Sieci rozległe

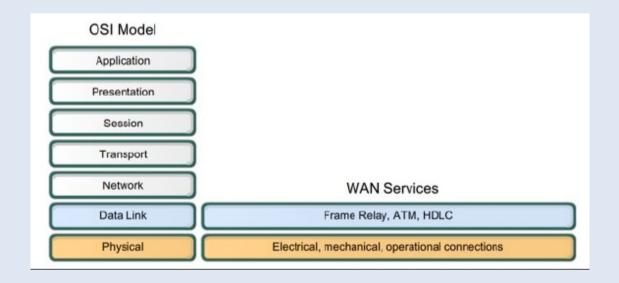
(WAN)

- Sieć obejmująca obszary większe niż sieci LAN
- Najczęściej udostępniana przez firmy telekomunikacyjne, specjalizowanych ISP
- Wykorzystuje inne technologie przenoszenia ruchu niż sieci LAN
- Większość technologii WAN zdefiniowana jest w 1 i 2 warstwie modelu ISO/OSI

- Sieć obejmująca obszary większe niż sieci LAN
- Najczęściej udostępniana przez firmy telekomunikacyjne, specjalizowanych ISP
- Wykorzystuje inne technologie przenoszenia ruchu niż sieci LAN
- Większość technologii WAN zdefiniowana jest w 1 i 2 warstwie modelu ISO/OSI

- Sieć obejmująca obszary większe niż sieci LAN
- Najczęściej udostępniana przez firmy telekomunikacyjne, specjalizowanych ISP
- Wykorzystuje inne technologie przenoszenia ruchu niż sieci LAN
- Większość technologii WAN zdefiniowana jest w 1 i 2 warstwie modelu ISO/OSI

- Sieć obejmująca obszary większe niż sieci LAN
- Najczęściej udostępniana przez firmy telekomunikacyjne, specjalizowanych ISP
- Wykorzystuje inne technologie przenoszenia ruchu niż sieci LAN
- Większość technologii WAN zdefiniowana jest w 1 i 2 warstwie modelu ISO/OSI



wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) węzeł sieciowy dostawcy ISP

wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) wezeł sieciowy dostawcy ISP

wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) wezeł sieciowy dostawcy ISP

wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) wezeł sieciowy dostawcy ISP

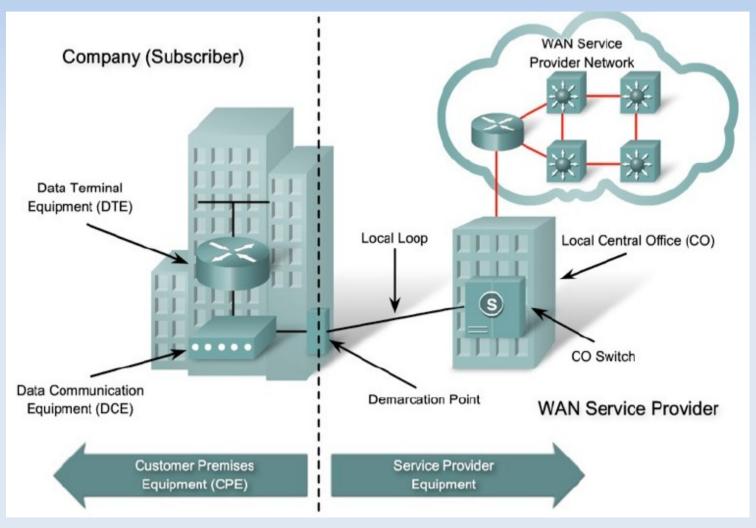
wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) węzeł sieciowy dostawcy ISP

wykład 12

- CPE (Customer Premises Equipment) wszystkie urządzenia po stronie klienta umożliwiające połączenie z siecią WAN (DCE i DTE)
- DCE (Data Communications Equipment) urządzenia przyłączone bezpośrednio do sieci dostawcy ISP (Local Loop)
- DTE (Data Terminal Equipment) urządzenia klienta umożliwiające połączenie końcowych urządzeń sieciowych (np. komputer, router) z siecią WAN poprzez urządzenia DCE
- Punkt styku (Demarcation Point) węzeł lokalny dostawcy sieciowego ISP w budynku u klienta do przyłączenia urządzeń klienta (CPE) do sieci dostawcy (Local Loop)
- Local Loop (Last-mile) połączenie od węzła sieciowego dostawcy ISP (CO) do klienta
- CO (Central Office) węzeł sieciowy dostawcy ISP

wykład 12



wykład 12

Elementy WAN w warstwie fizycznej

- Określa sposób łączenia urządzeń (elektryczne i mechaniczne) i przesyłania sygnałów
- Najczęściej spotykane standardy:
 - EIA/TIA-232 (RS-232)
 - EIA/TIA-449/530
 - EIA/TIA-612/613 (HSSI)
 - V.35
 - X.21

Elementy WAN w warstwie fizycznej

- Określa sposób łączenia urządzeń (elektryczne i mechaniczne) i przesyłania sygnałów
- Najczęściej spotykane standardy:
 - EIA/TIA-232 (RS-232)
 - EIA/TIA-449/530
 - EIA/TIA-612/613 (HSSI)
 - V.35
 - X.21

wykład 12

Elementy WAN w warstwie łącza danych

- Określają sposób enkapsulacji i przesyłu danych dla protokołów WAN
- Najczęściej spotykane protokoły WAN L2:
 - MPLS (Multi Protocol Label Switching) aktualny standard budowy nowoczesnych sieci WAN
 - HDLC (High-Level Data Link Control standard budowy ramek ISO)
 - PPP (Point-to-Point Protocol)
 - ATM (Asynchronous Transfer Mode)
 - Frame Relay
 - ISDN

Elementy WAN w warstwie łącza danych

- Określają sposób enkapsulacji i przesyłu danych dla protokołów WAN
- Najczęściej spotykane protokoły WAN L2:
 - MPLS (Multi Protocol Label Switching) aktualny standard budowy nowoczesnych sieci WAN
 - HDLC (High-Level Data Link Control standard budowy ramek ISO)
 - PPP (Point-to-Point Protocol)
 - ATM (Asynchronous Transfer Mode)
 - Frame Relay
 - ISDN

wykład 12

- Circuit Switching (przełączanie obwodów) np. ISDN
- Packet Switching (przełączanie pakietów) np. Frame Relay, ATM
 - PVC (Permanent Virtual Circuit)
 - SVC (Switched Virtual Circuit)
- Dedicated Point-to-Point (dedykowane łącza) np. PPP, HDLC
- Broadband VPN, np. xDSL

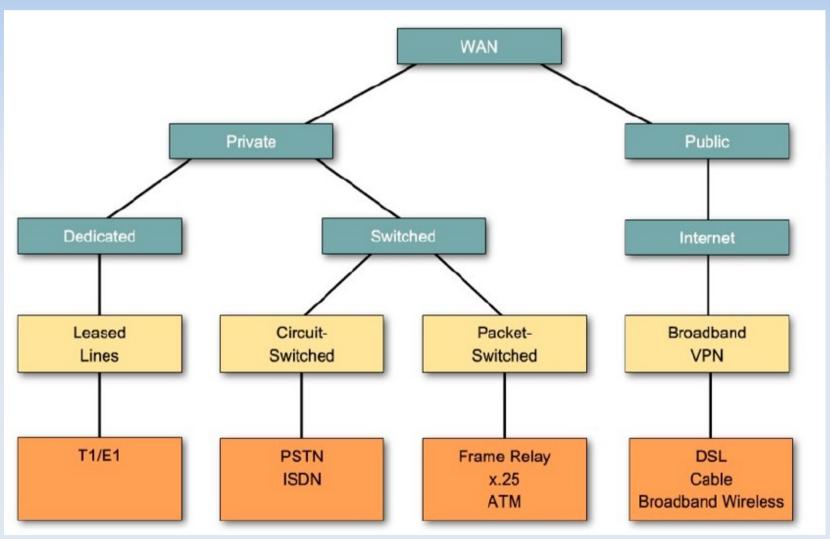
wykład 12

- Circuit Switching (przełączanie obwodów) np. ISDN
- Packet Switching (przełączanie pakietów) np. Frame Relay, ATM
 - PVC (Permanent Virtual Circuit)
 - SVC (Switched Virtual Circuit)
- Dedicated Point-to-Point (dedykowane łącza) np. PPP, HDLC
- Broadband VPN, np. xDSL

- Circuit Switching (przełączanie obwodów) np. ISDN
- Packet Switching (przełączanie pakietów) np. Frame Relay, ATM
 - PVC (Permanent Virtual Circuit)
 - SVC (Switched Virtual Circuit)
- Dedicated Point-to-Point (dedykowane łącza) np. PPP, HDLC
- Broadband VPN, np. xDSL

- Circuit Switching (przełączanie obwodów) np. ISDN
- Packet Switching (przełączanie pakietów) np. Frame Relay, ATM
 - PVC (Permanent Virtual Circuit)
 - SVC (Switched Virtual Circuit)
- Dedicated Point-to-Point (dedykowane łącza) np. PPP, HDLC
- Broadband VPN, np. xDSL

wykład 12



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

- Nazywany "Metro Ethernet"
- Ethernet jest sprawdzony, niedrogi, prosty w obsłudze
- W połączeniu z MPLS zapewnia bardzo nowoczesne rozwiązania klasy providerskiej dla obsługi zwykłego ruchu, głosu i wideo
- Przykład: ogólnopolska sieć PIONIER

- Nazywany "Metro Ethernet"
- Ethernet jest sprawdzony, niedrogi, prosty w obsłudze
- W połączeniu z MPLS zapewnia bardzo nowoczesne rozwiązania klasy providerskiej dla obsługi zwykłego ruchu, głosu i wideo
- Przykład: ogólnopolska sieć PIONIER

- Nazywany "Metro Ethernet"
- Ethernet jest sprawdzony, niedrogi, prosty w obsłudze
- W połączeniu z MPLS zapewnia bardzo nowoczesne rozwiązania klasy providerskiej dla obsługi zwykłego ruchu, głosu i wideo
- Przykład: ogólnopolska sieć PIONIER

- Nazywany "Metro Ethernet"
- Ethernet jest sprawdzony, niedrogi, prosty w obsłudze
- W połączeniu z MPLS zapewnia bardzo nowoczesne rozwiązania klasy providerskiej dla obsługi zwykłego ruchu, głosu i wideo
- Przykład: ogólnopolska sieć PIONIER

wykład 12

Protokół PPP

- PPP to rodzaj enkapsulacji ramek warstwy 2 na łączach szeregowych
- Umożliwia monitorowanie jakości połączenia oraz zapewnia autentykację urządzeń (PAP lub CHAP)
- Zawiera 3 główne komponenty:
 - Protokół HDLC dla enkapsulacji datagramów na łączach ppp
 - Link Control Protocol (LCP) dla zestawiania, konfiguracji i testowania połączenia
 - Zestaw protokołów Network Control Protocols (NCP) do zestawiania i konfiguracji różnych protokołów warstwy sieciowej (np. IPCP)

wykład 12

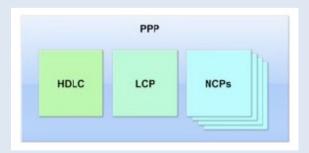
Protokół PPP

- PPP to rodzaj enkapsulacji ramek warstwy 2 na łączach szeregowych
- Umożliwia monitorowanie jakości połączenia oraz zapewnia autentykację urządzeń (PAP lub CHAP)
- Zawiera 3 główne komponenty:
 - Protokół HDLC dla enkapsulacji datagramów na łączach ppp
 - Link Control Protocol (LCP) dla zestawiania, konfiguracji i testowania połączenia
 - Zestaw protokołów Network Control Protocols (NCP) do zestawiania i konfiguracji różnych protokołów warstwy sieciowej (np. IPCP)

wykład 12

Protokół PPP

- PPP to rodzaj enkapsulacji ramek warstwy 2 na łączach szeregowych
- Umożliwia monitorowanie jakości połączenia oraz zapewnia autentykację urządzeń (PAP lub CHAP)
- Zawiera 3 główne komponenty:
 - Protokół HDLC dla enkapsulacji datagramów na łączach ppp
 - Link Control Protocol (LCP) dla zestawiania, konfiguracji i testowania połączenia
 - Zestaw protokołów Network Control Protocols (NCP) do zestawiania i konfiguracji różnych protokołów warstwy sieciowej (np. IPCP)



wykład 12

Architektura PPP

PPP składa się z dwóch sub-protokołów:

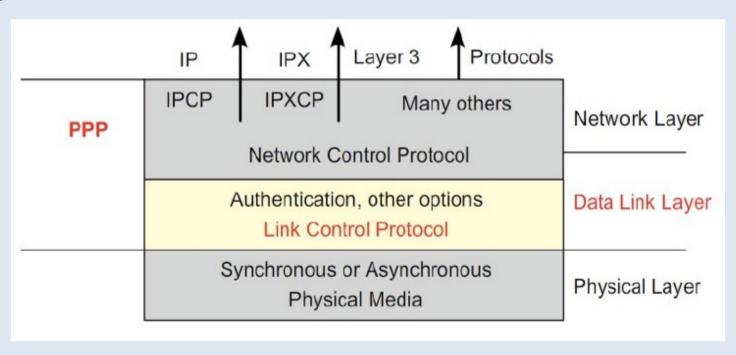
- Link Control Protocol (LCP) negocjuje, zestawia, konfiguruje i testuje połączenie point-to-point
- Network Control Protocol (NCP) konfiguruje komunikację z protokołami warstwy sieciowej

wykład 12

Architektura PPP

PPP składa się z dwóch sub-protokołów:

- Link Control Protocol (LCP) negocjuje, zestawia, konfiguruje i testuje połączenie point-to-point
- Network Control Protocol (NCP) konfiguruje komunikację z protokołami warstwy sieciowej



LCP - Link Control Protocol

- obsługuje zmienne limity wielkości pakietu
- wykrywa często występujące błędy w konfiguracji
- kończy połączenia
- określa status połączenia (działa poprawnie lub zostało zerwane)
- określa format enkapsulacji (autentykację, kompresję i wykrywanie błędów)

LCP - Link Control Protocol

- obsługuje zmienne limity wielkości pakietu
- wykrywa często występujące błędy w konfiguracji
- kończy połączenia
- określa status połączenia (działa poprawnie lub zostało zerwane)
- określa format enkapsulacji (autentykację, kompresję i wykrywanie błędów)

LCP - Link Control Protocol

- obsługuje zmienne limity wielkości pakietu
- wykrywa często występujące błędy w konfiguracji
- kończy połączenia
- określa status połączenia (działa poprawnie lub zostało zerwane)
- określa format enkapsulacji (autentykację, kompresję i wykrywanie błędów)

LCP - Link Control Protocol

- obsługuje zmienne limity wielkości pakietu
- wykrywa często występujące błędy w konfiguracji
- kończy połączenia
- określa status połączenia (działa poprawnie lub zostało zerwane)
- określa format enkapsulacji (autentykację, kompresję i wykrywanie błędów)

LCP - Link Control Protocol

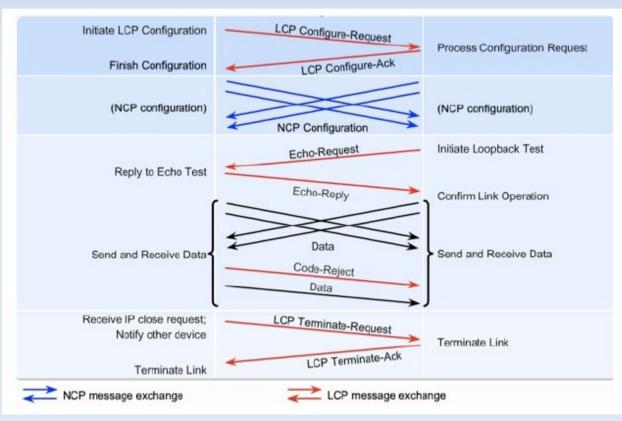
- obsługuje zmienne limity wielkości pakietu
- wykrywa często występujące błędy w konfiguracji
- kończy połączenia
- określa status połączenia (działa poprawnie lub zostało zerwane)
- określa format enkapsulacji (autentykację, kompresję i wykrywanie błędów)

Funkcja	Opis działania	Protokół
Autentykacja	Wymaga haseł i przeprowadza ich wymianę	PAP, CHAP
Kompresja	Kompresuje dane u nadawcy i dekompresuje u odbiorcy	Stacker, Predictor, TCP header, MPCC
Wykrywanie błędów	Monitoruje utracone dane	Quality Magic Number
Multilink	Równoważnie obciążenia na kilku łączach	Multilink Protocol (MP)
PPP Callback	Nawiązuje połączenie zwrotne z klientem	

wykład 12

Schemat działania PPP

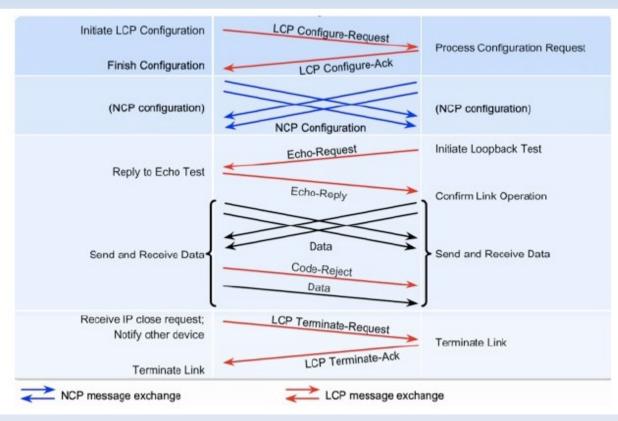
- Krok 1: nawiązanie połączenia (LCP)
- Krok 2 (opcjonalny): negocjacja konfiguracji przeprowadzenie autentykacji (LCP)
- Krok 3 (opcjonalny): określenie jakości połączenia (LCP)
- Krok 4: negocjacja konfiguracji protokołu warstwy sieciowej (NCP)
- Krok 5: zakończenie połączenia (LCP)



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

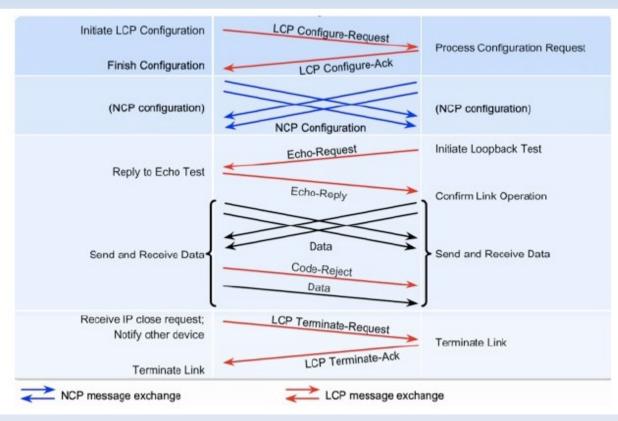
- Krok 1: nawiązanie połączenia (LCP)
- Krok 2 (opcjonalny): negocjacja konfiguracji przeprowadzenie autentykacji (LCP)
- Krok 3 (opcjonalny): określenie jakości połączenia (LCP)
- Krok 4: negocjacja konfiguracji protokołu warstwy sieciowej (NCP)
- Krok 5: zakończenie połączenia (LCP)



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

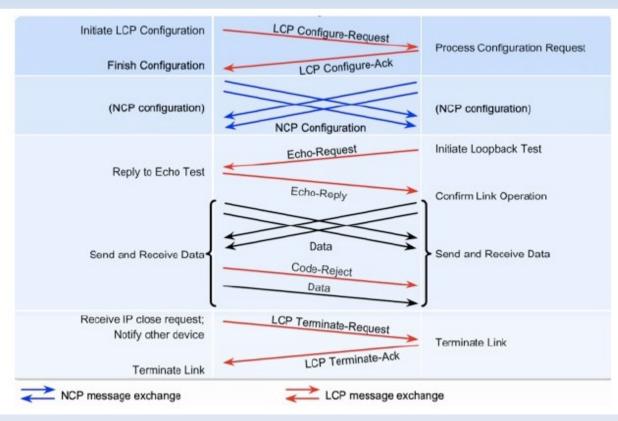
- Krok 1: nawiązanie połączenia (LCP)
- Krok 2 (opcjonalny): negocjacja konfiguracji przeprowadzenie autentykacji (LCP)
- Krok 3 (opcjonalny): określenie jakości połączenia (LCP)
- Krok 4: negocjacja konfiguracji protokołu warstwy sieciowej (NCP)
- Krok 5: zakończenie połączenia (LCP)



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

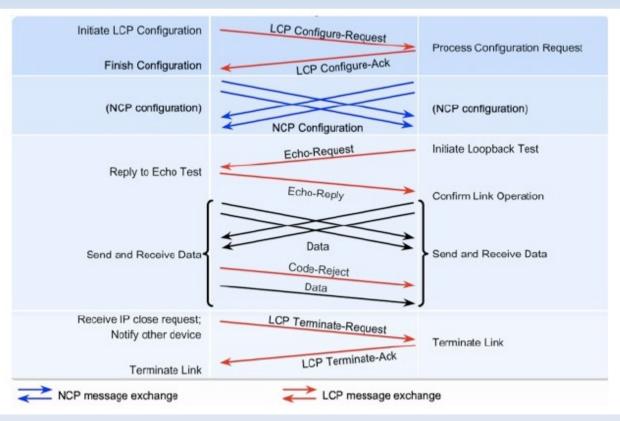
- Krok 1: nawiązanie połączenia (LCP)
- Krok 2 (opcjonalny): negocjacja konfiguracji przeprowadzenie autentykacji (LCP)
- Krok 3 (opcjonalny): określenie jakości połączenia (LCP)
- Krok 4: negocjacja konfiguracji protokołu warstwy sieciowej (NCP)
- Krok 5: zakończenie połączenia (LCP)



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

- Krok 1: nawiązanie połączenia (LCP)
- Krok 2 (opcjonalny): negocjacja konfiguracji przeprowadzenie autentykacji (LCP)
- Krok 3 (opcjonalny): określenie jakości połączenia (LCP)
- Krok 4: negocjacja konfiguracji protokołu warstwy sieciowej (NCP)
- Krok 5: zakończenie połączenia (LCP)



dr inż. Andrzej Kużelewski

wykład 12

- Każde urządzenie PPP wysyła pakiety LCP aby skonfigurować i sprawdzić łącze danych
- Pakiety LCP zawierają pole opcji konfiguracji, które umożliwia urządzeniom negocjację wykorzystania opcji (np. rozmiar MTU, kompresję pewnych pól PPP, autentykację)
- Jeśli pole opcji konfiguracji nie jest ustawione w pakiecie LCP przyjmowana jest wartość domyślna (np. brak autentykacji)
- Zanim jakiekolwiek pakiety warstwy sieciowej zostaną przesłane LCP musi zestawić połączenie i przeprowadzić negocjację opcji konfiguracyjnych
- Faza ta kończy się wysłaniem i odebraniem pakietu LCP "configuration acknowledgement"

- Każde urządzenie PPP wysyła pakiety LCP aby skonfigurować i sprawdzić łącze danych
- Pakiety LCP zawierają pole opcji konfiguracji, które umożliwia urządzeniom negocjację wykorzystania opcji (np. rozmiar MTU, kompresję pewnych pól PPP, autentykację)
- Jeśli pole opcji konfiguracji nie jest ustawione w pakiecie LCP przyjmowana jest wartość domyślna (np. brak autentykacji)
- Zanim jakiekolwiek pakiety warstwy sieciowej zostaną przesłane LCP musi zestawić połączenie i przeprowadzić negocjację opcji konfiguracyjnych
- Faza ta kończy się wysłaniem i odebraniem pakietu LCP "configuration acknowledgement"

- Każde urządzenie PPP wysyła pakiety LCP aby skonfigurować i sprawdzić łącze danych
- Pakiety LCP zawierają pole opcji konfiguracji, które umożliwia urządzeniom negocjację wykorzystania opcji (np. rozmiar MTU, kompresję pewnych pól PPP, autentykację)
- Jeśli pole opcji konfiguracji nie jest ustawione w pakiecie LCP przyjmowana jest wartość domyślna (np. brak autentykacji)
- Zanim jakiekolwiek pakiety warstwy sieciowej zostaną przesłane LCP musi zestawić połączenie i przeprowadzić negocjację opcji konfiguracyjnych
- Faza ta kończy się wysłaniem i odebraniem pakietu LCP "configuration acknowledgement"

- Każde urządzenie PPP wysyła pakiety LCP aby skonfigurować i sprawdzić łącze danych
- Pakiety LCP zawierają pole opcji konfiguracji, które umożliwia urządzeniom negocjację wykorzystania opcji (np. rozmiar MTU, kompresję pewnych pól PPP, autentykację)
- Jeśli pole opcji konfiguracji nie jest ustawione w pakiecie LCP przyjmowana jest wartość domyślna (np. brak autentykacji)
- Zanim jakiekolwiek pakiety warstwy sieciowej zostaną przesłane LCP musi zestawić połączenie i przeprowadzić negocjację opcji konfiguracyjnych
- Faza ta kończy się wysłaniem i odebraniem pakietu LCP "configuration acknowledgement"

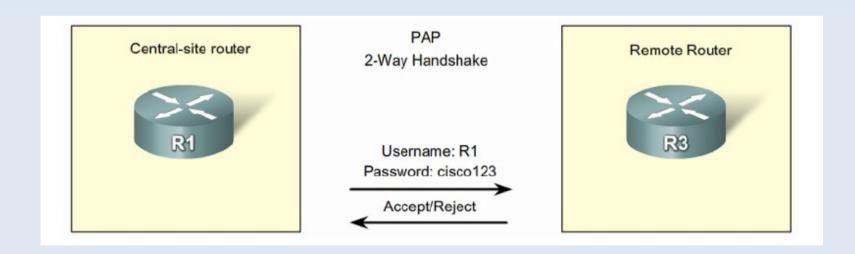
- Każde urządzenie PPP wysyła pakiety LCP aby skonfigurować i sprawdzić łącze danych
- Pakiety LCP zawierają pole opcji konfiguracji, które umożliwia urządzeniom negocjację wykorzystania opcji (np. rozmiar MTU, kompresję pewnych pól PPP, autentykację)
- Jeśli pole opcji konfiguracji nie jest ustawione w pakiecie LCP przyjmowana jest wartość domyślna (np. brak autentykacji)
- Zanim jakiekolwiek pakiety warstwy sieciowej zostaną przesłane LCP musi zestawić połączenie i przeprowadzić negocjację opcji konfiguracyjnych
- Faza ta kończy się wysłaniem i odebraniem pakietu LCP "configuration acknowledgement"

Protokoły autentykacji w PPP

- Po nawiązaniu połączenia i ustaleniu protokołu autentykacji może odbyć się faza autentykacji urządzeń
- PAP autentykacja czystym tekstem

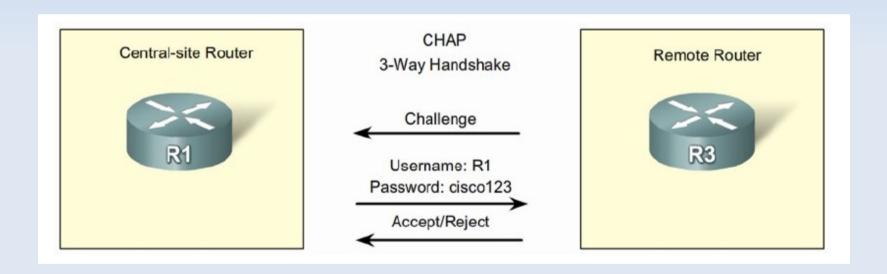
Protokoły autentykacji w PPP

- Po nawiązaniu połączenia i ustaleniu protokołu autentykacji może odbyć się faza autentykacji urządzeń
- PAP autentykacja czystym tekstem



Protokoły autentykacji w PPP

• CHAP - autentykacja szyfrowana



wykład 12

Protokoły autentykacji w PPP

- Umożliwia proste przekazanie danych identyfikacyjnych z wykorzystaniem mechanizmu "two-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP wysyłane są nazwa użytkownika i hasło dopóki urządzenie nie zostanie zidentyfikowane lub nie zostanie zakończone połączenie
- Jest bardzo słabym protokołem autentykacji
- Hasła są przesyłane czystym tekstem bez możliwości ich szyfrowania

Protokoły autentykacji w PPP

- Umożliwia proste przekazanie danych identyfikacyjnych z wykorzystaniem mechanizmu "two-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP wysyłane są nazwa użytkownika i hasło dopóki urządzenie nie zostanie zidentyfikowane lub nie zostanie zakończone połączenie
- Jest bardzo słabym protokołem autentykacji
- Hasła są przesyłane czystym tekstem bez możliwości ich szyfrowania

Protokoły autentykacji w PPP

- Umożliwia proste przekazanie danych identyfikacyjnych z wykorzystaniem mechanizmu "two-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP wysyłane są nazwa użytkownika i hasło dopóki urządzenie nie zostanie zidentyfikowane lub nie zostanie zakończone połączenie
- Jest bardzo słabym protokołem autentykacji
- Hasła są przesyłane czystym tekstem bez możliwości ich szyfrowania

Protokoły autentykacji w PPP

- Umożliwia proste przekazanie danych identyfikacyjnych z wykorzystaniem mechanizmu "two-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP wysyłane są nazwa użytkownika i hasło dopóki urządzenie nie zostanie zidentyfikowane lub nie zostanie zakończone połączenie
- Jest bardzo słabym protokołem autentykacji
- Hasła są przesyłane czystym tekstem bez możliwości ich szyfrowania

wykład 12

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

wykład 12

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

wykład 12

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

Protokoły autentykacji w PPP

- Periodycznie weryfikuje tożsamość zdalnego hosta wykorzystując mechanizm "three-way handshake"
- Po zakończeniu fazy nawiązywania połączenia PPP router lokalny wysyła wiadomość "challenge" do zdalnego hosta
- Host zdalny odpowiada wysyłając wartość wyliczoną przez funkcję haszującą zwykle jest to Message Digest 5 (MD5)
- Jest ona oparta na haśle i wiadomości "challenge"
- Router lokalny porównuje otrzymaną odpowiedź z własnymi obliczeniami
- Jeśli te wartości są zgodne proces autentykacji kończy się pomyślnie, w przeciwnym przypadku połączenie jest zrywane
- Dzięki wykorzystaniu zmiennej, unikalnej i nieprzewidywalnej wartości "challenge" wynikowy hash MD5 jest losowy i unikalny
- Powtarzanie mechanizmu autentykacji w czasie trwania połączenia ma na celu ograniczenie czasu na przeprowadzenie ataku na aktualnie wykorzystywany hash MD5

W końcu koniec!!!







dr inż. Andrzej Kużelewski