



شبكات الحواسيب
Computer Networks

جامعة
المنارة

HAMARA UNIVERSITY

Dr.-Eng. Samer Sulaiman

2023-2024

مفردات المنهاج

- أساسيات شبكات الحواسيب

- بنية وهيكلية شبكات الحواسيب

- طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

- البروتوكولات والطرق والخوارزميات المستخدمة في كل طبقة

- تطبيقات شبكات الحواسيب في مجال انترنت الأشياء IOT



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

- هي المسؤولة عن عملية نقل البيانات من المرسل إلى المستقبل
- على جانب الإرسال: يتم تغلف البيانات القادمة من الطبقة الأعلى
- على جانب الاستقبال: يتم تسليم البيانات لطبقة النقل
- يفحص الموجه (Router) حقول الترويسة في جميع حزم بيانات IP التي تمر عبره
- وظائف طبقة الشبكة:

• forwarding:

- نقل حزم البيانات من مداخل الموجه إلى مخرجه المناسبة

• التوجيه routing:

- تحديد المسار الذي تسلكه حزم البيانات من المصدر إلى الهدف
- خوارزميات التوجيه

• Data plane

- تقوم بالوظائف المحلية و per-router
- تحدد كيفية إعادة توجيه حزم البيانات التي تصل إلى منفذ الدخل للموجه إلى منفذ الخرج
- يقوم بوظيفة forwarding

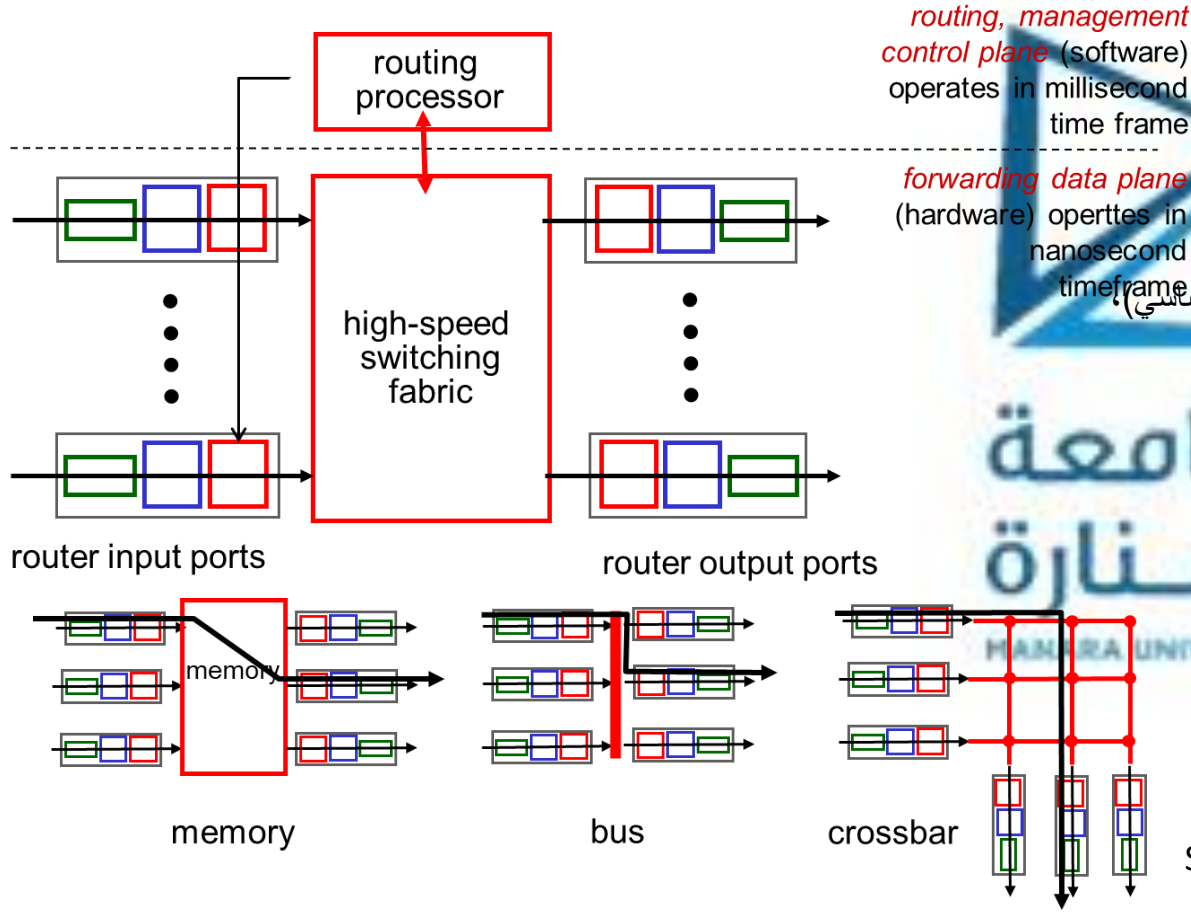
• Control plane

- منطق الشبكات الواسعة
- يحدد كيفية توجيه حزم البيانات بين الموجهات على طول المسار من المصدر إلى الهدف
- يوجد منهجين لـ Control plane

- خوارزميات التوجيه التقليدية: يتم تنفيذها في الموجهات
- الشبكات المعرفة بالبرمجيات (SDN): تنفذ في الخوادم (البعيدة)



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



• طبقة الشبكة:

• نظرة عامة على هيكلية الموجهات:

• وظائف منفذ الدخل:

- الطبقة الفيزيائية: استقبال على مستوى البت
- طبقة الوصل: على سبيل المثال ، إيثرنت
- Forwarding/switching

• باستخدام قيم حقل ترويسة حزم البيانات (عنوان الهدف بشكل أساسي)؛
 • تنفيذ lookup output باستخدام جدول إعادة التوجيه ؛
 • queuing: إذا وصلت حزم البيانات أسرع من معدل إعادة التوجيه إلى switch fabric

• Switching fabrics

- نقل الحزمة من ذاكرة التخزين المؤقت لمنفذ الدخل إلى ذاكرة التخزين المؤقت لمنفذ الخرج المناسب

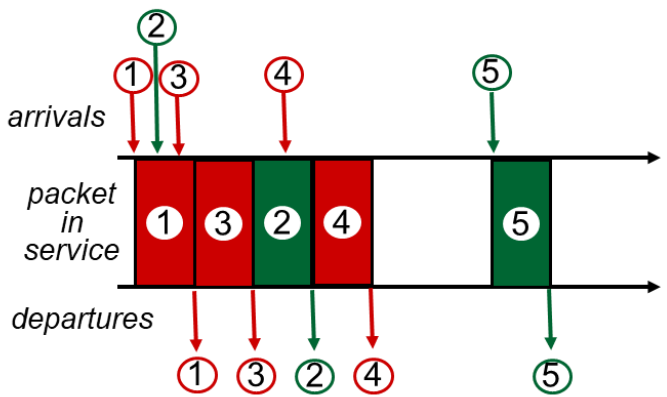
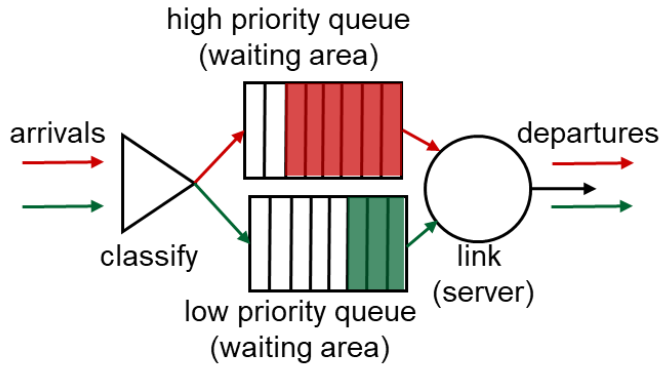
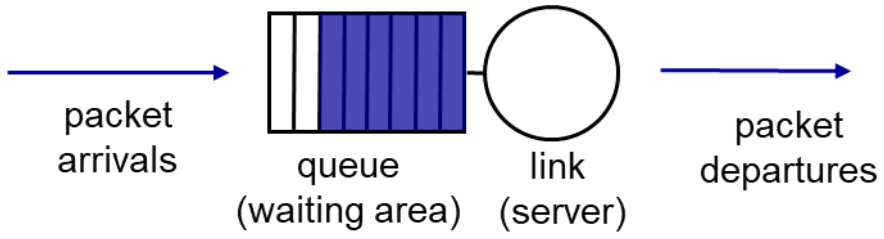
• يوجد ثلاثة أنواع من Switching fabrics

- Memory
- Bus
- Crossbar

• منافذ الخرج:

- تحتاج إلى ذاكرة التخزين المؤقت عند وصول حزم البيانات من Switching fabrics بشكل أسرع من معدل الإرسال
- يتم اختيار نظام الجدولة الخاص للإرسال

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



• طبقة الشبكة:

• طرق وآليات الجدولة:

• الجدولة: اختر الحزمة التالية ليتم إرسالها عبر وسيط النقل

• جدولة FIFO (الوارد أولاً يخدم أولاً)

• جدولة الأولوية (priority)

• جدولة Round Robin (RR)

• جدولة قائمة الانتظار العادلة الموزونة (WFQ) Weighted Fair Queuing

• جدولة FIFO (الوارد أولاً يخدم أولاً)

• يتم ارسال حزم البيانات بنفس ترتيب وصولها إلى الـ queue

• تمتلك queue واحدة

• جدولة الأولوية (priority)

• تقوم بارسال حزمة البيانات ذات الأولوية الأعلى ضمن الـ queue

• تمتلك أصناف متعددة بأولويات مختلفة

• صنف لكل queue



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• طرق وآليات الجدولة:

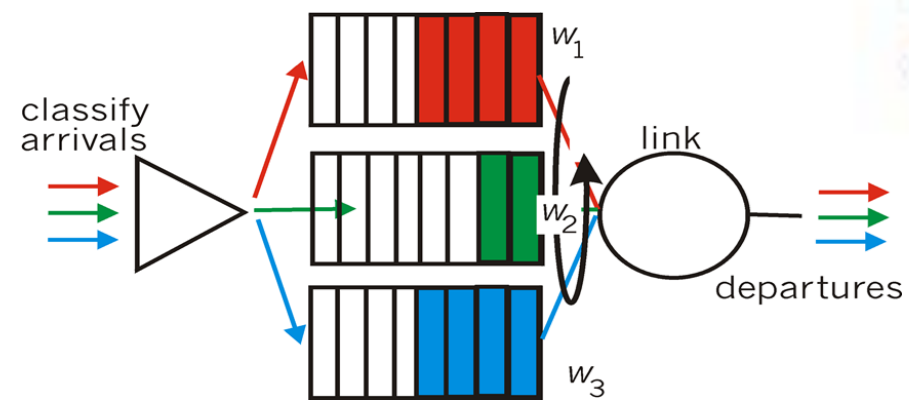
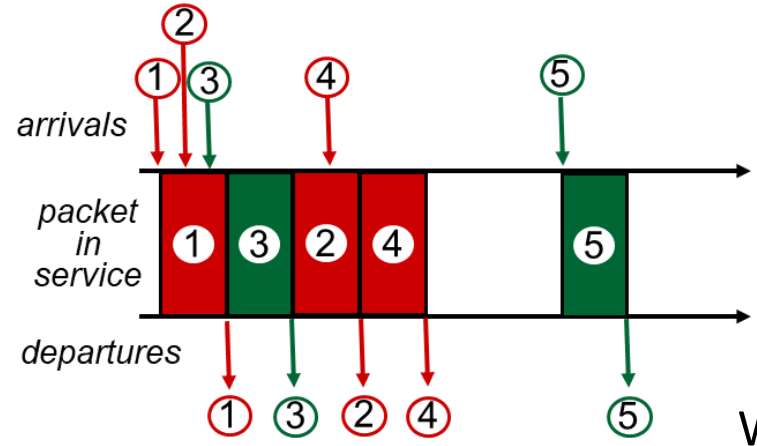
• جدولة Round Robin (RR)

- تمتلك أصناف متعددة و queue متعددة
- تقوم بفحص دوري لأصناف ال-queue ومن ثم تقوم بإرسال حزمة واحدة من كل صنف (في حال تواجدها)

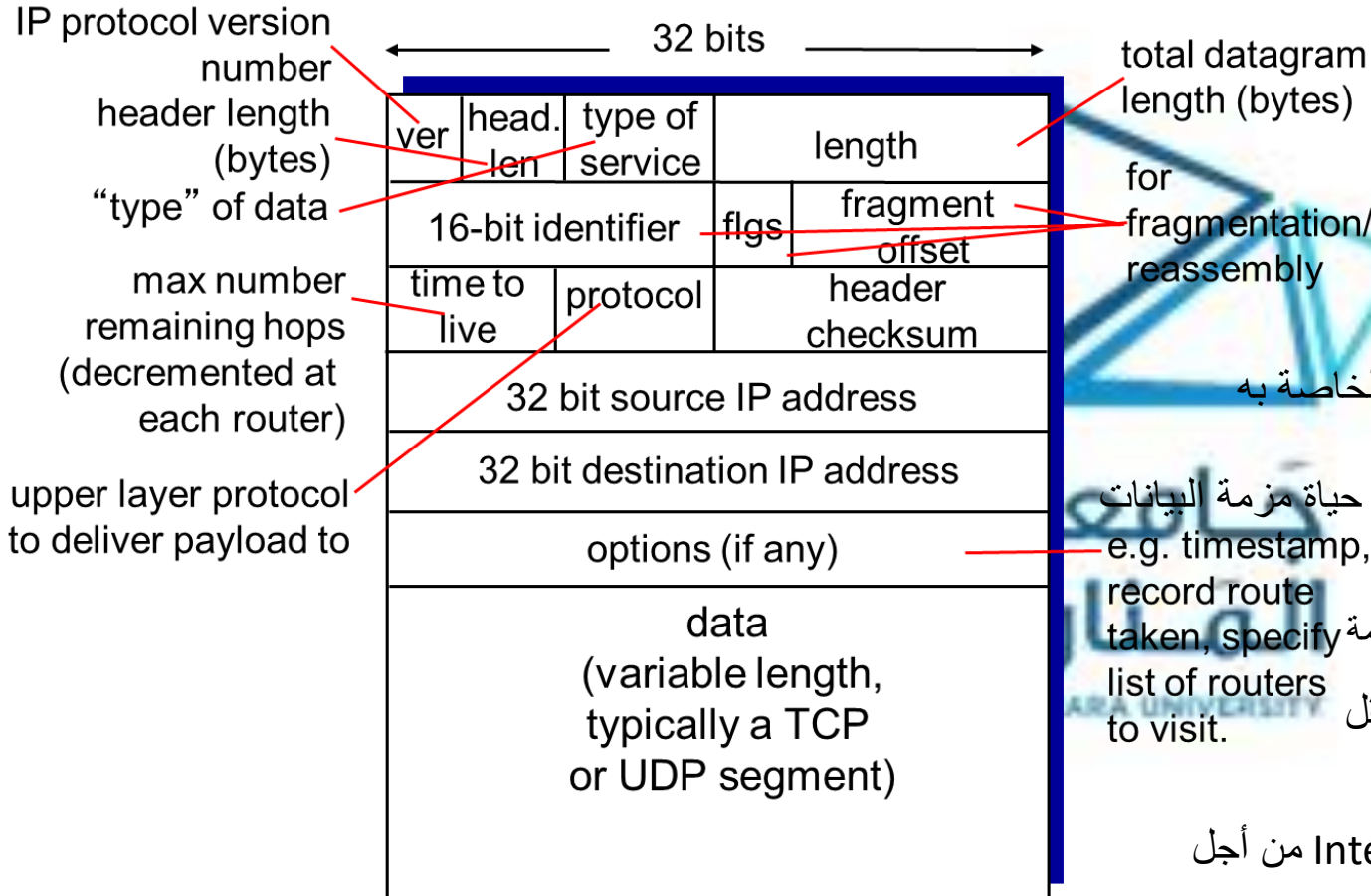
• جدولة قائمة الانتظار العادلة الموزونة (WFQ) Weighted Fair Queuing

• تعتبر الطريقة المعممة عن Round Robin

- تقوم بتخديم عدد محدد (موزون) لكل صنف خلال كل دورة



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



• طبقة الشبكة:

• بروتوكول الانترنت (IP):

- عديم الاتصال connectionless
- غير موثوق unreliable
- يوفر اكتشاف أخطاء محدود (فقط ضمن الترويسية)
- لا يقدم خدمة التحكم بالتدفق
- يقوم بتغليف بيانات طبقة النقل ضمن حزمة البيانات الخاصة به

• هيكلية حزمة البيانات لـ IP

Time-to-live TTL (1 byte): تستخدم لتحديد زمن حياة مزمة البيانات ضمن الشبكة

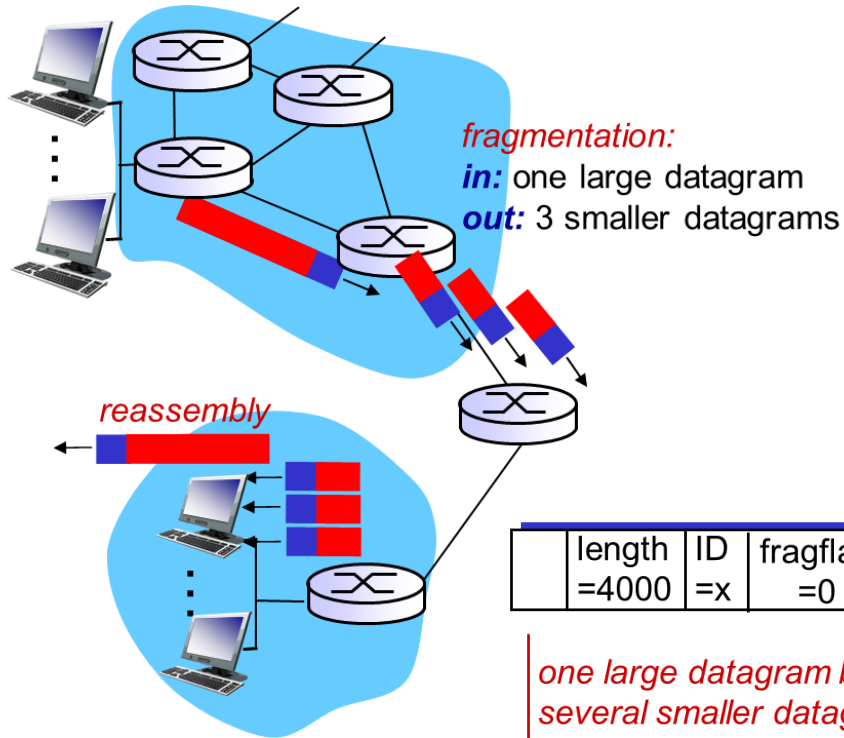
- تتناقص قيمتها مع كل عملية توجيه للحزمة
- يقوم الموجه باهمال حزمة البيانات بمجرد وصول قيمة TTL إلى الصفر
- Protocol (1 byte): يحدد نوع بروتوكول طبقة النقل المستخدم

• مثال: 6: TCP, 17: UDP

Header checksum: تستخدم Internet Checksum من أجل اكتشاف الأخطاء ضمن الترويسية

- سيتم اهمال الحزمة التي يتم اكتشاف أخطاء ضمن الترويسية
- يقوم الموجه بإعادة حساب الـ checksum قبل تمرير الحزمة إلى المنفذ المناسب

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



length	ID	fragflag	offset
=4000	=x	=0	=0

one large datagram becomes several smaller datagrams

1480 bytes in data field

offset = 1480/8

length	ID	fragflag	offset
=1500	=x	=1	=0

length	ID	fragflag	offset
=1500	=x	=1	=185

length	ID	fragflag	offset
=1040	=x	=0	=370

• طبقة الشبكة

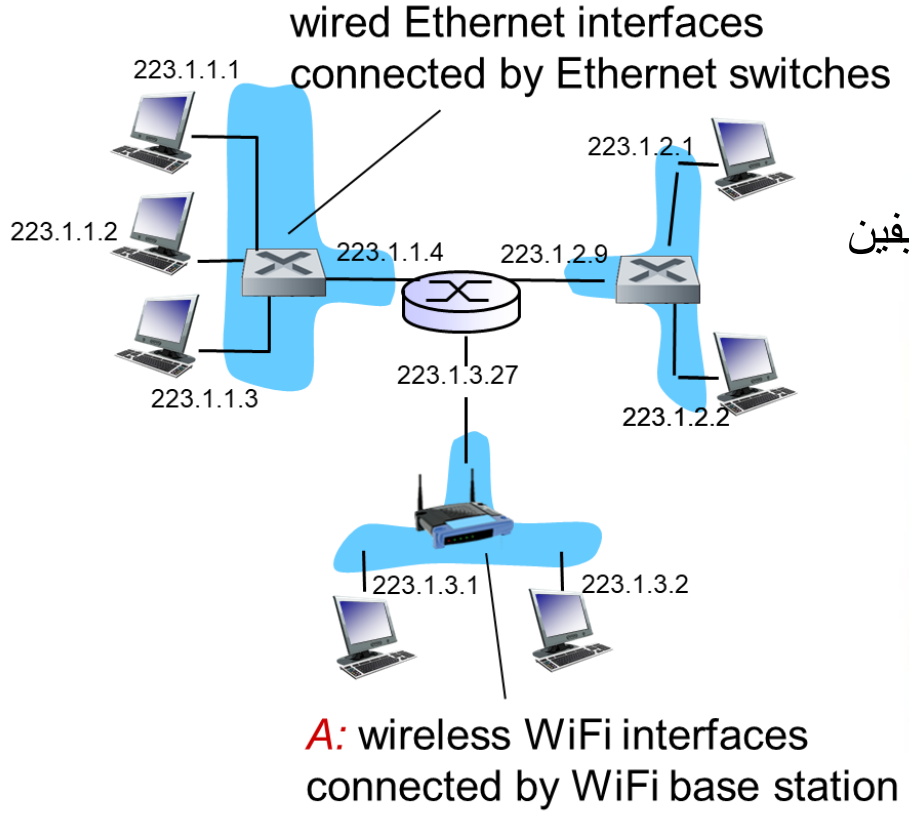
• تجزئة وإعادة تجميع حزم الـ IP:

- تحتوي وسائط النقل ضمن الشبكة على MTU (الحد الأقصى لحجم النقل) أكبر إطار ممكن على مستوى طبقة الوصل
- أنواع وسائط نقل مختلفة تمتلك وحدات MTU مختلفة
- يتم تجزئة حزم بيانات الـ IP الكبيرة ضمن الشبكة
- حزمة واحدة تصبح مجموعة من الحزم الجزئية
- يتم إعادة التجميع فقط ضمن المستقبل
- يتم تخصيص بيت ضمن ترويسية الـ IP لتحديد الأجزاء ذات الصلة وترتيبها

• مثال:

- 4000 byte datagram
- MTU = 1500 bytes

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



• طبقة الشبكة

• عناوين الـ IPv4

- يتألف عنوان الـ IP من 32 بت تستخدم لتعريف منافذ الموجهات والمضيفين
- يقوم المنفذ بوصل المضيفين والموجهات مع وسيط النقل الفيزيائي
- يمتلك الموجه بشكل عام منافذ متعددة
- يمتلك المضيف (host) عادةً منفذ أو منفذين (مثال: wired Ethernet, wireless 802.11)
- كل منفذ سيمتلك عنوان IP
- يتم كتابة عناوين الـ IPv4 بالصيغة العشرية مفصولة بنقطة notation

$$223.1.1.1 = \underbrace{11011111}_{223} \underbrace{00000001}_{1} \underbrace{00000001}_{1} \underbrace{00000001}_{1}$$

- كل منفذ لأي مضيف أو موجه ضمن شبكة الانترنت العالمية يجب أن يمتلك عنوان IP عام وفريد

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

- سؤال: كيف يمكن تحديد عنوان الـ MAC للمنفذ المعلوم عنوان الـ IP له؟
- الجواب: عن طريق البروتوكول (ARP) address resolution protocol والذي يستخدم لترجمة كل عنوان IP إلى عنوان MAC
- جدول الـ ARP: كل عقدة IP (مضيف أو موجه) ضمن الشبكة LAN يمتلك جدول تعيينات عناوين IP / MAC لبعض عقد الشبكة الفرعية:
- < IP address; MAC address; TTL >
- TTL (Time To Live): هو الزمن الذي يبقى فيه أي سجل ضمن الجدول قبل حذفه (typically 20 min)

IP address	MAC address	TTL
137.196.7.23	71-65-F7-2B-08-53	13:45:00
137.196.7.14	58-23-D7-FA-20-B0	13:52:00

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة

• عناوين الـ IPv4:

• جدول الـ ARP: كل عقدة IP (مضيف أو موجه) ضمن الشبكة LAN يمتلك جدول
• مثال:

• العقدة A تريد ارسال حزمة بيانات إلى العقدة B

• B's MAC address not in A's ARP table.

• A broadcasts ARP query packet, containing B's IP address

• destination MAC address = FF-FF-FF-FF-FF-FF

• all nodes on LAN receive ARP query

• B receives ARP packet, replies to A with its (B's) MAC address

• frame sent to A's MAC address (unicast)

• A caches (saves) IP-to-MAC address pair in its ARP table until information becomes old (times out)

• soft state: information that times out (goes away) unless refreshed

• البروتوكول ARP هو عبارة عن بروتوكول "plug-and-play":

• تقوم العقد بإنشاء جداول الـ ARP بدون تدخل من مدير الشبكة

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى:

- إرسال حزمة بيانات من A إلى B عبر الموجه R
- التركيز على العنونة – ضمن الـ IP (حزمة البيانات) وطبقة MAC (الإطار)
- بفرض أن "A" يعرف عنوان الـ IP الخاص بـ "B"
- بفرض أن A يعرف عنوان IP للموجه الأول، R (كيف؟)
- بفرض أن A يعرف عنوان الـ MAC الخاص بـ R (كيف؟)

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

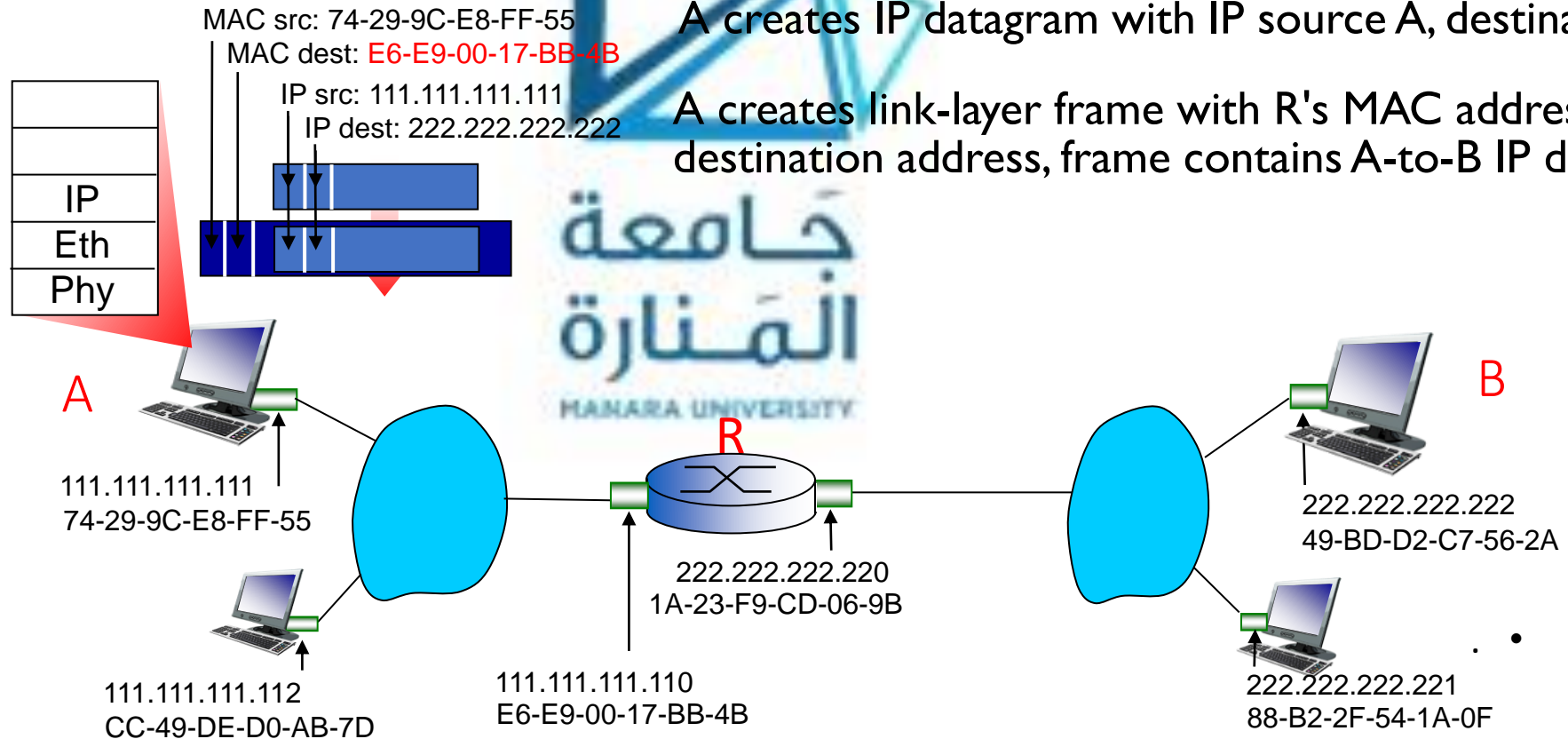
• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى:

A creates IP datagram with IP source A, destination B

A creates link-layer frame with R's MAC address as destination address, frame contains A-to-B IP datagram



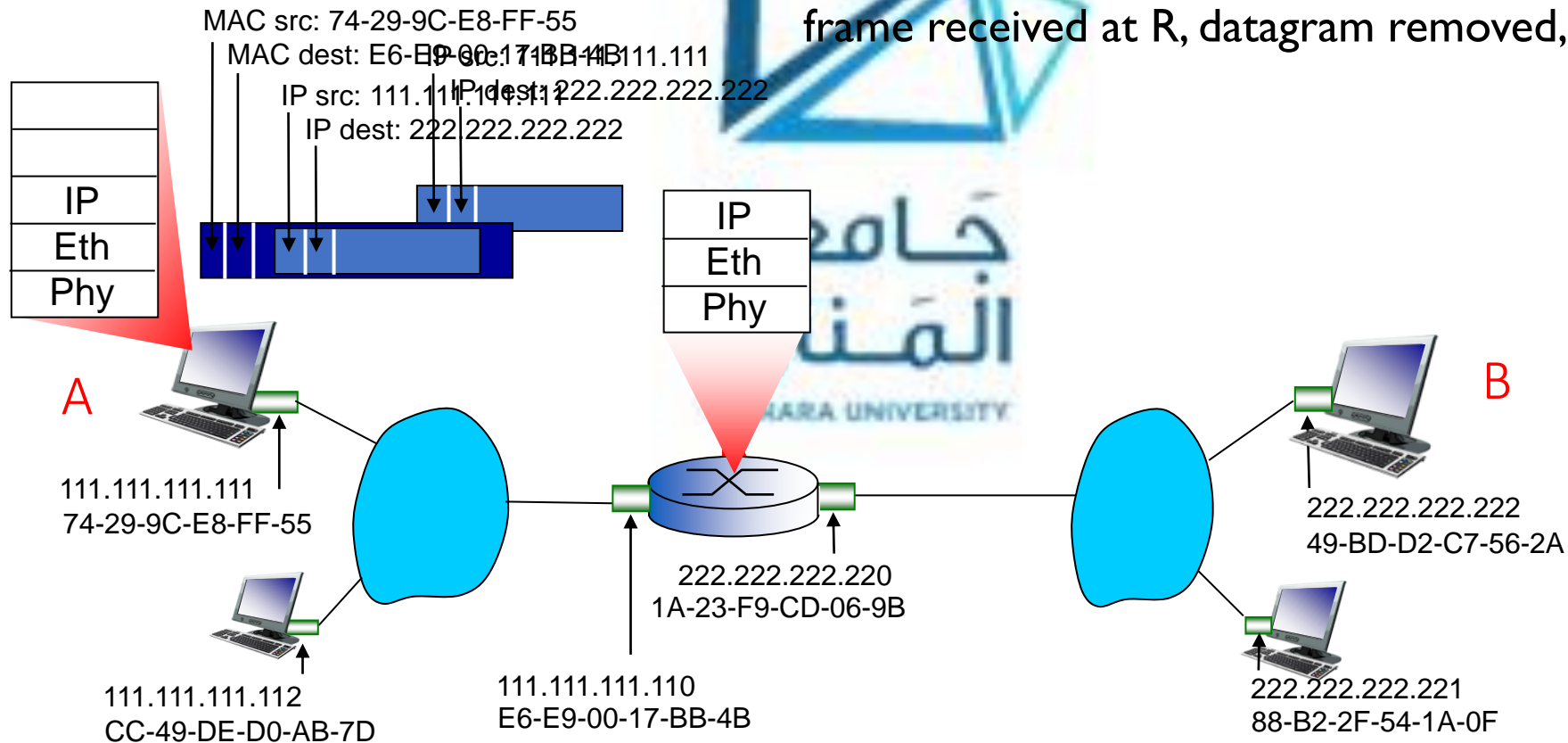
طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى: frame sent from A to R

• frame received at R, datagram removed, passed up to IP



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

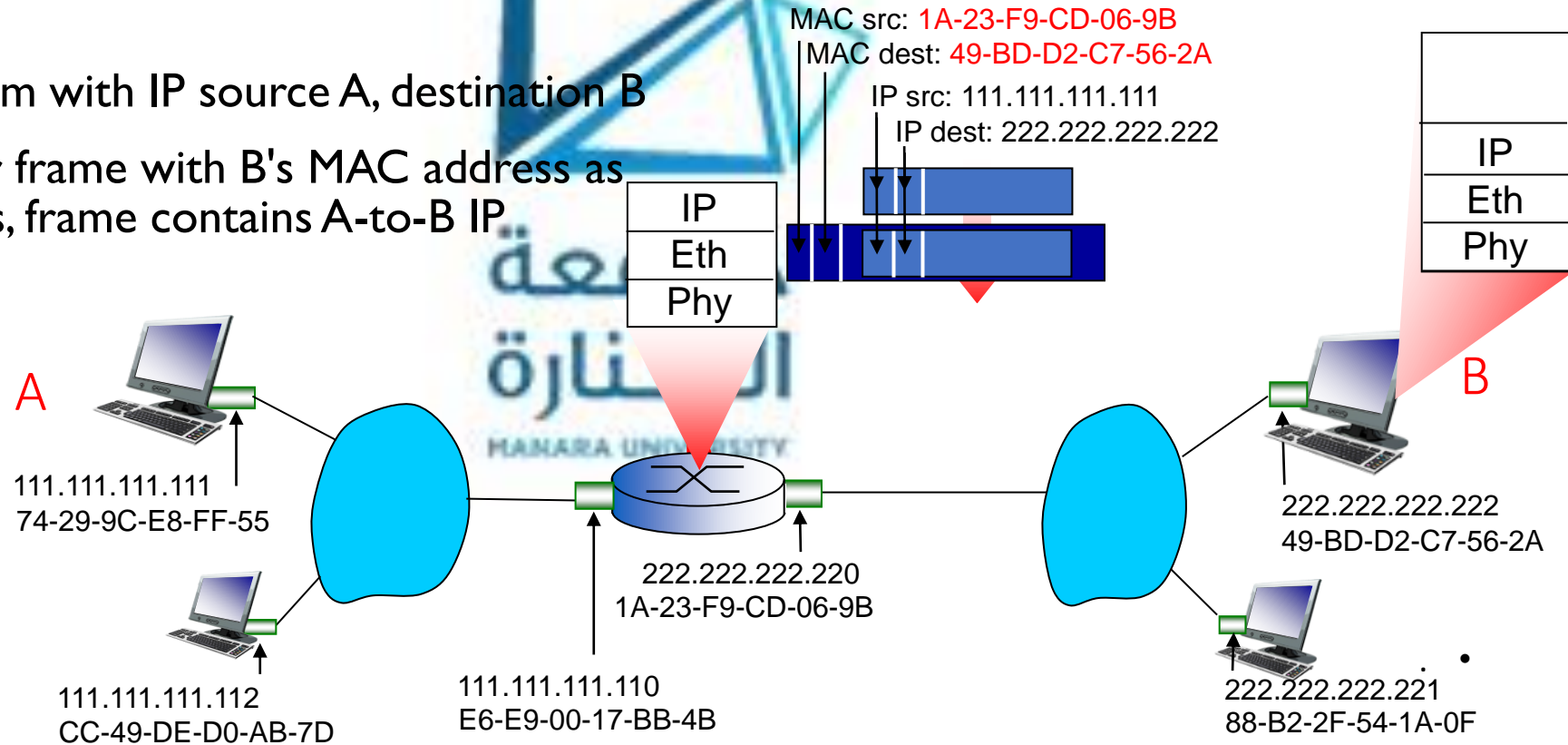
• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى:

R forwards datagram with IP source A, destination B

R creates link-layer frame with B's MAC address as destination address, frame contains A-to-B IP datagram



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

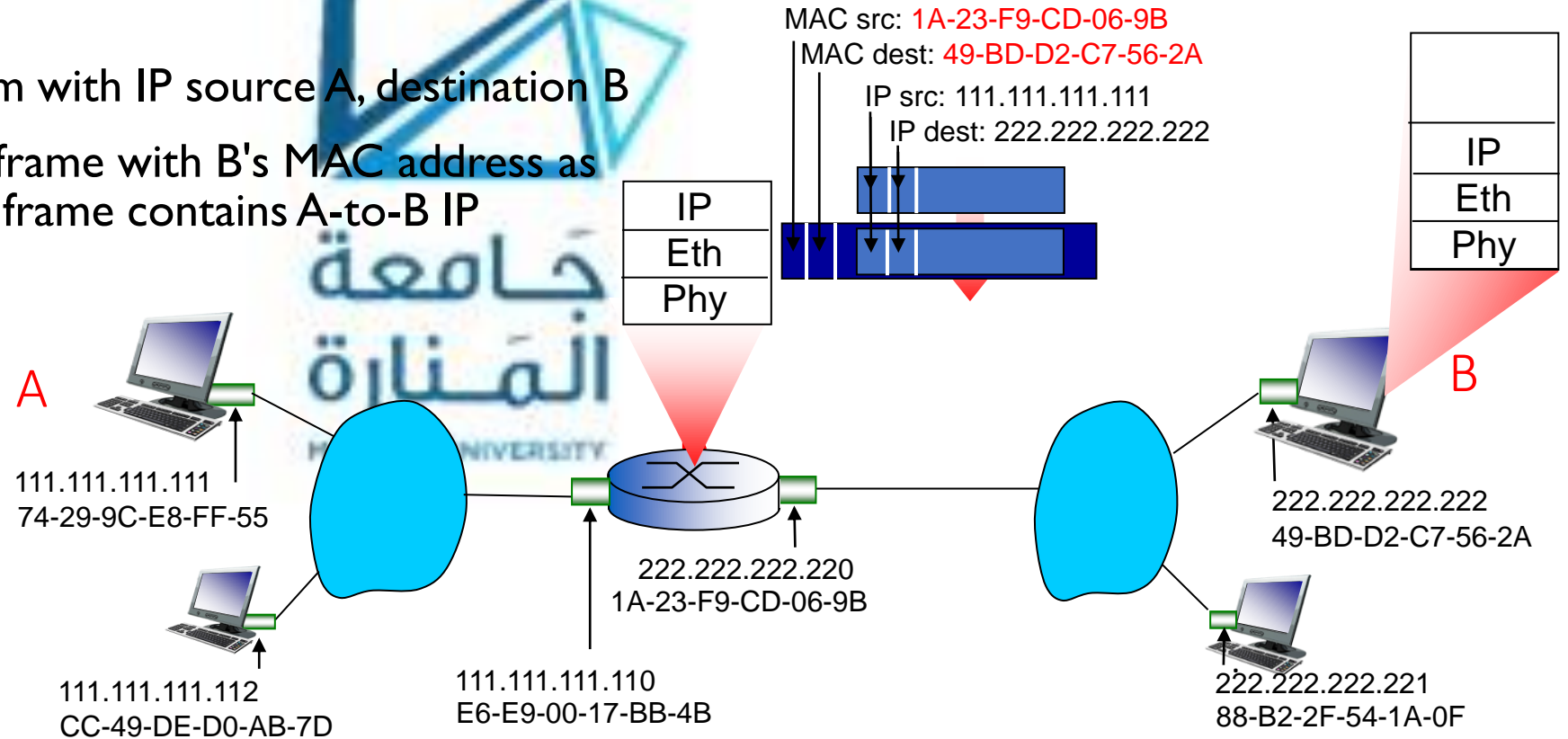
• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى:

R forwards datagram with IP source A, destination B

R creates link-layer frame with B's MAC address as destination address, frame contains A-to-B IP datagram



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

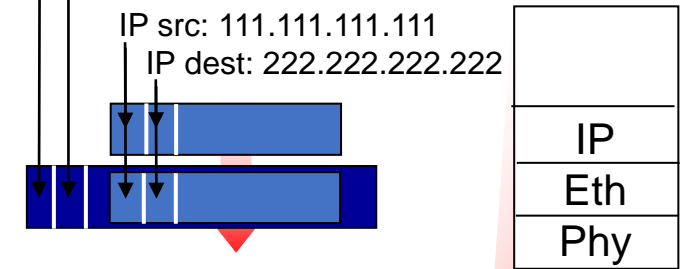
• التوجيه إلى شبكة LAN أخرى:

MAC src: 1A-23-F9-CD-06-9B

MAC dest: 49-BD-D2-C7-56-2A

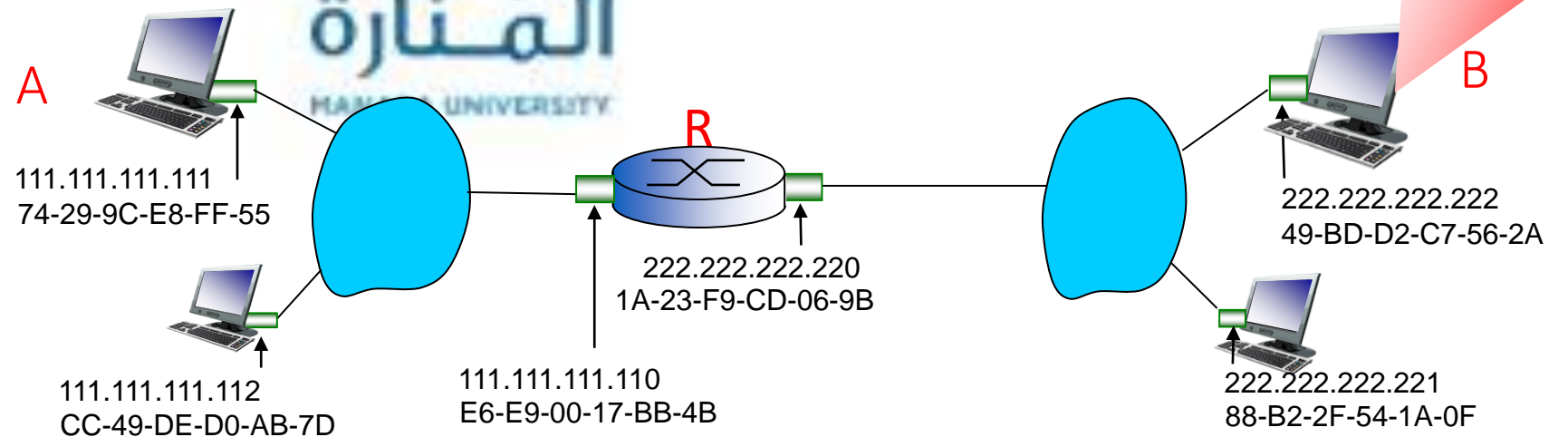
IP src: 111.111.111.111

IP dest: 222.222.222.222



R forwards datagram with IP source A, destination B

R creates link-layer frame with B's MAC address as dest, frame contains A-to-B IP datagram



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

- طبقة الشبكة:
- عناوين الـ IPv4:
- أصناف العناوين:

	First byte	Second byte	Third byte	Fourth byte
Class A	0			
Class B	10			
Class C	110			
Class D	1110			
Class E	1111			

a. Binary notation

	First byte	Second byte	Third byte	Fourth byte
Class A	0-127			
Class B	128-191			
Class C	192-223			
Class D	224-239			
Class E	240-255			

b. Dotted-decimal notation

Class	Number of Blocks	Block Size	Application
A	128	16,777,216	Unicast
B	16,384	65,536	Unicast
C	2,097,152	256	Unicast
D	1	268,435,456	Multicast
E	1	268,435,456	Reserved

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

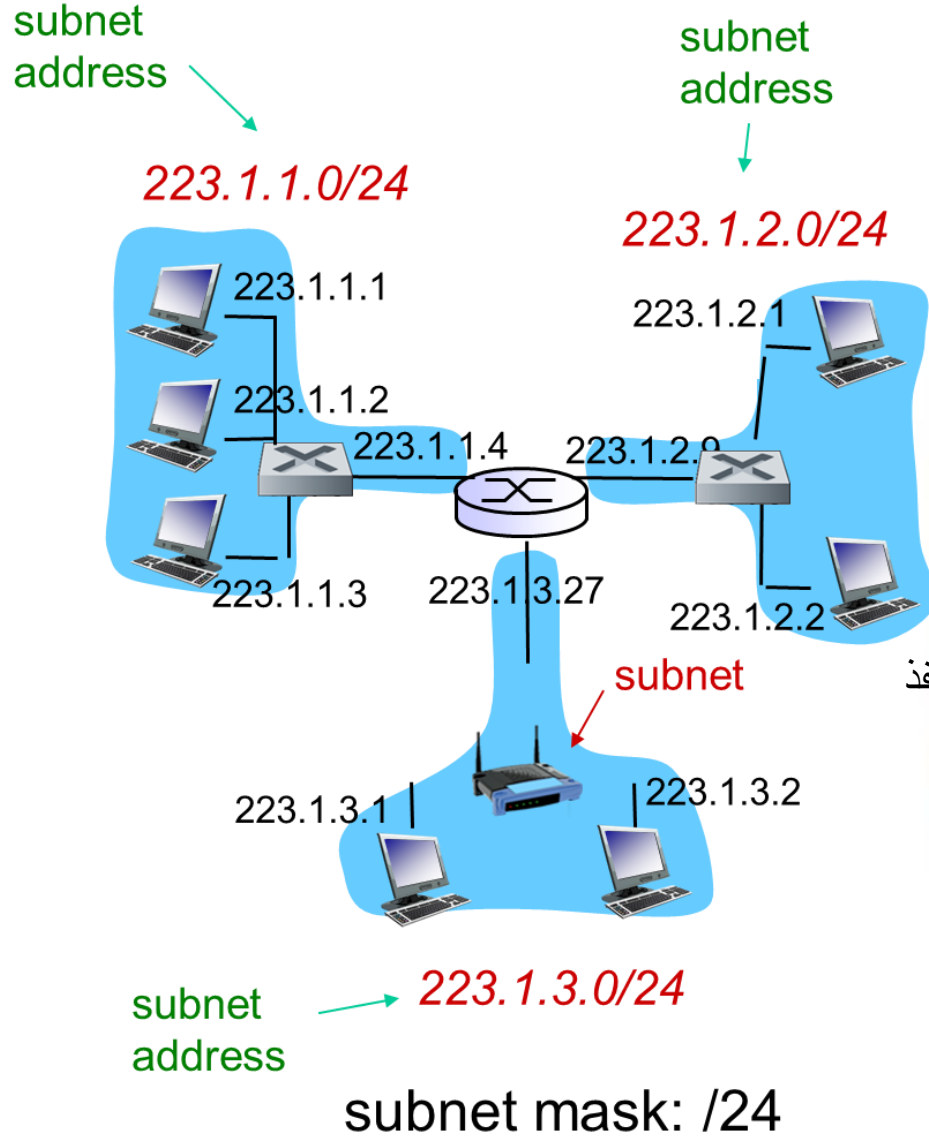
• عناوين الـ IPv4

• عناوين الـ IP الخاصة

- عناوين الـ IP الخاصة هي عناوين تم حجزها للاستخدام الداخلي (المحلي) خلف الموجه
- تسمى أيضاً بعناوين الـ IP المحلية
- يمكن استخدامها ضمن الشبكات بدون عملية حجز لها
- تسمى العناوين الأخرى بعناوين الـ IP العامة
- مجالات عناوين الـ IP الخاصة (private IP addresses)
 - 10.0.0.0 to 10.255.255.255
 - 172.16.0.0 to 172.31.255.255
 - 192.168.0.0 to 192.168.255.255
- مجال عناوين الـ IP: 127.0.0.0 – 127.255.255.255 تم حجزها من أجل الـ loopback



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)



• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• تقسيم الشبكات:

• يتألف عنوان الـ ip من جزئين أساسيين

• subnet part - high order bits

• مثال: 223.1.1.xxx

• host part - low order bits

• يحدد الجزء subnet من العنوان عنوان الشبكة الفرعية المتصلة مع المنفذ

• تحتوي الشبكة الفرعية على عنوان مكتوب باستخدام

n / n ، حيث يمثل n طول جزء الشبكة الفرعية للعنوان،

ويسمى عنوان الشبكة الفرعية ويكون على الشكل $a.b.c.d / n$

• مثال: 223.1.1.0/24



طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

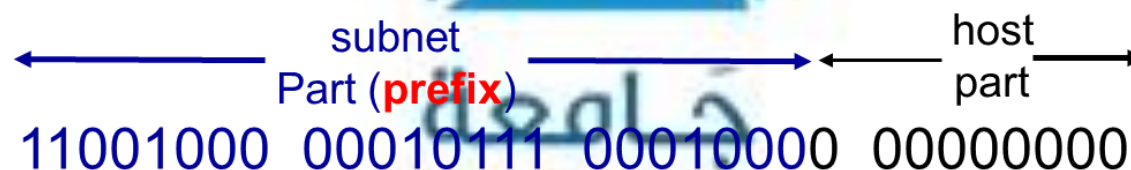
• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• تقسيم الشبكات:

• Classless InterDomain Routing (CIDR)

• تنسيق العنوان: $a.b.c.d / x$ ، حيث x هي عدد البتات في جزء الشبكة الفرعية من العنوان



• مثال:

ISP's block	<u>11001000 00010111 00010000</u> 00000000	200.23.16.0/20
Organization 0	<u>11001000 00010111 00010000</u> 00000000	200.23.16.0/23
Organization 1	<u>11001000 00010111 00010010</u> 00000000	200.23.18.0/23
Organization 2	<u>11001000 00010111 00010100</u> 00000000	200.23.20.0/23
...
Organization 7	<u>11001000 00010111 00011110</u> 00000000	200.23.30.0/23

طبقات شبكات الحواسيب (الشبكة، النقل، التطبيقات)

• طبقة الشبكة:

• عناوين الـ IPv4:

• تقسيم الشبكات

• Classless InterDomain Routing (CIDR)

• مثال:

• بفرض مؤسسة تمتلك شبكة ذات العنوان 130.34.12.64/26. وبفرض أن هذه المؤسسة تحتاج إلى أربع شبكات فرعية والمطلوب ما هي عناوين ومجالات هذه الشبكات؟

• الحل:

We need 4 subnets, which means we need to add two more 1s ($\log_2 4 = 2$) to the site prefix. The subnet prefix is then /28.

• What are the subnet addresses and the range of addresses for each subnet?

• The site has $2^{32-26} = 64$ addresses. Each subnet has $2^{32-28} = 16$ addresses. Now let us find the first and last address in each subnet.

• Subnets' Addresses:

• 1st subnet: 1st address 130.34.12.64 and last address is 130.34.12.79. the subnet address is 130.34.12.64/28

• 2nd subnet: 1st address 130.34.12.80 and last address is 130.34.12.95. the subnet address is 130.34.12.80/28

• 3rd subnet: 1st address 130.34.12.96 and last address is 130.34.12.111. the subnet address is 130.34.12.96/28

• 4th subnet: 1st address 130.34.12.112 and last address is 130.34.12.127. the subnet address is 130.34.12.112/28