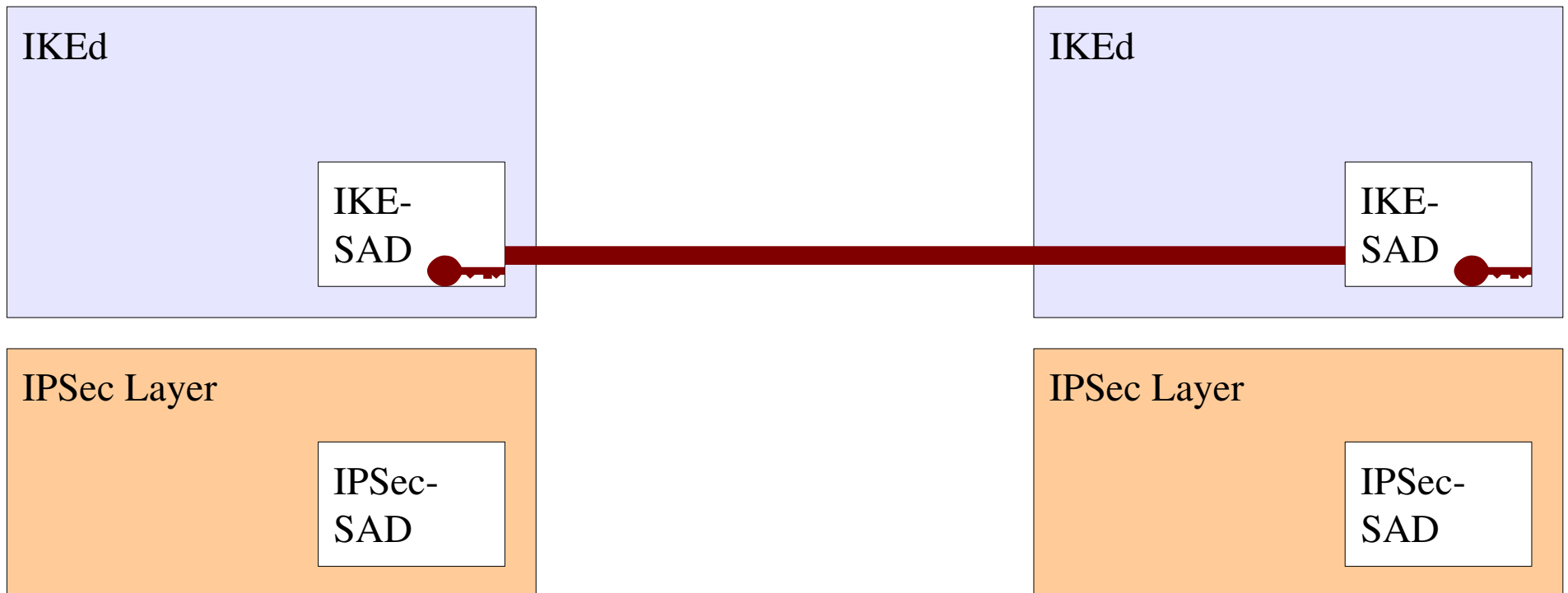
- Phase 1: IKE-SA etablieren
 - beide IKE-Daemons authentisieren sich gegenseitig
 - etablieren sicheren Kommunikationskanal



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

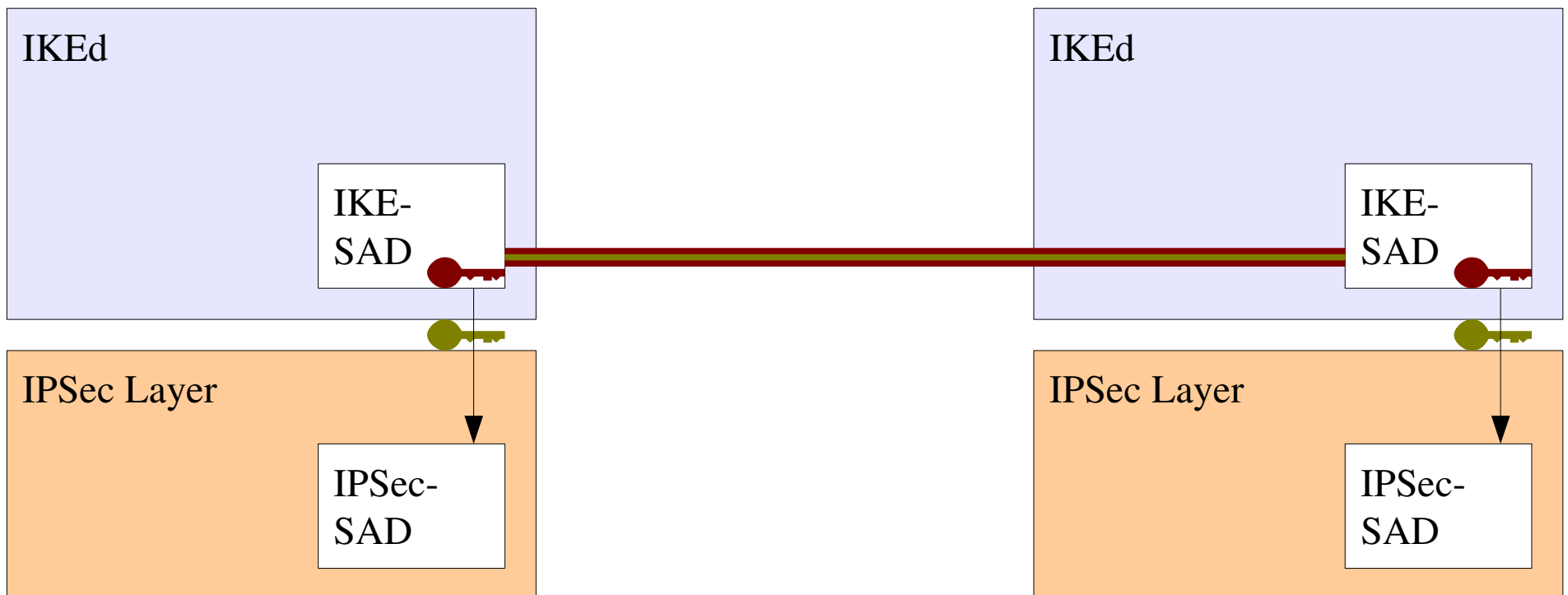
- gesamte weitere Kommunikation über diesen etablierten Kanal



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

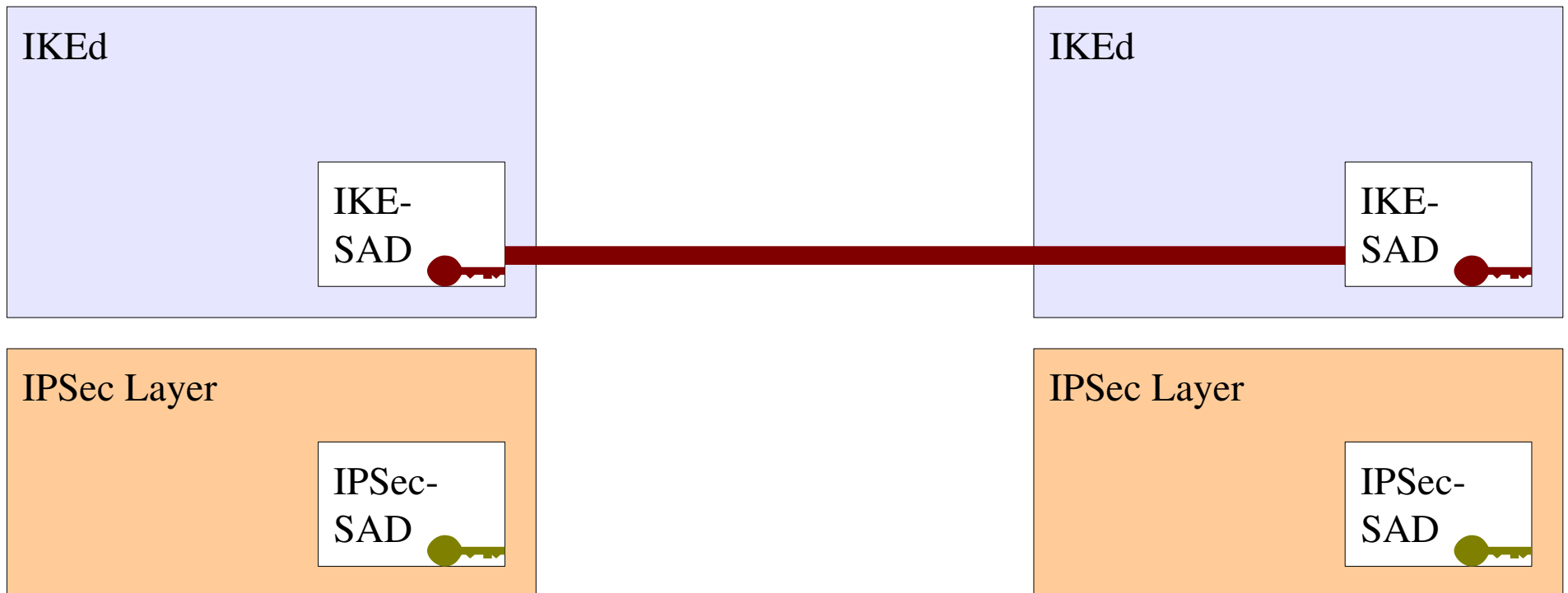
- Phase 2: Daten für IPSec-SA austauschen
 - Identität des Gegenübers ist gesichert
 - Schlüssel generieren und an IPSec-Layer übertragen



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

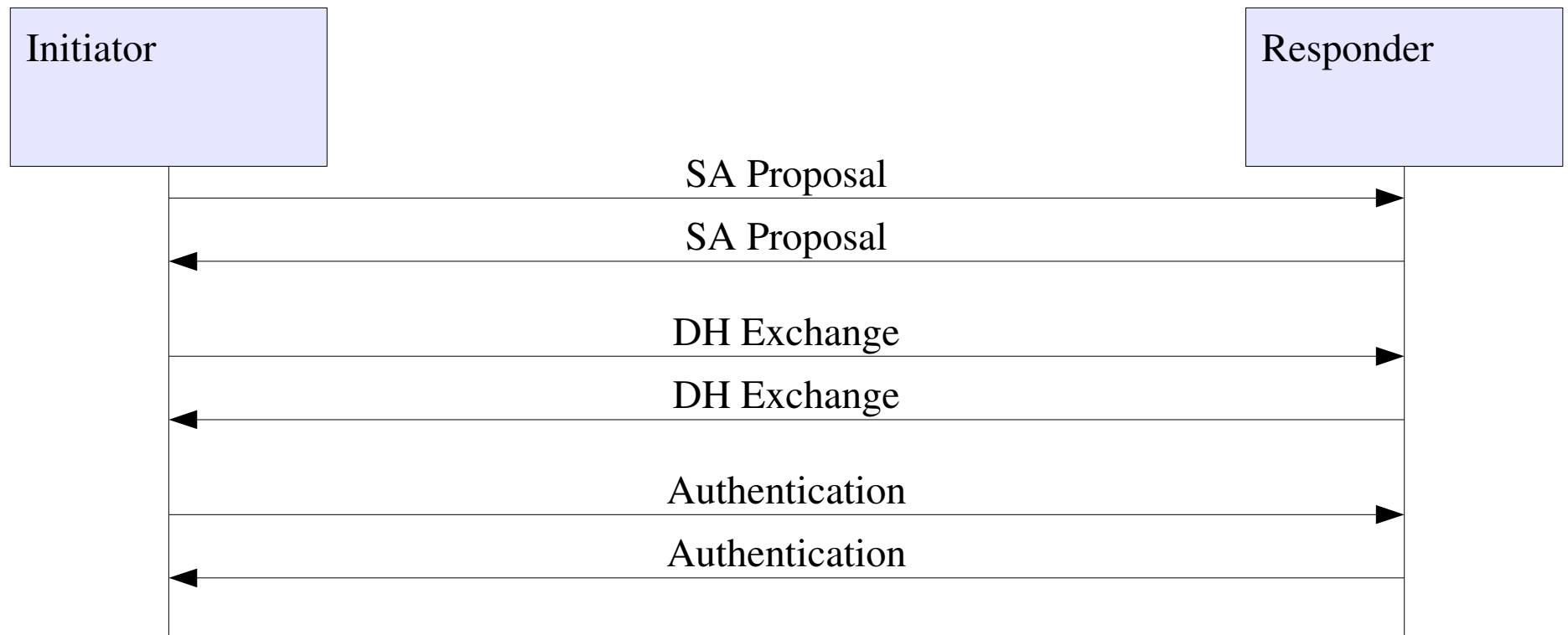
- IPSec-SA wird in Phase 2 etabliert



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- Nachrichtenaustausch (Main mode)

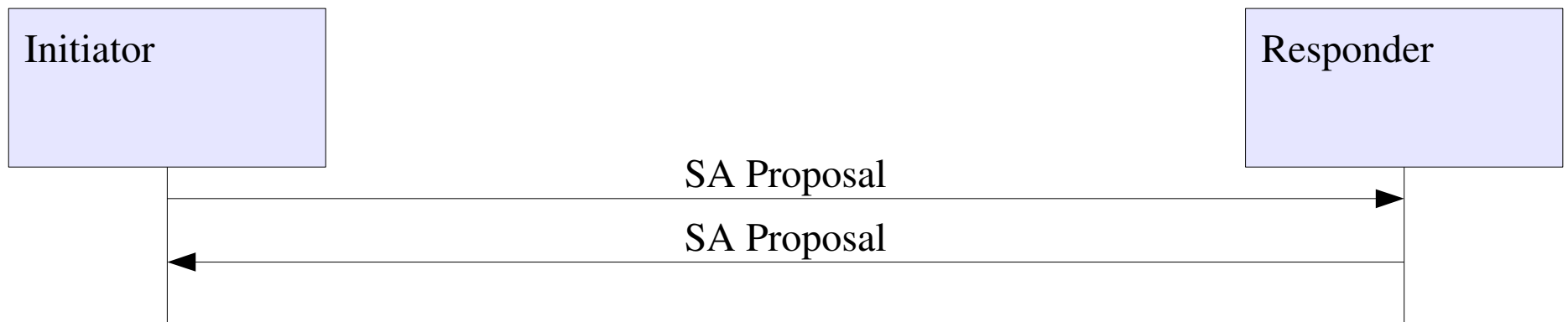


Hinweis: Nachrichteninhalte leicht vereinfacht dargestellt; bitte RFC lesen!

4 Schlüsselaustausch

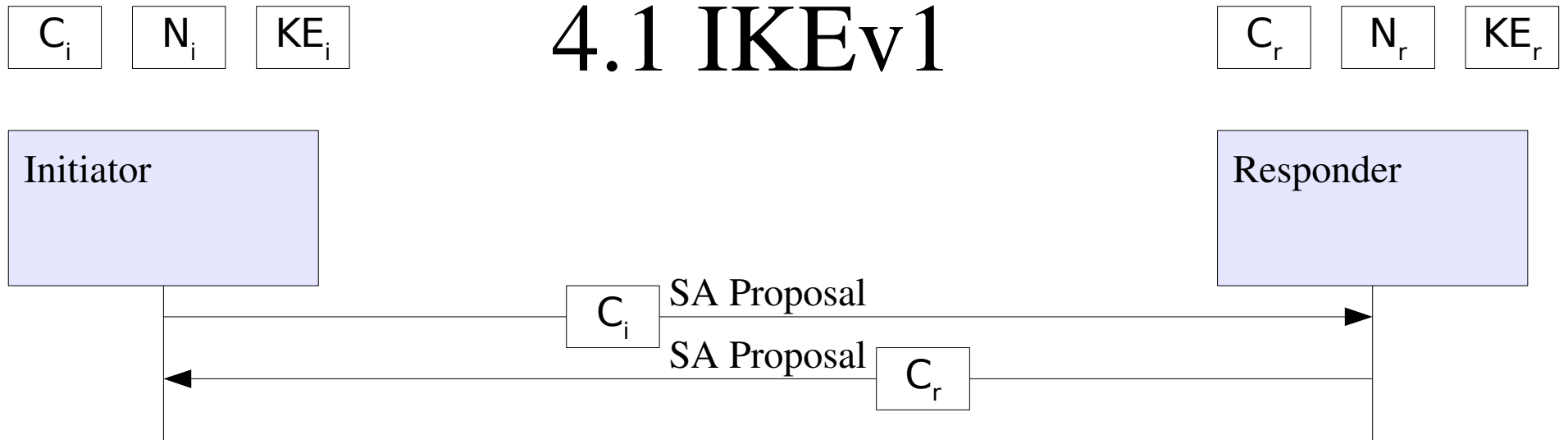
4.1 IKEv1

- Vorschlag, eine SA zu etablieren
- Parameter werden ausgehandelt
 - verfügbare Algorithmen
 - gewünschte Authentisierung
- genauer Inhalt nachfolgender Pakete von Authentisierungsmethode abhängig



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

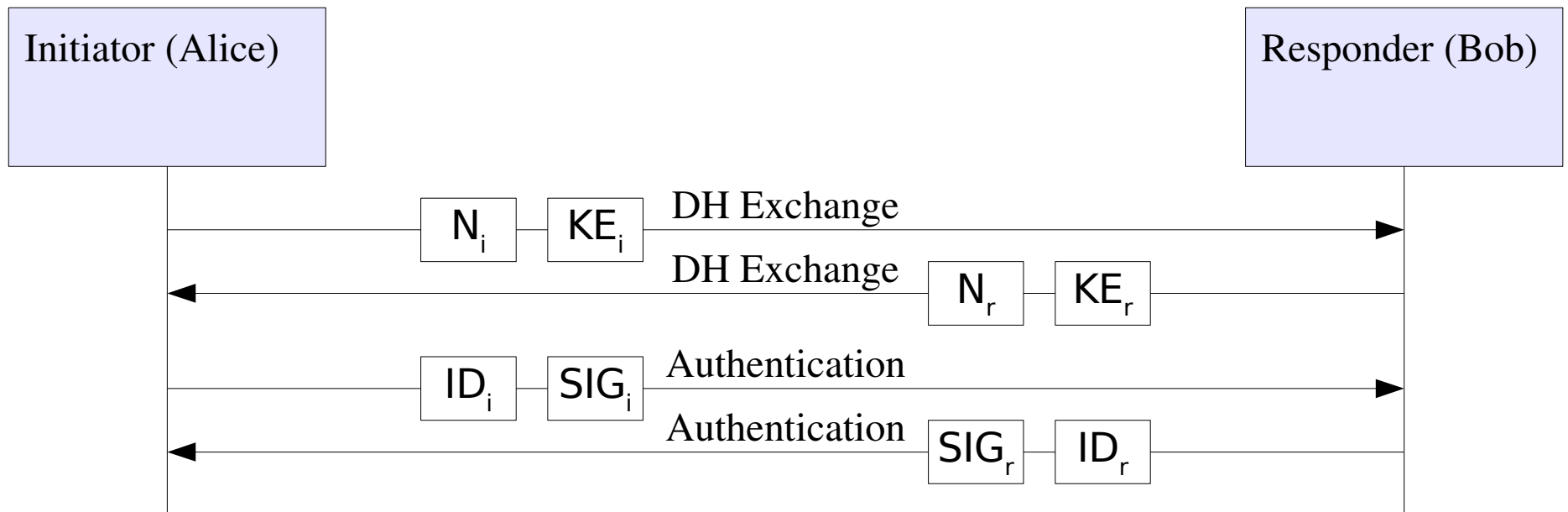


- immer: beide Parteien generieren folgende Daten, aus denen Schlüssel berechnet wird:
 - Cookie: identifiziert gleichzeitig SA Proposal
 - Nonce: Zufallszahl; gleichzeitig Schutz gegen Replay
 - zwei Werte für Diffie-Hellman-Austausch

4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- z.B. digitale Signaturen

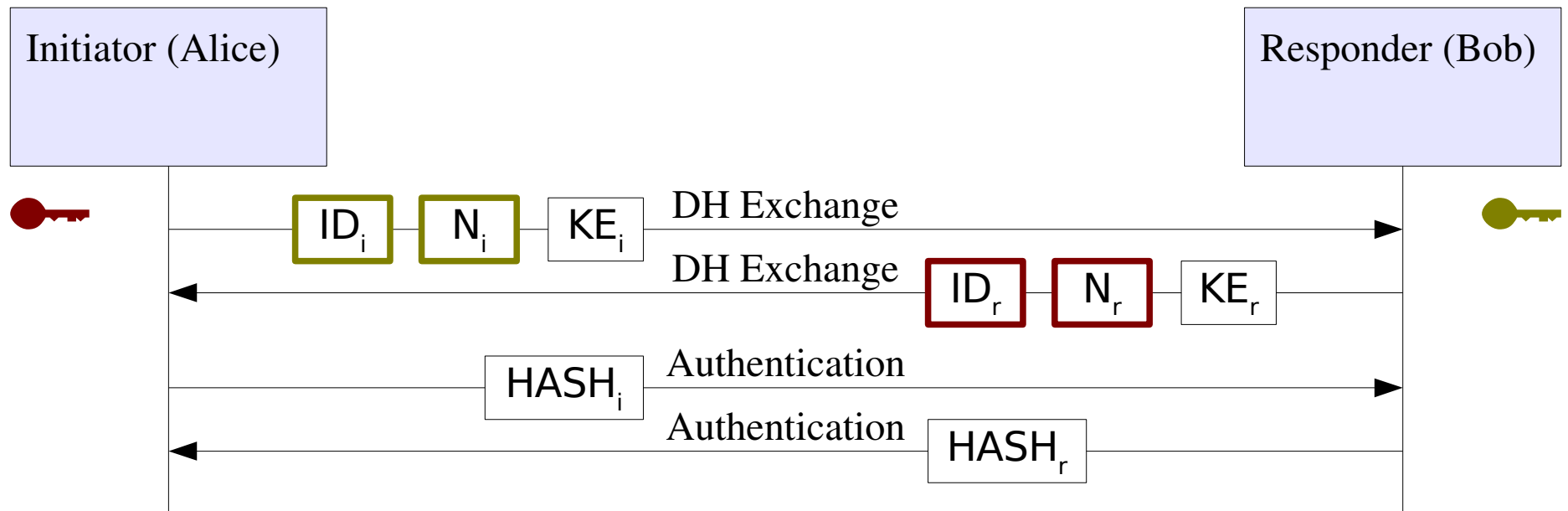


wenn Alice N_i N_r KE_i KE_r ID_i mit privatem Signaturschlüssel signiert, dann kann Bob verifizieren, dass Alice am Austausch beteiligt war, und umgekehrt

4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- z.B. public-Key-Kryptographie



wenn Alice N_i mit Bobs öffentlichem Schlüssel verschlüsselt,

dann kann nur Bob N_i lesen (entsprechend für Bob)

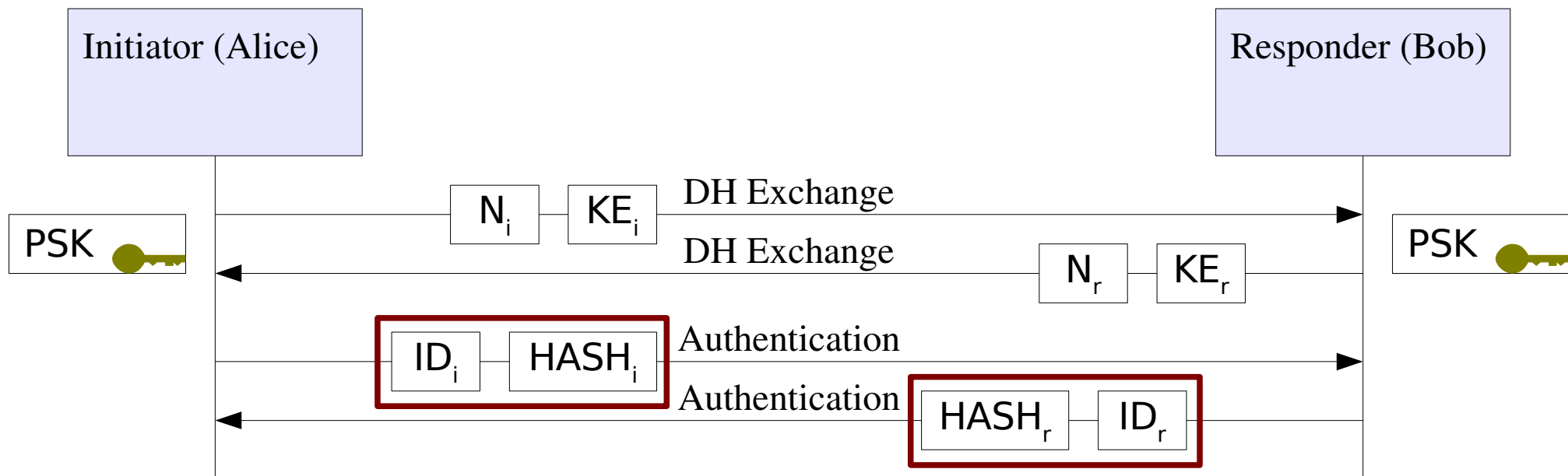
nur Alice und Bob können korrekten Hash über KE_i KE_r C_i C_r N_i N_r

berechnen

4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- z.B. vorher bekannter geheimen Schlüssel (PSK)



nur Alice und Bob können korrekten Hash über C_i C_r N_i N_r PSK berechnen
Hashes und Identitäten durch Sitzungsschlüssel geschützt übertragen

wichtig für späteres Verständnis: Alice muss $HASH_i$ berechnen, bevor Sie Identifizierung ID_r von Bob erhalten hat!

4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

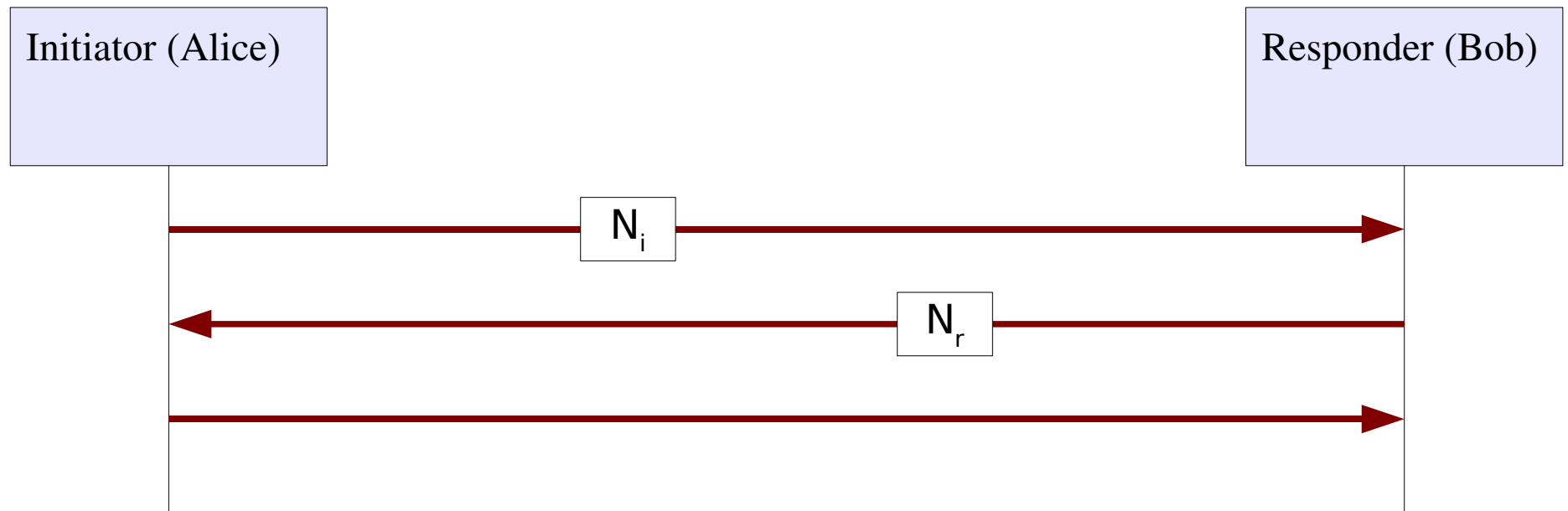
- Schlüsselmaterial:

C_i	C_r	N_i	N_r	KE
-------	-------	-------	-------	----
- gemeinsame Sitzungsschlüssel wird erzeugt; für weitere Kommunikation verwendet
 - Verwendung des Schlüsselmaterials von Authentisierungsmethode abhängig
- Aggressive mode Variante des Austauschs
 - weniger Nachrichten
 - anfälliger für DoS-Angriffe
 - Identität

4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

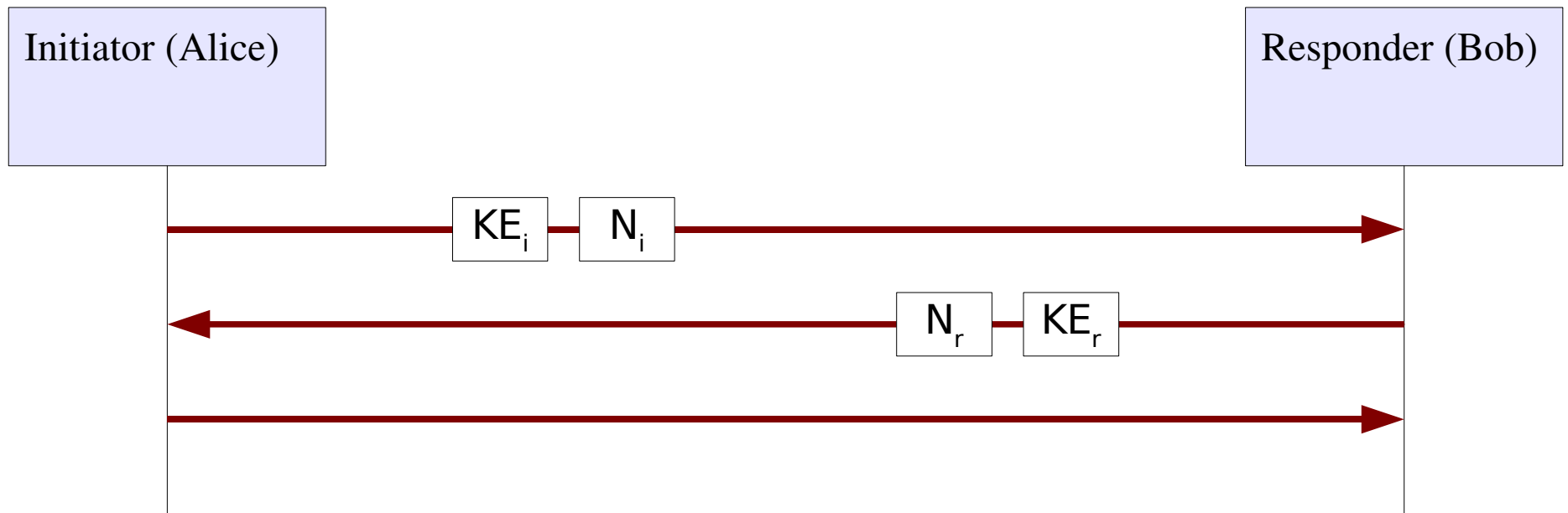
- Phase 2: In etabliertem sicheren Kanal Material für IPSec-SAs austauschen



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- optional: weiterer DH-Austausch (PFS)



4 Schlüsselaustausch

4.1 IKEv1

- Public-Key-Kryptographie in IKE erfordert PKI
- IKE erlaubt Übertragung von Zertifikaten in Phase 1
 - Schlüssel müssen nicht mehr an alle IKE-Instanzen verteilt werden
 - Schlüssel vertrauen, wenn Zertifikat durch vertrauenswürdige Zertifizierungsinstanz signiert ist
 - "nur noch" Vertrauensbeziehungen zu Zertifizierungsinstanz herstellen

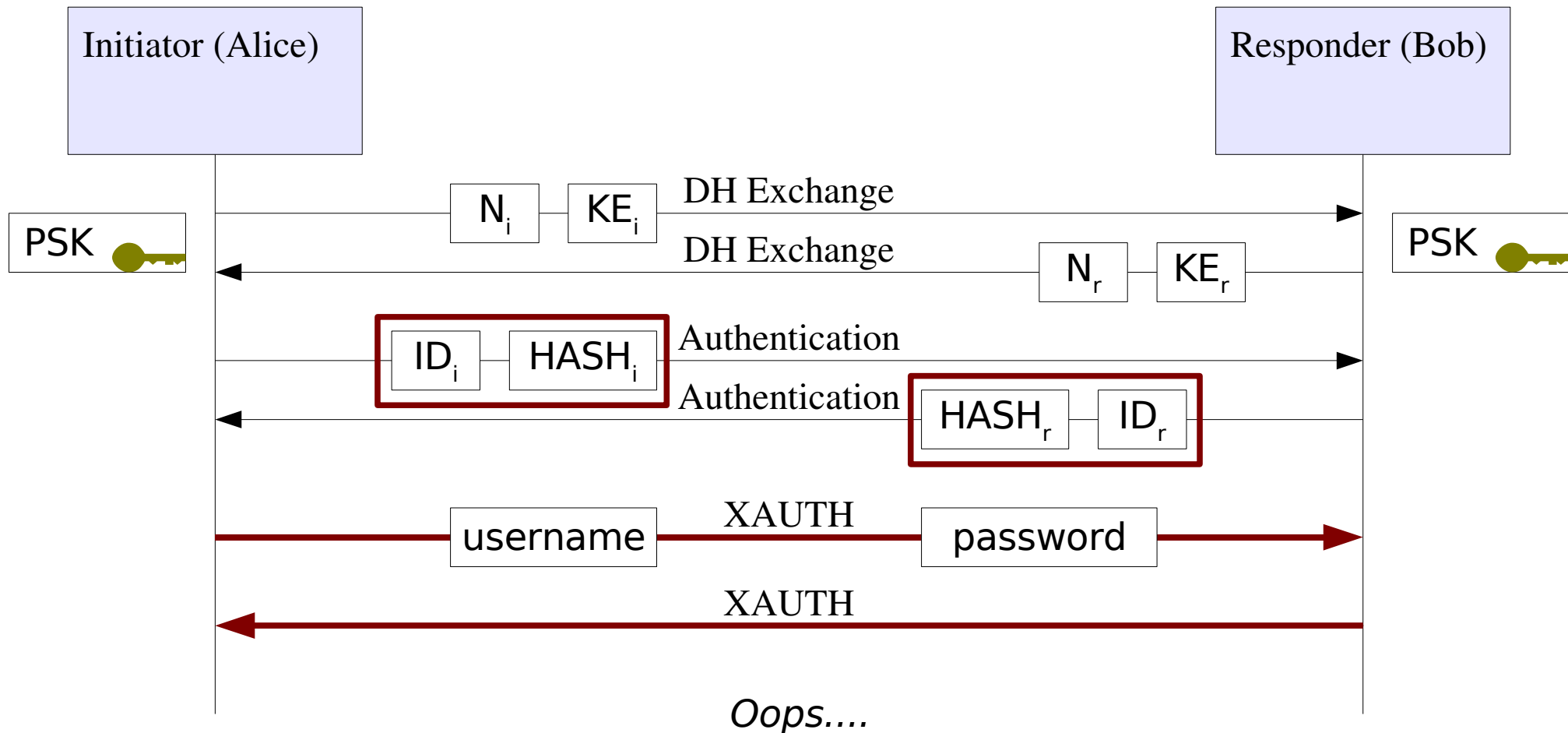
4 Schlüsselaustausch

4.2 XAUTH

- insbesondere von Cisco forciert, um "legacy authentication systems" zu integrieren
 - Zertifikate manchen zu umständlich
 - "preshared key": vor Schlüsselermittlung nur IP-Adresse von Partner bekannt
 - "Auswahl" von Key nur anhand IP – was ist mit DHCP?
 - "nachträgliche" Nutzerauthentisierung in zusätzlicher Phase zwischen Phase 1 und Phase 2

4 Schlüsselaustausch

4.2 XAUTH



Ende