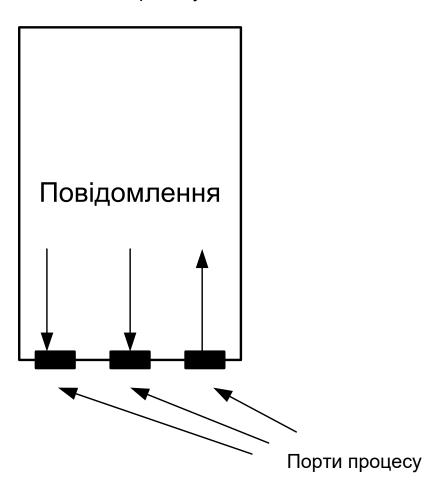
Еталонна модель взаємодії відкритих систем OSI (Open System Interconnection)

<u>Будь-яка комп'ютерна мережа повинна задовольняти</u> наступним **вимогам**:

- **відкритість** можливість підключення нових робочих станцій, терміналів, серверів, вузлів зв'язку тощо без зміни технічних та програмних засобів вже існуючих компонентів мережі;
- **гнучкість** підтримка робочого стану при зміні структури мережі в результаті виходу з ладу робочих станцій, серверів, каналів та вузлів зв'язку; зміна типів робочих станцій та каналів зв'язку, а також можливість роботи термінальних станцій з терміналами різних типів;
- **ефективність** забезпечення необхідної якості обслуговування при мінімальних затратах.

Еталонна модель OSI. Модель процесу

Модель процесу



Модель *OSI* (Open System Interconnection) – це концептуальна основа, що описує правила та процедури обміну даними при організації сеансу зв'язку, які повинні бути реалізовані як в апаратних, так і в програмних засобах мереж.

Модель OSI описує тільки системні засоби взаємодії, не торкаючись при цьому додатків кінцевих користувачів.

Дані Повідомлення
Дані Повідомлення
Дані Повідомлення
Сегменти (фрагменти) Блоки
Пакети Дейтаграми
Кадри (фрейми)
Біти

7	Прикладний Application				
6	Представницький Prezentation				
5	Сеансовий Session				
4	Транспортний Transport				
3	Мережний Network				
2	Канальний Data Link				
1	Фізичний Physical				

Визначає та підтримує взаємодію прикладних процесів. Доступ до сервісів мережі. Представлення даних в необхідному форматі. Кодування даних. Управління сеансом зв'язку. Встановлення і підтримка логічного з'єднання через порти. З'єднання абонентів мережі з базовою МПД. Контроль передачі між кінцевими модулями з'єднання. Маршрутизація, управління потоком Надійна передача даних між двома модулями Електричні, механічні, процедурні та функціональні стандарти взаємодії з фізичним каналом

Вищі рівні

Нижчі рівні

Модель OSI. Прикладний рівень

Прикладний рівень - основний, заради якого існують всі інші рівні. Забезпечує взаємодію двох процесів. На цьому рівні реалізовано:

- виконання прикладних програм;
- управління терміналами;
- адміністративне управління мережею;
- інформаційно-пошукові та довідкові дії.

Всі функції прикладного рівня поділяють на дві групи:

- загальні;
- спеціальні.

Загальні надають засоби взаємодії, які використовуються різними програмами, наприклад, організація зв'язку між прикладними процесами.

Спеціальні забезпечують конкретні вимоги прикладних застосувань, наприклад, обмін файлами, електронна пошта, доступ до баз даних тощо.

Модель OSI. Рівень представлення даних

- Рівень забезпечує трансляцію з різних мов, інтерпретацію та перетворення даних, що передаються між прикладними процесами.
- До комп'ютерної мережі підключають станції та інші клієнтські модулі, що можуть мати свою систему команд та способи представлення даних.
- Даний рівень забезпечує приведення даних до єдиної стандартної форми представлення даних, яка використовується в даній мережі.
- На цьому рівні контролюється формат пакетів та файлів.
- При прийомі з мережі стандартні повідомлення адаптуються до конкретних прикладних

Модель OSI. Сеансовий рівень

- Сеансовий рівень організує та контролює сеанси зв'язку між абонентськими станціями на період взаємодії процесів.
- Визначаються або створюються порти для прийому та передачі повідомлень.
- Організуються та підтримуються протягом всього сеансу зв'язку **логічні з'єднання логічні канали.**
- Забезпечує контроль введення повідомлення в мережу, захист даних та інші адміністративні задачі.

- Протоколи транспортного рівня контролюють передачу інформації від станції-відправника до адресата та забезпечує прозору передачу даних між портами взаємодіючих процесів.
- Реалізується транспортна служба для обміну даними між робочими станціями мережі та самою мережею.
- Виконується контроль якості передачі, доставку пакетів без помилок в тій же послідовності без втрат та дублювання.
- Виконується сегментація повідомлень та об'єднання окремих фрагментів в єдине повідомлення.
- Мережа передачі даних при цьому залишається прозорою, оскільки визначаються тільки правила підключення кінцевої станції до мережі і визначаються деякі параметри підключення, наприклад, часові затримки передачі повідомлень, продуктивність (швидкість обміну) тощо.

При передачі від відправника до отримувача повідомлення та його окремі пакети можуть бути ушкоджені або і втрачені.

Деякі прикладні застосування та сервіси мають свої засоби виявлення та корекції помилок. Інші не мають таких засобів і тому орієнтовані на використання надійних з`єднань та процедур передачі.

Транспортний рівень (transport layer) забезпечує прикладним застосуванням та сервісам вищих рівнів передачу даних з таким ступенем надійності, який вони вимагають.

Модель OSI визначає **5 класів** транспортного сервісу від нижчого **0** до вищого **4**, які відрізняються якістю послуг, що надаються:

- терміновість;
- можливість відновлення перерваного зв`язку;
- наявність засобів мультиплексування декількох з`єднань між різними прикладними протоколами через один транспортний протокол;
- і головне виявлення та виправлення

Вибір класу сервісу транспортного рівня залежить:

- <u>з однієї сторони тим</u>, яким чином задача забезпечення надійності вирішується самими прикладними застосуваннями та протоколами більш високих рівнів, ніж транспортний;
- **3** другої сторони, цей вибір залежить від того, наскільки надійною є сама система транспортування даних в мережі, яка забезпечується протоколами нижчих (відносно до транспортного) рівнів, а саме мережного, канального, фізичного.

Якщо використовуються канали передачі даних та фізичні канали високої якості з низькою ймовірністю виникнення помилок або процедури гарантованої передачі в мережі передачі даних, то доцільно використовувати більш прості (полегшені) сервіси транспортного рівня з мінімальними сукупними затратами ресурсів. Ці сервіси не пов'язані з багатьма перевірками, видачею квитанцій про прийом тощо.

Якщо ж транспортні засоби нижчих рівнів або процедури передачі, що використовуються в даному сеансі, ненадійні, то доцільно використовувати більш складні, розвинуті сервіси транспортного рівня, які використовують максимум засобів для виявлення та корекції помилок, включаючи:

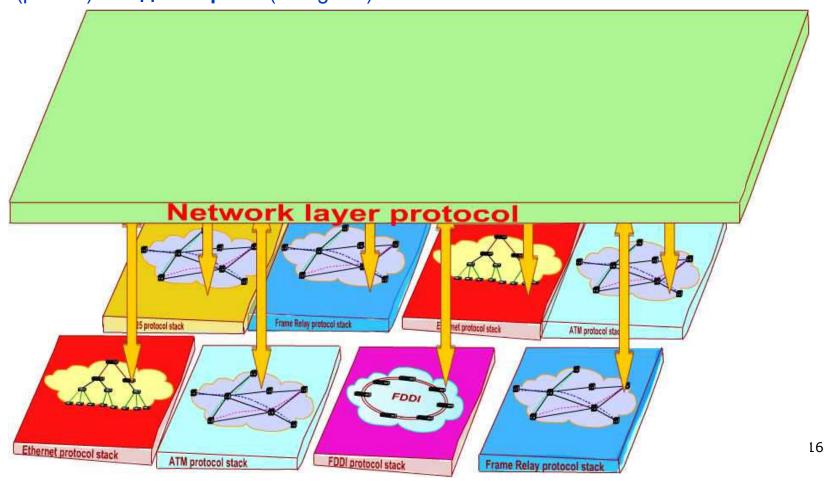
- попереднє встановлення логічного з `єднання,
- контроль доставки повідомлень з використанням контрольним сум та циклічної нумерації пакетів,
- встановлення тайи-аутів тощо.

Основні функції мережного рівня:

- маршрутизація;
- управління потоками;
- перетворення логічних адрес та імен в фізичні (при передачі в мережу) та фізичних в логічні (при прийомі з мережі);
- передача термінових даних;
- виявлення та виправлення помилок.

Мережний рівень призначено для створення єдиної системи, яка об'єднує декілька різних мереж (LAN, PAN, MAN, Wi-Fi тощо або просто окремих станцій (hosts)) в єдину мережу.

Протокольна одиниця даних (Protocol Data Unit PDU) мережного рівня - це пакет (packet) або дейтаграма (datagram).



Технологія, що дозволяє об'єднати в єдину мережу багато мереж, які створені на основі різних технологій, називається технологією міжмережної взаємодії.

Для такого об'єднання необхідні додаткові засоби, які і надаються мережним рівнем.

Функції мережного рівня реалізуються:

- сукупністю протоколів;
- спеціальними пристроями маршрутизаторами.

Мережний рівень повинен мати інформацію про топологію зв'язків та обирати найбільш оптимальний маршрут передачі за тими параметрами, які встановлено відправником. При цьому навантаження на канали зв'язку та маршрутизатори повинна бути рівномірною.

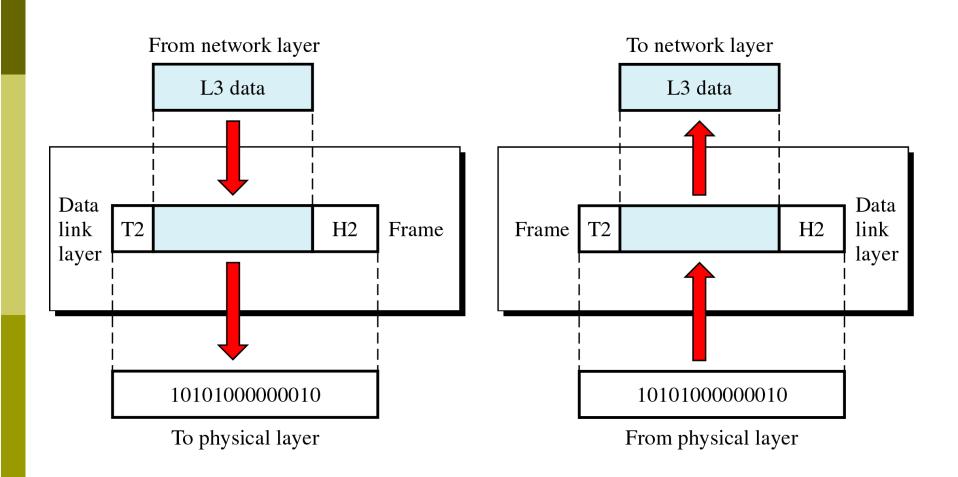
Дані, які необхідно передати через таку складену мережу і передаються з транспортного рівня кінцевої станції, на мережному рівні інкапсулюються в пакет. Заголовок пакета має уніфікований формат, який не залежить від форматів кадрів канального рівня тих мереж, які входять до складеної мережі, і містить адресу призначення даного пакету. Такі адреси є унікальними для даної складеної мережі і називаються мережними (або глобальними).

Таким чином, кожний вузол складеної мережі для взаємодії з іншими вузлами повинен мати крім фізичної адреси (адреса апаратного забезпечення), яка призначена і використовується на канальному рівні, ще і мережну адресу (логічну адресу), яка використовується на мережному рівні.

Мережний рівень реалізує два типи сервісів:

- *без встановлення з'єднання* (дейтаграмний). При цьому пакети (дейтаграми) передаються в мережу окремо, і їх маршрути визначаються незалежно. Попередніх налаштувань не потрібно.
- 3 встановленням з'єднання (віртуальний канал). Маршрут від відправника маршрут до отримувача прописується в налаштуваннях системи і зберігається в спеціальних таблицях, вбудованих в маршрутизатор. Один і той же маршрут використовується для всього трафіку, який проходить через дане з'єднання. При розриві з'єднання віртуальний канал також анулюється. При використанні такого сервісу кожний пакет містить ідентифікатор віртуального з'єднання.

- Канальний рівень забезпечує надійну передачу даних через фізичний канал, тобто через канал між двома будь-якими вузлами.
- Формуються кадри з пакетів, які передаються з мережного рівня.
- При прийомі станція-одержувач з послідовності біт, що поступає з фізичного каналу, визначає кадри і перевіряє наявність в них помилок, які, по-можливості, виправляються.
- Реалізується встановлення та анулювання канального з'єднання.
- Формування запиту на повторну передачу пошкодженого кадру.

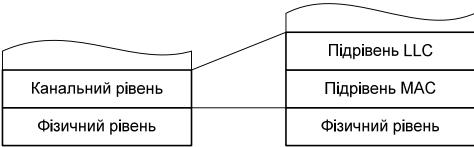


- Функції протоколів канального рівня суттєво розрізняються залежно від того, призначений даний протокол для передачі даних в локальних або глобальних мережах.
- **В** локальних мережах канальний рівень повинен забезпечити доставку кадру між будьякими вузлами мережі, що має типову топологію (загальну шину, кільце, зірка, дерево тощо) і використовує для цього фізичне середовище, яке розділяється між всіма модулями мережі (це призводить до того, що немає необхідності використовувати процедури управління потоком кадрів).

22

Канальний рівень моделі IEEE враховує специфіку локальних мереж, яка призвела до його розділення на два підрівня, які часто називають рівнями. Рівень передачі даних для локальних мереж представляють як сукупність двох підрівнів:

- LLC (Logical Link Control) логічної передачі даних;
- MAC (Media Access Control aбо Medium Access Control) – управління доступом до середовища передачі.



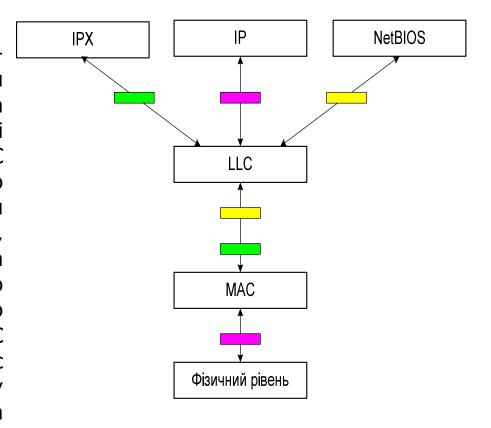
Підрівень LLC (Logical Link Control) виконує наступні дві функції інтерфейсу "канальний-мережний":

- управління передачею даних, використовуючи інтерфейси з мережним рівнем (з однієї сторони) та з підрівнем МАС (з іншої сторони);
- забезпечує доставку кадрів з заданим ступенем надійності, перевіряючи коректність передачі інформації через дане з'єднання.

LLC (Logical Link Control)

1. Інтерфейсні функції LLC -

даних між рівнем передача доступу до середовища МАС та мережним рівнем. При передачі даних в мережу підрівень LLC від будь-якого одержує рівня протоколу мережного (наприклад, IP, IPX тощо) пакет, в якому міститься відповідна мережна адреса та дані, що передано з вищих рівнів. До отриманого блоку протокол LLC додає інформацію про сервіс верхнього рівня, ЯКОМУ необхідно передати цей кадр на віддаленій станції, та передає далі на підрівень МАС.



Мультиплексування та демультиплексування протоколом LLC

2. Функції, які забезпечують доставку кадрів з заданим ступенем надійності (управління логічним каналом LLC):

- У відповідності до стандарту IEEE 802.2 підрівень LLC надає верхнім рівням три типа процедур:
 - LLC1 процедура без встановлення з'єднання та без підтвердження;
 - LLC2 процедура з встановленням з'єднання та з підтвердженням;
 - **LLC3** процедура без встановлення з'єднання, але з підтвердженням.

- 1. Процедура без встановлення з'єднання та без підтвердження LLC1 це засоби для передачі даних з мінімальними затримками (дейтаграмний режим роботи). Корекція помилкових даних та їх упорядкування виконуються протоколами вищих рівнів, і тому ці процедури не дублюються на підрівні LLC.
- 2. Процедура з встановленням з'єднання та з підтвердженням LLC2 передбачає встановлення логічного з'єднання перед початком передачі будь-якого блока даних, і (в разі необхідності) виконання процедур корекції помилок, упорядкування потоку цих блоків в рамках встановленого з'єднання. Протокол LLC2 функціонує в режимі плаваючого вікна (Sliding Windows).
- 3. Додаткова процедура, а саме *без встановлення з'єднання, але з підтвердженням LLC3* використовується в випадках, коли часові затримки при встановленні логічного з'єднання перед відправкою даних неможливі, а обов'язково необхідне підтвердження коректності прийому переданих даних.

Вибір однієї з цих процедур LLC залежить від стратегії розробки конкретного стеку протоколів.

Cepsic LLC1 використовується:

- в локальних мережах, оскільки їх канали зв'язку якісні з низьким рівнем похибок.
- в стеках TCP/IP та IPX/SPX;
- в стеку Microsoft/IBM (залежно від особливостей роботи базового протоколу NetBIOS/NetBEUI) при використанні дейтаграмного режиму.

Cepsic LLC2 використовується:

- в стеку Microsoft/IBM (залежно від особливостей роботи базового протоколу NetBIOS/NetBEUI) при використанні режиму віртуального з'єднання;
- стеком протоколів SNA при використанні локальної мережі Token Ring;
- компанією Hewlett-Packard при підключенні принтерів до мережі Ethernet.

Сервіс LLC3 використовується в системах реального часу для ²⁸ управління технологічними процесами на промислових об'єктах.

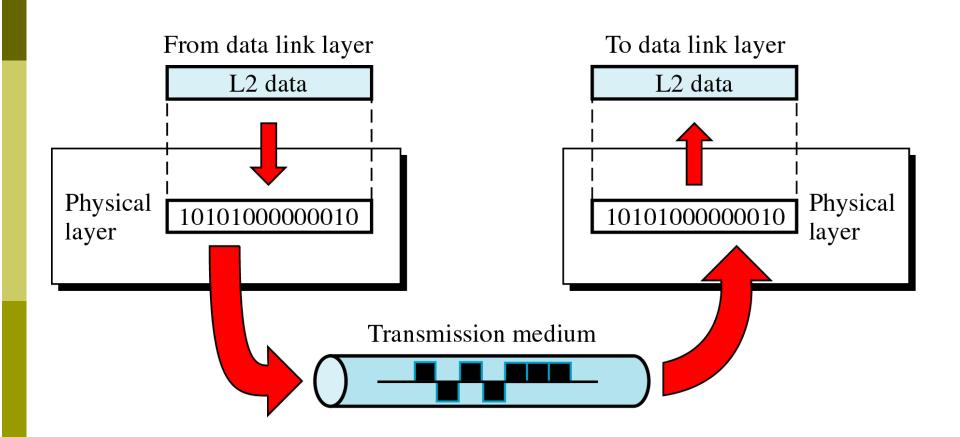
Підрівень MAC (Media or Medium Access Control) виконує:

- 1.Визначення доступності фізичного середовища, оскільки в LAN використовується середовище, яке розподіляється між всіма модулями мережі. (Дана функція не використовується в глобальних мережах та в локальних мережах при використанні дуплексного режиму підключення станції).
- 2. Формування кадру визначення границь кадру (виконується завжди). Кадр обрамляється спеціальними синхросимволами. Крім того заповнюються всі поля кадру на основі інформації, що отримана від протоколу верхнього рівня: мережного (мережні адреси, тип мережного протоколу) та підрівня LLC (інформацію про точки доступу до сервісів відправника і отримувача, дані користувача, тип протоколу верхнього рівня, який ці дані відправляє). При цьому заголовок кадру містить фізичні (апаратні) адреси модулявідправника та модуля-отримувача (МАС-адреси).
- **3.** Виявлення та корекція помилок (використання контрольної суми кадру, яка називається котрольною послідовністю кадру FCS Frame Check Sequence).
- **4.***Передача кадру на фізичний рівень*, який перетворює байти кадру в послідовність біт відповідного вигляду.
- **5.Прийом кадру** (з обов'язковою перевіркою коректності).
- **6.**МАС-підрівень *узгоджує дуплексний режим роботи підрівня LLC з напівдуплекним режимом роботи фізичного рівня* (необхідна буферізація кадрів).

Модель OSI. Фізичний рівень

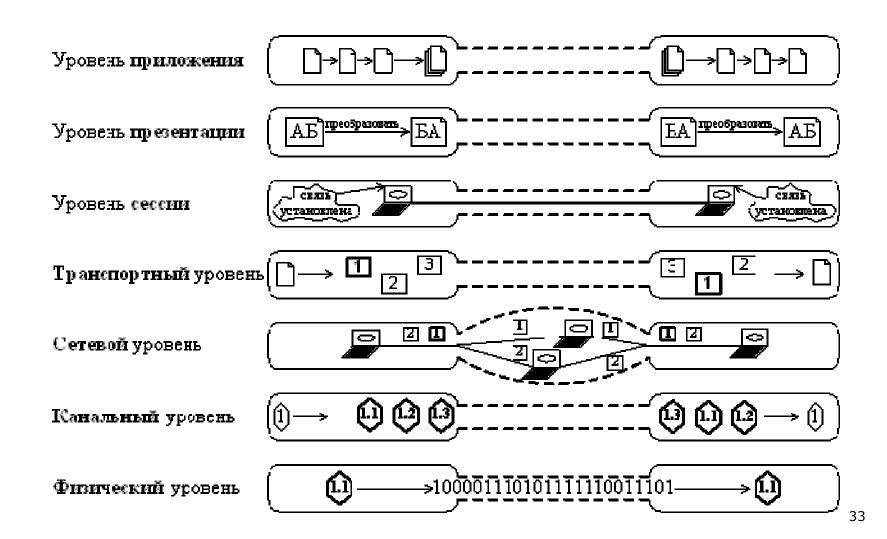
Фізичний рівень забезпечує безпосередній зв'язок з середовищем передачі, реалізуючи цьому **електричні, механічні,** при **функціональні та процедурні** стандарти взаємодії з фізичними засобами передачі даних. Тобто реалізує управління каналом зв'язку (його підключення та відключення), та формування послідовності біт відповідного типу та структури, які представляють дані передачі. Встановлюється тривалість передачі кожного біта і правила його перетворення в електричній оптичні та інші сигнали

Модель OSI. Фізичний рівень



Протоколи нижніх чотирьох рівнів узагальнено називають мережним транспортом, або транспортною підсистемою, оскільки вони повністю вирішують задачу транспортування повідомлень з заданим (необхідним) рівнем надійності в складених мережах різних технологій, нерегулярної структури та довільної топології.

Протоколи *трьох вищих рівнів* вирішують задачі реалізації прикладних сервісів, використовуючи існуючу транспортну підсистему. нижележащую транспортную подсистему.



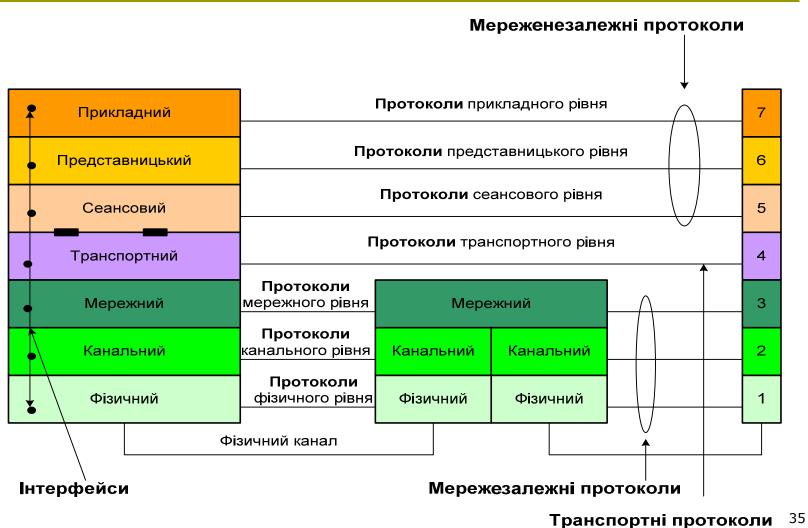
Протокол – правила взаємодії процесів одного рівня, які функціонують в різних (віддалених) фізичних системах.

Протоколи реалізуються мережним програмним забезпеченням і поділяються на:

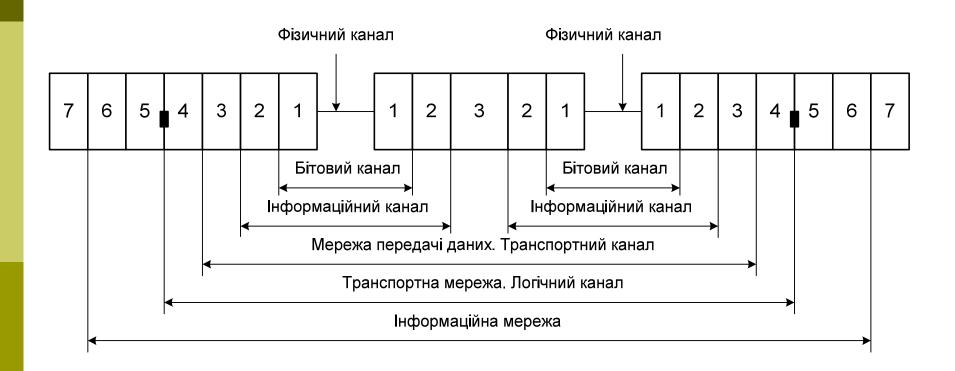
- мережезалежні;
- транспортні;
- мереженезалежні.

Інтерфейс – правила взаємодії двох сусідніх рівнів, які функціонують в одній системі.

Мережезалежні та мереженезалежні протоколи



Еталонна модель OSI. Типи каналів



Стандартні стеки протоколів

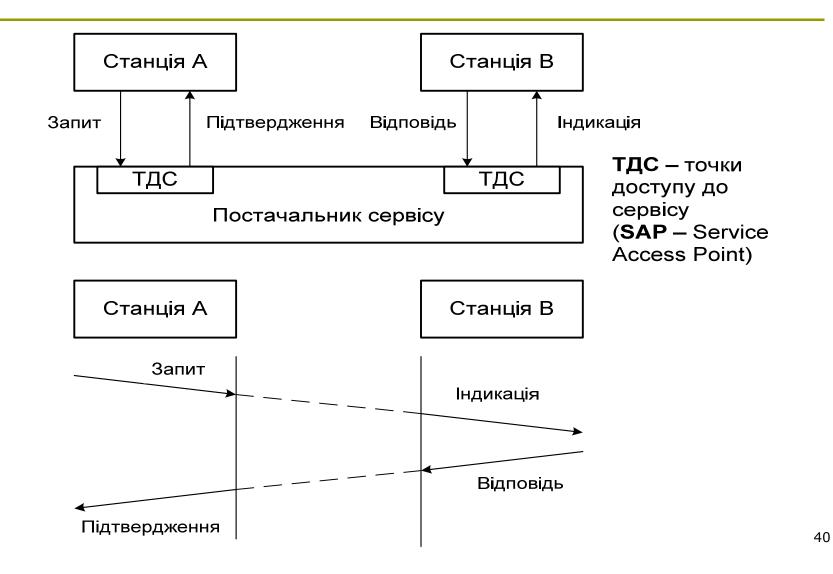
Модель OSI	IBM / Microsoft	TCP/IP	Novell	Стек OSI	Apple	
Прикладний	SMB	FTP Telnet SNMP SMTP WWW	NCP SAP	X.400, X.500, FTAM, JTM	AFP	
Представницький	SIVID			Представницький протокол OSI		
Сеансовий				Сеансовий протокол OSI	ZIP, ASP, ADSP	
Транспортний	NetBIOS	TCP, UDP	SPX	TP 0 - 4	ATP, AFP, NBP, RTMP	
Мережний		IP RIP, OSPF	IPX, RIP, NLSP	ES-ES, IS-IS, CONP,CLNP	DDP	
Канальний	Ethernet (IEEE 802.3, OSI-8802.3), Token Ring (IEEE 802.5, OSI-8802.5), FDDI, ATM, ISDN, X.25, LAP-B, SLIP, PPP, 100VG-AnyLan					
Фізичний	Скручена пара (екранована і неекранована), коаксіальний кабель, оптоволоконний кабель, радіохвилі					

В рівневих протоколах кожний рівень є як **постачальником**, так і **користувачем** сервісу, і може включати декілька сервісних функцій.

Верхні рівні диктують нижнім, які послуги дійсно повинні бути викликані та реалізовані.

Вищий рівень для нижчого є **користувачем** послуг (сервісів), а нижчий рівень для вищого – **постачальником** послуг.

Прикладний рівень, який безпосередньо взаємодіє з сервісом (застосуванням) кінцевого користувача, забезпечений всім набором необхідних послуг, які пропонують всі нижні рівні.



Через ТДС виконується виклик в рівень або видача з рівня 4 *транзакцій (примітивів):*

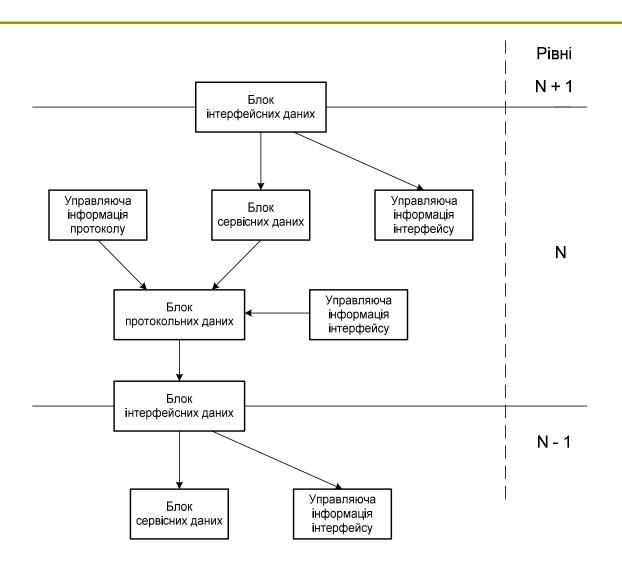
Запит. Примітив використовується користувачем послуг для виклику деяких функцій.

Індикація. Використовується постачальником сервісу для:

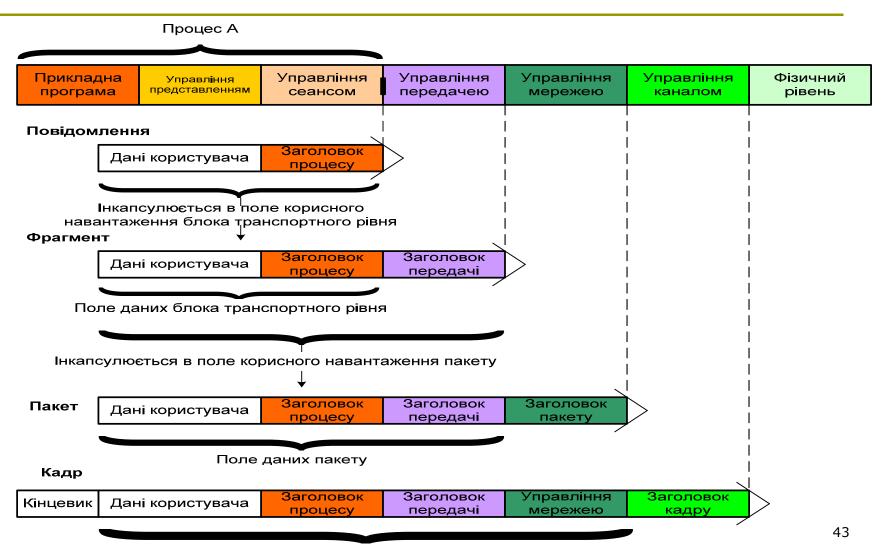
- виклику функцій;
- повідомлення про те, що функція була викликана в деякій ТДС.

Відповідь. Примітив використовується користувачем послуг для завершення функції, яка була раніше викликана примітивом **Індикація** в даній ТДС.

Підтвердження. Використовується постачальником сервісу для завершення функції, яка раніше була викликана запитом в цій ТДС.



Програмна структура комп'ютерної мережі



Процедура інкапсуляції сегмент-пакет-кадр

