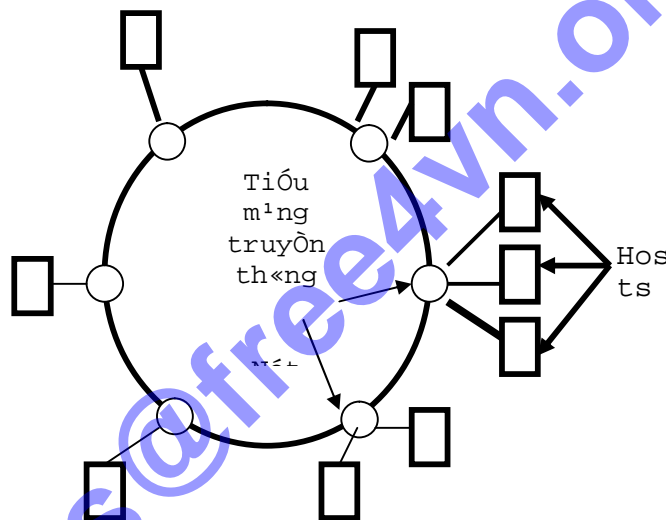


Lý thuyết Cơ sở dữ liệu phân tán

Chương 1 Mạng máy tính

Trong chương này chúng ta sẽ thảo luận một số vấn đề liên quan đến mạng máy tính, tập trung vào các khái niệm về các vấn đề quan trọng về ví dụ các hệ CSDL phân tán. Về mặt chúng ta sẽ đi qua hệ thống các chi tiết về công nghệ và kỹ thuật trong các phần tiếp theo.



Hình 1.1. Mạng máy tính.

Chúng ta định nghĩa một mạng máy tính (computer network) là một tập các máy tính từ vấn hình, với các kết nối và các khả năng trao đổi thông tin giữa chúng (hình 1.1). Cả hai ý chính trong định nghĩa này là "các kết nối" và "từ vấn hình".

Chúng ta muốn các máy tính từ vấn hình ở mọi máy cả cho các chương trình chạy trên chúng. Chúng ta cũng muốn các máy tính với các kết nối ở cả cho trao đổi thông tin cho nhau. Các máy tính trên một mạng thường với các giải pháp nút (node), host hoặc trạm (site). Chúng ta có các thành phần công cụ bên của một mạng. Nhưng thành phần bên khác là hệ thống truyền dẫn ở các kết nối nút. Chúng ta lưu ý rằng khi thiết lập host

vụ node cả số đồng nối một thiết bị nhận, cần Site ước định nối một thiết bị cục bộ mạng chủ yếu trên.

1.1. Các khái niệm về truyền dữ liệu

Trước tiên chúng ta hãy đưa ra một số định nghĩa cơ bản. Theo (Stallings, 1998) *dữ liệu (ước định định nghĩa) là các thực thể đang truyền tải ý nghĩa. Tín hiệu (signal) là sự mã hóa dữ liệu dưới dạng điện hoặc từ. Phát tín hiệu (signaling) là hình thức gửi lan truyền tín hiệu qua một vật đến truyền thích hợp nào đó. Về cuối cùng là sự truyền tin (transmission) là quá trình trao đổi dữ liệu bằng cách gửi lan truyền và xử lý các tín hiệu*".

Thiết bị (equipment) trong mạng truyền thông thường ước định kết nối qua các đường truyền (link), mỗi đường truyền cần mang một hoặc nhiều kênh (channel). Đường truyền là một thực thể lý cần kênh cho một thực thể logic. Đường truyền cần mang dữ liệu dưới dạng tín hiệu số (digital signal) hoặc tín hiệu tương tự (analog signal). Chúng ta cần ước định thời gian cần mang dữ liệu dưới dạng tương tự, dĩ nhiên chúng ta cần ước định thay thế bởi các đường truyền thích hợp hơn cho việc truyền tải số. Mỗi đường truyền cần một số khả năng (capacity), ước định định nghĩa là sự lưu trữ dữ liệu cần thiết truyền trên đường truyền trong một đơn vị thời gian. Số khả năng này thường ước định gọi là băng thông (bandwidth) của kênh. Trong các kênh truyền tương tự, băng thông ước định định nghĩa là hiệu số (tính bằng Hertz) giữa tần số thấp nhất và tần số cao nhất cần truyền ước định trên kênh mỗi giây. Trong các đường truyền số, băng thông thường ước định xem là số bit cần thiết truyền trong mỗi giây. Dựa theo băng thông chúng ta cần xác định ba loại kênh.

1. Kênh điện thoại tương tự (analog telephone channel): Cần mang một 33 Kbps với các kỹ thuật điều chế thích hợp.

2. Kênh điện thoại số (digital telephone channel): Cần mang 56 hoặc 64 Kbps (ước định gửi theo tốc độ ISDN).

3. Kênh băng rộng (broadband channel): Cần mang 1,5 Mbps hoặc hơn; chúng ta cần xác định phân bổ cho các mạch điện thoại số.

Tổ gac[®] hõ CSDL ph[©]n t₃n, mét[®] t₃nh kh₃c c₃nh[®] u₃ng truy₃on

Khi truy cập qua các máy tính, dữ liệu thương hiệu được truy cập theo

Số	Nội dung thông báo	M. kiểm tra
----	--------------------	-------------



- * Sửa chữa nguồn
- * Sửa chữa lỗi
- * M. sẽ thông báo
- * M. sẽ báo
- * M. xác nhận
- * Thông tin điều khiển

Hình 1.2. Dạng thức báo điều khiển.

Trong chương này, chúng ta sẽ bàn về các *gói (packet)* và kỹ thuật chuyển *mạch gói (packet switching)*. Thuật ngữ *gói* và *bã* khi sử dụng lẫn lộn nhưng điều này không hợp toàn chính xác mặc dù chúng đều có ý nghĩa nhưng không hợp toàn chính xác. Nếu theo kiểu các giao thức truyền thông, chúng đều có ý nghĩa các chức năng về mặt kỹ thuật. Tổ chức điều hành, kỹ thuật gọi là *gói* và *bã* thường sử dụng xem xét qua dạng thức của chúng. Một dạng thức gói chứa thông tin tiêu đề cho từng mạng, nghĩa là thông tin chỉ đường (routing), cần một bộ nhớ các thông tin liên quan đến các vị trí khác nhau của từng liên kết dữ liệu.

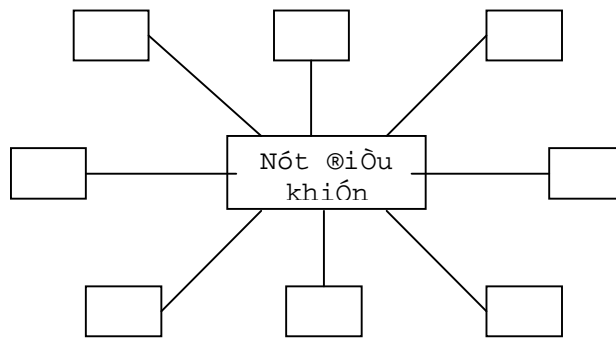
1.2. Các loại mạng máy tính

Có rất nhiều chuẩn dùng để phân loại mạng máy tính. Một chuẩn thường dùng để cấu trúc kết nối (interconnection structure) của các máy tính (thường sử dụng giải pháp topo mạng), một chuẩn khác là về truyền và một chuẩn nữa là về phần mềm điều khiển.

Các kiểu mạng

Như ta đã biết, cấu trúc nội kết luận của các máy tính trên một mạng là với nhau. Một số kiểu thông đồng tập mạng hình sao (star), mạng vòng (ring), mạng bus, mạng ô lưới (meshed) và mạng vô hình (irregular). . .

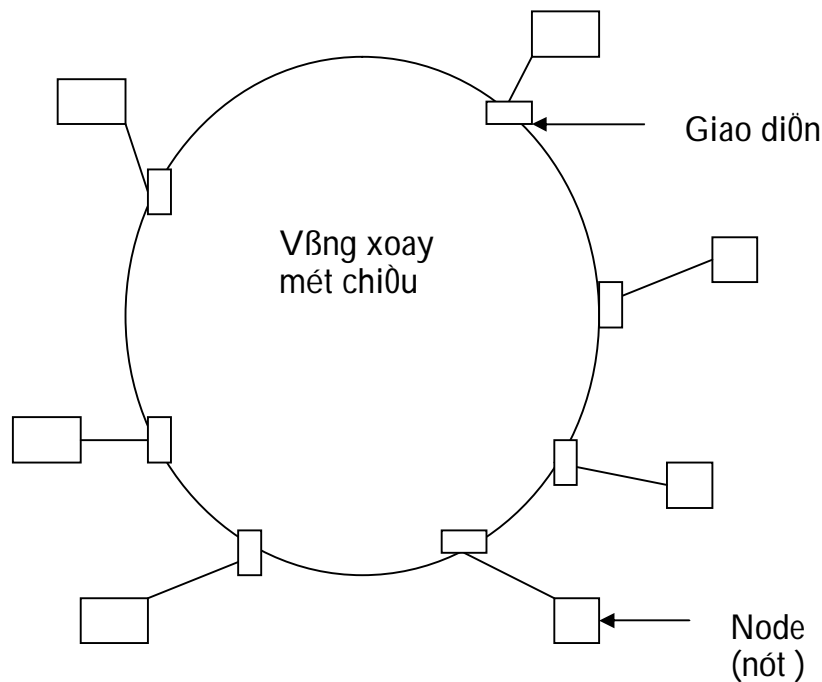
Trong các mạng hình sao (hình 1.3), tất cả các máy tính đều kết nối với một máy tính trung tâm gọi là đầu phiên việc truyền dữ liệu trên mạng. Vì vậy nếu hai máy tính muốn trao đổi với nhau, chúng phải thông qua máy tính trung tâm. Bởi vì mỗi máy tính đều có đường truyền riêng với máy tính trung tâm nên cần phải có một thời gian để các máy tính "vỗ tỉnh" và máy tính trung tâm khi chúng muốn trao đổi.



Hình 1.3. Mạng hình sao.

Loại mạng này thường được dùng trong các tác vụ cần nhiều chỉ nhúng nhằm để nhiều vingroup khác nhau, máy tính trung tâm được kết nối với phân phối chính hoặc tất cả trung tâm vingroup. Trong trường hợp này việc xử lý công việc được thực hiện tất cả mọi nút và dữ liệu cuối cùng sẽ được truyền đến máy tính trung tâm. Một khuyết điểm của mạng hình sao là độ tin cậy thấp. Vì giao tiếp giữa hai máy tính phải thông qua máy tính trung tâm, một sự cố tại nút trung tâm sẽ làm cho việc truyền trên mạng ngừng trở nên tạm thời. Một khuyết điểm khác là phải trả giá cao trên máy tính trung tâm; vì vậy phải phải việc giao tiếp trên mạng, phải trả giá tại các trạm khác nhau. Vì thế người ta thường dùng một trạm trung tâm minh họa các máy tính vô tình. Do những khuyết điểm này, mạng hình sao thường chỉ được dùng khi lưu trữ dữ liệu cần truyền giữa các máy tính vô tình không cao.

Trong các mạng xoay vòng (hình 1.4), các máy tính được nối với nhau trong vòng (vòng truyền) cả đi và về một vòng khép kín. Truyền dữ liệu quanh vòng theo một chiều, và mỗi trạm (thực sự là giao diện tại mỗi trạm) đóng vai trò là một bộ chuyển tiếp (repeater). Khi nhận được một thông báo (message), nó kiểm tra địa chỉ, sao chép thông báo và nếu là thông báo được gọi cho nó thì truyền thông báo tiếp.



Hình 1.4. Mạng xoay vòng

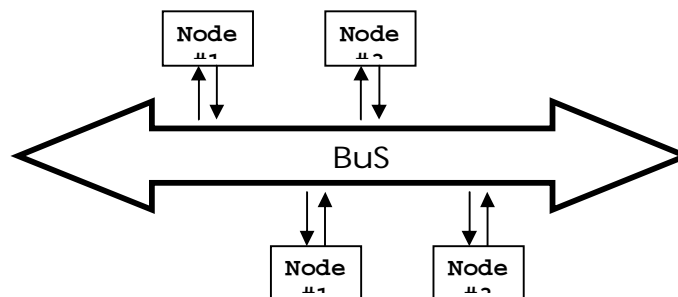
Việc điều khiển truyền tin trên mạng xoay vòng thường được thực hiện bằng một điều khiển (control token). Trong kiểu này giống như, một thẻ (token) với một mức bit chỉ ra rằng mạng hiện đang rảnh và một mức bit khác cho biết rằng mạng đang được dùng, được chuyển xoay vòng trên mạng. Mỗi trạm khi muốn truyền thông báo phải đợi đến khi thẻ được truyền đến. Khi đã trạm sẽ kiểm tra mức bit của thẻ để xem mạng đang rảnh hay đang được dùng. Nếu mạng rảnh, trạm sẽ thay đổi mức bit, chỉ ra rằng mạng đang được dùng rồi đặt các thông báo vào vòng xoay. Thông báo

số nhị phân chuyển xoay vòng rồi trở về trạng thái gọi là số nhị phân ngẫu nhiên. Số nhị phân ngẫu nhiên gọi là số nhị phân ngẫu nhiên.

Các mạng có thể chia thành hai loại truyền thông xoay vòng và các nút tin cậy thấp, nên giá trị của mạng nội bộ có thể đạt tới mức tối đa mà các nút mạng không thể có được. Số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại.

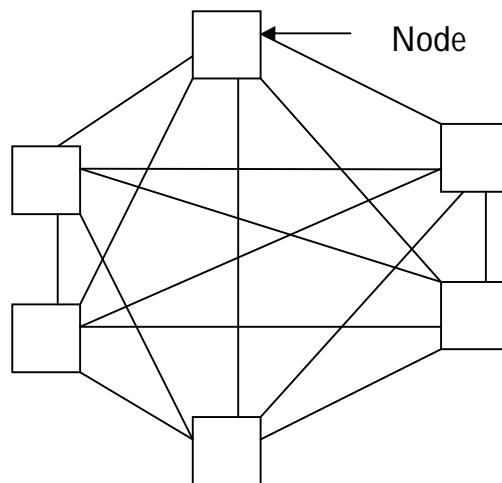
Một số thực tế khác nhau về các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại.

Một số thực tế khác nhau về các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại. Trong một mạng như thế, số các nút tin cậy cao hơn, người ta chia số đồng loạt thành hai loại.



Hình 1.5. Mạng bus.

Cơ chế kiểm soát bus kiểu CSMA cả thõa ước mắ tắ lự lự cắ "lắng nghe trứ c khi truyề n". Sắ mắ cắ bắ nắ đắ lự mắ trắ mắ sắ lắ nắ tắ lắng nghe mắ i đắ nắ biể nắ xắ lắ ra trắ nắ kắ nh chung. Khi cả mắ tắ thắ ng bắ o ước gắ iắ, trắ mắ sắ kiể m trá phắ nắ header cắ nắ thắ ng bắ o xem cả phắ iắ gắ iắ cho nắ hay khắ ng, rắ iắ thắ cắ hiể nắ mắ tắ hằ nắ đắ ng thắ chắ hằ p. Nắ uắ nắ muề n truyề n, nắ sắ chề cho đắ nắ khi phắ tắ hiể nắ ra khắ ng cắ bắ nắ hắ tắ đắ ng nắ o xắ lắ ra trắ nắ kắ nh chung rắ iắ mắ iắ đắ tắ thắ ng bắ o cắ nắ nắ lắ nắ mắ ng. Ngườ cắ lắ iắ, cắ chắ đắ iắ uắ khiể nắ bus CSMA/CD cả thõa ước mắ tắ lự lự cắ "lắng nghe trong khi truyề n". Loắ iắ cắ bắ nắ hắ tắ tắ cắ theo cắ chắ sau. Cắ cắ trắ mắ đắ ng vai trắ giề ng nhứ trong lự cắ đắ CSMA, ngoắ iắ trở chắ ng tiể pắ tắ lắng nghe trắ nắ kắ nh chung sau khi đắ truyề n thắ ng bắ o đắ iắ. Mắ cắ đắ chắ cắ nắ viể cắ lắng nghe trong khi truyề n lự phắ tắ hiể nắ xem cả tắ nắ ng trắ nh



Hình 1.6. Mạng thắ mắ (cắ uắ trắ cắ nằ đắ yắ đắ nắ).

(collision) hay khắ ng. Tắ nắ ng trắ nh xắ lắ ra khi hai trắ mắ truyề n thắ ng bắ o đắ ng thề iắ (mắ tắ trắ mắ khề i truyề n khi mắ tắ trắ mắ khắ cắ đắ ng truyề n). Trong trườ ng hằ p nhứ thắ, vắ khi phắ tắ hiể nắ ra tắ nắ ng trắ nh, cắ cắ trắ mắ sắ hắ yắ bá cuể c truyề n, đắ iắ mắ tắ kholắ ng thề iắ gian rắ iắ truyề n lắ iắ thắ ng bắ o. Lự cắ đắ CSMA/CD cắ bắ nắ đắ cắ đắ ng trong mắ ng cắ cắ bắ Ethernet.

Mắ tắ lự cắ đắ nằ kắ tắ khắ cắ lự nằ kắ tắ đắ yắ đắ nắ (mắ ng thắ mắ), trong đắ mắ iắ nắ tắ đắ đắ cắ nằ ví iắ tắ tắ cắ mắ iắ nắ tắ khắ cắ (hằ nh 1.6). Mắ tắ cắ uắ trắ cắ nh thắ rắ rằ ng lự cung cắ p ước đắ tắ iắ cắ yắ cao hắ nắ vắ khắ lắ nắ ng hắ tắ đắ ng tề tắ hắ nắ nh÷ ng cắ uắ trắ cắ khắ cắ. Tuy nằ nằ nằ cằ ng lự cắ uắ trắ cắ cả chi phắ yắ cao nhắ tắ,

nhân ýt ước định vư khng thuc tđ. Ngay cđ khi sè lưing m_y tnh trn m¹ng kh_y ýt, sè nòi kđt cđn cũ vEn rđt lín. Thđ dđ mết nòi kđt đy đñ cho 10.000 m_y tnh cđn xđp xđ (10.000)² đng nòi.

C_yc m¹ng truyđn thng thưng cũ c_yc đng nòi v đnh. Nghđ lư c_yc đng nòi khng cũ tnh hđ thng cđng khng tuđn theo mết khuđn mđu nư. Chđng ta cũ thđ gđp mết nót chđ nòi vđ i mết nót kh_yc vư cđ nhđng nót nòi vđ i nhiđu nót kh_yc. C_yc nòi kđt gđa c_yc m_y tnh trn Internet thuc lo¹i nư.

C_yc lƯ c đ truyđn đ÷ liđu

Theo c_yc lư c đ truyđn thng vđt lý đđ cđ đđng, c_yc m¹ng cũ thđ thuc lo¹i đđm - đđm (point - to - point) hođc ph_t t_n vư cđn đđ cđ gđi lư đ đđm (multi - point).

Trong c_yc m¹ng đđm - đđm, ngưđi ta đđng mết hođc nhiđu đng nòi gđa mđi cđp nót. Cũ thđ lư khng cũ mết đng nòi trđc tiđp gđa mđi cđp nhđng thưng lư mết sè đng nòi gđn tiđp. Viđc truyđn thng (giao tiđp) lư đ đđ thuc hiđn gđa hai nót, bđn nhđn vư bđn gđi đđ x_yc đnh bđng đđ chđ cũ trong phđn header cũa bđ đ÷ liđu. Truyđn đ÷ liđu tđ bđn gđi đđn bđn nhđn đđi theo mết hođc nhiđu đng gđa chđng, mết sè đng cũ thđ phđi đđ ngang qua mết sè nót kh_yc. C_yc nót trung gian sđ kiđm tra đđ chđ đđch trong phđn header vư nđu khng phđi lư đđ chđ cũa nđ thđ sđ chuyđn cho nót đđm kđ đđ. Hđnh đđng nư đđ cđ gđi lư chuyđn mđch (switching). viđc chđn c_yc đng nòi đđ truyđn c_yc bđ đ÷ liđu đđ x_yc đnh qua c_yc giao thđc thđch hđp.

Mđi trưđng truyđn cđ sè cho m¹ng đđm - đđm lư c_yp đđng trđc hođc c_yp quang. C_yc đng đđy đđn tho¹i nòi thiđt bđ cũa kh_ych hđng thưng đđng c_yc đđy xđđn đđi. Vđ thđ tđc đđ truyđn khng cao. Cđn c_yc m¹ng truyđn hđnh c_yp sđ đđng đđy đđng trđc đđn đđn tđđn nhđ cho phđp kđt nòi m¹ng vđi tđc đđ truyđn cao. Tđng tđ nhiđu m¹ng cđc bđ đđ đđng lo¹i c_yp đđng trđc. Tuy nhđn hiđn nay ngưđi ta đđng chuyđn sang đđng c_yp quang vđi sđc đđi vư tđc đđ cao hđn.

Trong các mạng phân tán, người ta dùng một kênh truyền chung cho tất cả các nút trong mạng. Các bài divide liêu thức truyền qua kênh chung này ví như thể tất cả các nút đều nhận thức. Mọi nút sẽ kiểm tra địa chỉ bản nhận trong phần header và nếu bài divide liêu không gọi cho nó, nó sẽ bỏ qua.

Một trường hợp đặc biệt của mạng phân tán là mạng đa thức (multicast), trong đó các bài divide liêu gọi đến một tập con các nút trong mạng. Địa chỉ bản nhận thức mà địa chỉ của một cách nào đó đã được chia ra thành các nút nào đó.

Mạng phân tán này cũng đều dùng sóng radio hoặc vô tuyến. Trong trường hợp truyền qua vô tuyến, mọi vật thể phân tán đều truyền của nó đến vô tuyến rồi từ đó thức phân tán lại là một tập sẽ khác. Mọi vật thể truyền mạng đều lắng nghe tập sẽ nhận và phân bố qua các bài divide liêu thức gọi cho nó. Một mạng của số đồng bộ thức này là mạng SATNET.

Truyền bằng sóng vi ba (microwave) là một cách truyền divide liêu thức đồng bộ khác, đã được chia qua vô tuyến hoặc trên mặt đất. Các trường truyền bằng sóng vi ba hiện là phụ thuộc chủ yếu của mạng điện thoại trong phần lớn các quốc gia. Ngoài các dịch vụ công cộng, nhiều công ty cần cho thuê riêng các trường truyền vi ba. Thực sự các thành phố thức điện hiện thức gặp phải vấn đề nhiều sóng vi ba giữa các trường truyền từ nhận và công cộng. Một thử thách của mạng dùng sóng vi ba vô tuyến divide liêu là hệ thống ALONA.

Một điều cuối cùng cần nói về kiểu topo mạng phân tán là chúng ta đã dùng phân tán hiện tại, và các thức bài divide liêu thức nhiều vật thể hiện so với kiểu điểm - điểm. Người ta do mọi trạm đều lắng nghe các thức bài divide liêu truyền mạng nên tính an ninh khá duy trì hiện so với kiểu điểm - điểm.

Tóm tắt lý

Theo sự phân loại về mặt địa lý, các mạng của thể thức phân loại là mạng diện rộng (wide area network, WAN), mạng liên vùng (metropolitan area network, MAN) và mạng cục bộ (local area network, LAN). Sự phân biệt này thường không rõ ràng mà phụ thuộc chủ yếu giữa các loại mạng là

giao thức định tuyến quản lý chúng. Trong phần tiếp theo chúng ta sẽ thảo luận về các giao thức mạng diện rộng và mạng cục bộ.

Mạng diện rộng (WAN) là mạng các kho lưu trữ cục bộ liên kết với nhau giữa hai nút xếp xếp hoặc trên 20 km và các thiết bị đầu cuối (router) hoặc/ và các nút chuyển (switch) cho phép truyền thông tin trên mạng diện rộng lớn hơn, nhưng sự tăng thêm của lý luận quản lý hiệu quả của mạng trở nên khó khăn do nhiều nút chuyển/ thiết bị chặn mạng định tuyến và các giao thức truyền thông. Các mạng WAN các thiết bị định tuyến ví dụ kiểu topo mạng điểm - điểm hoặc kiểu phân tán, mặc dù kiểu điểm - điểm thông dụng hơn. Các mạng chuyển mạch (switching) định tuyến trong các mạng điểm - điểm. Định tuyến là một phần của một kiến trúc trong suốt quá trình kết nối giữa các nút mạng và các nút mạng. Định tuyến định tuyến là một phần của mạng (circuit switching) và thường định tuyến số trong hệ thống điện thoại. Khi một thuê bao quay số gọi một thuê bao khác, một mạch (circuit) định tuyến thiết lập giữa hai máy điện thoại qua rất nhiều nút chuyển mạch. Mạch này duy trì trong suốt thời gian cuộc gọi và chỉ bị ngắt khi một bên ngắt máy.

Một định tuyến mạch khác thường định tuyến số trong việc truyền thông tin giữa các máy tính là chuyển mạch gói (packet switching), trong đó một thông điệp (message) định tuyến thành nhiều gói (Packet) và mỗi gói định tuyến riêng rẽ. Các gói của cùng một thông điệp các thiết bị chuyển tiếp xếp xếp và thúc đẩy các thiết bị truyền trên mạng tuyến đường khác nhau. Kết quả của việc định tuyến các đường khác nhau trên mạng là sự chậm trễ các thiết bị chặn một cục bộ đến đến. Vì thế phần mềm của nó nên phải có khả năng sắp xếp chúng theo đúng thứ tự, tức là theo thông điệp ban đầu.

Hiện tại các chuyển mạch gói rất nhiều. Trước tiên các mạng chuyển mạch gói cho phép số lượng đường truyền từ từ đến và mỗi đường truyền khác nhau phải dành riêng cho mỗi cặp thiết bị mà các thiết bị định tuyến thiết bị định tuyến chung. Sự thật này rất dễ hiểu trong việc truyền thông máy tính do bản chất "phong trào" của nó. Thông thường người số đông gặp một lỗi, tức là các thiết bị thúc đẩy và truyền lại phải phải các thiết bị thời gian suy nghĩ trước khi đưa một lỗi mới vào. Trong một môi trường như thế, việc truyền dữ liệu trên mạng khác nhau liên tục nhưng theo tổng thể. Các đường truyền khi các thiết bị định tuyến cho mạng người khác khi một người số đông trước đây đang gặp

trễ lại hoặc đang suy nghĩ. Một lý do nữa là việc tìm kiếm gói cho phép truyền song song dữ liệu. Hỗ thàng không nhất thiết phải truyền các gói của cùng một thông báo trên cùng một tuyến đường. Như thế chúng cần có ưu tiên gói riêng song song qua các tuyến đường nhằm cải thiện thời gian truyền. Như vậy, cần là trên, kết quả chuyển dữ liệu theo cách này sẽ làm cho từ cần chúng không ưu tiên bằng nhau.

Ưu tiên là, chuyển mạch công dụng hạn chế một kênh giữa bên nhận và bên gửi. Nếu cần truyền một lưu lượng lớn dữ liệu thì kênh dụng riêng này rất cần thiết. Với một lưu lượng cần tương tự như chuyển mạch công dụng (nghĩa là các lưu lượng cần được ký, reservation - based scheme) rất ưu tiên ưu tiên trong các mạng dữ liệu rộng (broadband network) cần hệ thống công dụng cần truyền rất nhiều dữ liệu như các ứng dụng đa phương tiện (multimedia).

Mạng cục bộ (local area network, LAN) thường là mạng truyền gói và hạn chế trong một phạm vi địa lý nhất định (thường dưới 2 cây sè). Chúng sử dụng nhiều phương thức truyền tải khác nhau nhưng chi phí không cao. Topo mạng thông dụng nhất là kiểu bus và kiểu xoay vòng (ring) và các biến thể của chúng như bus chuyển mạch hoặc xoay vòng chuyển mạch. Các phương thức truyền tải được dùng trong mạng LAN là cáp quang, cáp xoắn đôi hoặc cáp quang. Giữa mạng dữ liệu rộng và mạng cục bộ cần có những khía cạnh khác nhau sau :

1. Trong mạng WAN, chi phí truyền thông rất cao nên là mạng LAN là tương đối rẻ. Cần nhiều lý do nhưng rõ ràng nhất là khoảng cách truyền trong mạng LAN khá hạn chế.

2- Mạng WAN truyền thông thường cần dữ liệu thông tin gửi hạn chế khoảng vài megabit mỗi giây (Mbps), trong khi đó là mạng LAN, dữ liệu thông tin cần lớn hơn nhiều, và thường vào khoảng 10 - 100 Mbps.

3. Do khoảng cách xa nhau trong WAN, nên khi truyền thông, hạn chế qua vô tình, nên có tài liệu hạn chế khoảng cách gửi khi truyền thông nguồn nhận. Vì vậy, cần phải có tài liệu hạn chế thông tin gửi và tài liệu hạn chế thông tin nhận và khoảng cách cần truyền qua lớn (khoảng 19.200 miles từ trái đất đến vô tình). Ưu tiên là trong mạng cục bộ, nên có tài liệu rất hạn chế.

4. Do tính đa dạng của các phương thức truyền tải, nên tính, cần có ảnh hưởng của đồng bộ như chế độ lưu trữ của đường truyền, các giao thức trong mạng WAN phải bằng nhau để tin cậy khi truyền. Trong mạng

LAN, các mạng truyền "Sách học", tính đa chủng của các máy tính nên mạng đòi quản lý học và do đó có sự đồng nhất trong truyền thông nên truyền thông của các giao thức nên quản lý.

5. Mạng LAN truyền quản lý và sự đồng nhất về mặt tác dụng. Tuy nhiên mạng WAN hiếm khi quản lý chính xác người sử dụng sẽ học. Nghĩa là người sử dụng mạng LAN mua sản phẩm của người sử dụng mạng WAN mua dịch vụ.

Các mạng LAN cung cấp một số tiền ích như các mạng đồng từ việc giảm chi phí vận hành, các mạng đồng kiểm soát tiến trình phần mềm.

Mạng liên vùng (MAN) nằm trong cùng gia đình mạng WAN và LAN và tính đa lý và sự đồng nhất về mặt quản lý hay một phần của nó. Khoảng cách giữa các nút truyền khoảng 10 km sẽ. MAN cả nhiều điểm từ tính đa lý LAN, và theo một nghĩa nào đó cả nó quản lý xem như một phần của LAN rộng học. Tuy nhiên trong MAN do tính người dùng nhiều học nên quản lý sinh nhiều vấn đề mới của quản lý quản lý, chính học như sự biến đổi tính truy xuất cho tất cả mọi người dùng bất kể khoảng cách đa lý. Vì vậy mức độ và nguy cơ tính một số giao thức của mạng LAN cả nó quản lý "Nó tính" nó dùng cho MAN nhưng vẫn của quản lý cả một tập giao thức riêng và quản lý xem xét kỹ lưỡng các vấn đề thiết kế.

1.3. Các chuẩn giao thức

Thiết kế các mạng nên về lý do giữa hai máy tính chưa nên có cùng giao tiếp quản lý ví dụ nhau. Truyền thông tin hiểu quản lý, tính tin cậy và không cả lợi giữa hai máy tính nên phải quản lý để các hệ thống phần mềm thích hợp và truyền quản lý gọi là *giao thức (protocol)*. Tính chất phức tạp của hệ thống giao thức này đều khác nhau giữa các mạng WAN, MAN và LAN.

Mạng WAN truyền quản lý điều chỉnh thiết bị quản lý sản xuất tổ chức như sản xuất khác nhau. Sự đồng nhất nên phải quản lý truyền thông quản lý cả tính đồng nhất tính đa chủng (heterogeneity) của các thiết bị và các tính chất. Các thiết bị cả nó khác nhau về tốc độ, chiều dài từ (word), lược mã hóa (coding scheme) quản lý dùng nó biểu diễn thông tin hoặc các chuẩn khác. Vì thế mạng WAN cần có giao thức thiết kế học. Do vậy trước tiên chúng ta sẽ thảo luận về các giao thức trong mạng WAN rồi

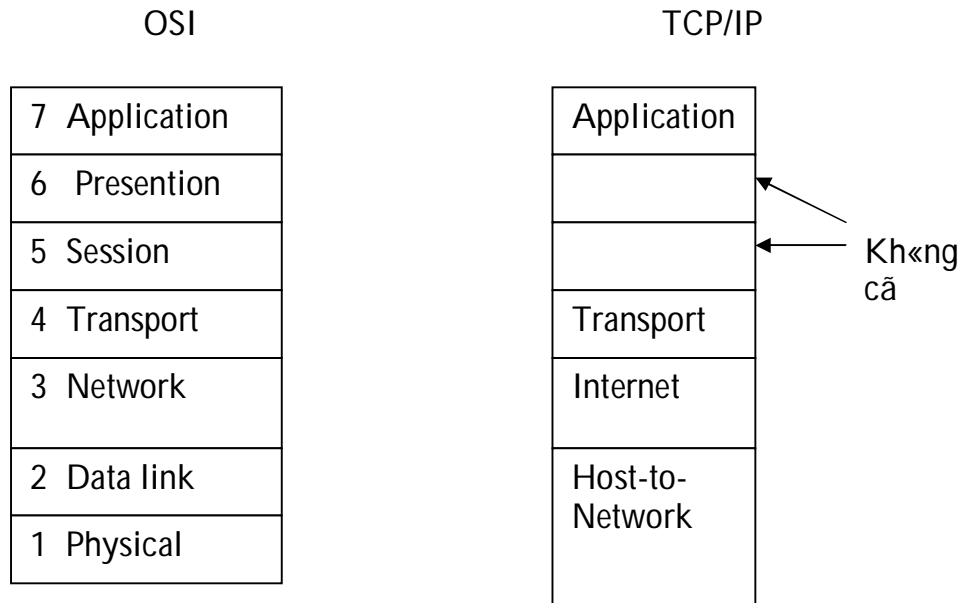
chuyển sang các giao thức cho LAN. Cho nên gần đây, giao thức cho WAN được biết rộng rãi nhất là Kiến trúc giao kết các hệ thống mở (open systems Interconnection Architecture) của Tổ chức tiêu chuẩn quốc tế (International Standards Organization, ISO) và thường được gọi là kiến trúc ISO/OSI (ISO, 1983).

Kiến trúc ISO/OSI mô tả rằng cần xây dựng một mô hình theo kiểu phân tầng (vì thế cả thuật ngữ chồng giao thức, protocol stack). Giữa các tầng (layer) của một nút cần phải có ranh giới rõ ràng các giao diện (interface) để trao đổi thông tin giữa các tầng phần mềm và phần cứng. Giữa các tầng tương ứng của các trạm khác nhau, các giao thức (protocol) được phân chia và được thực hiện bởi các bộ phận gọi qua lại giữa hai trạm. Kiến trúc ISO/OSI, ví dụ cấu trúc gồm các tầng. Khi chia tầng thành một, liên kết vật lý (physical layer), tầng liên kết dữ liệu (data link layer), tầng mạng (network layer), tầng giao vận (transport), tầng phiên (session layer), tầng trình diễn (presentation layer) và tầng ứng dụng (application layer). Ba tầng thành một liên kết vật lý, tầng liên kết dữ liệu và tầng mạng tạo ra tiểu mạng truyền thông (communication subnet). Tiểu mạng truyền thông chịu trách nhiệm cung cấp các tin cậy vật lý cho việc truyền thông tin giữa hai trạm. Chúng ta không trình bày chi tiết như tầng ứng dụng.

Một chồng giao thức WAN thông dụng khác là TCP/IP. ý tưởng tăng quá trình như ISO/OSI nhưng sẽ lược bỏ tầng chủ yếu và thay vào đó là tầng. Chồng giao thức này được gọi là "mô hình" cho không phải là một mô hình nhất quán.

Mỗi liên kết giữa các giao thức ISO/OSI và TCP/IP được mô tả trong hình 1.9 (xem hình 1.9 trang sau).

Một khía cạnh quan trọng giữa hai chồng giao thức này là tất cả các tầng của ISO/OSI đều được phân chia rõ ràng trong TCP/IP, tầng host - to - network không được phân chia.



Hình 1.9. So sánh giữa TCP/IP và ISO/OSI

Kết nối mạng trong mạng cục bộ dường như đơn giản hơn trong mạng WAN bởi vì chúng ta thường chỉ phải quan tâm đến ba tầng thấp nhất trong bảng giao thức và trong LAN thiết bị mạng thường "đáng chảnh" hơn. Tuy nhiên như chúng ta sẽ thấy, việc truyền thông trong LAN cũng phải cần sự điều phối tối thiểu của các tầng mạng và cũng thường được thực hiện bằng các giao thức TCP/IP.

1.4. Mạng địa phương

Cho đến lúc này, chúng ta đã tập trung vào các "mạng dữ liệu" hoặc các mạng được cấu trúc để biết đó mang dữ liệu sẽ, hoặc là định sẽ hoặc là định từ người gửi. Người gửi ở đâu. Vậy, ít nhất là về mặt logic, các mạng dữ liệu không biết họ nhận được ví dụ các mạng không dây (truyền âm thanh). Tuy nhiên nhiều ứng dụng mới (thể thao hỗ trợ thông tin và phục vụ tiền) cần

cụ truyền tải có dạng dữ liệu không ngoại dữ liệu, như hình ảnh video hoặc âm thanh với các yêu cầu phân phối theo thời gian thực và hình ảnh tĩnh với các yêu cầu dữ liệu rõ ràng (một hình X-quang sẽ 1024 x 1024 với 8 bit/pixel cần 10 Mbps để dạng chưa nén). Các mạng dữ liệu rõ ràng có thiết kế có thể đáp ứng yêu cầu này trong một môi trường mạng duy nhất. Các đặc trưng nền tảng của chúng là tốc độ cao (lên đến 150 Mbps), khả năng mang nhiều dạng dữ liệu với các đặc tính khác nhau, và khả năng thỏa thuận với một mức chất lượng dịch vụ và các thỏa thuận rõ ràng tại ngay mạng có thể đáp ứng mức chất lượng này.

Cùng với mạng dữ liệu rõ ràng đang dần dần thay thế ATM (Asynchronous Transfer Mode). Mạng ATM có thể phù hợp cho mạng đồng bộ WAN và LAN. Ở mức người dùng, ATM hỗ trợ nhiều loại dịch vụ.

Dịch vụ CBR

Số lượng dịch vụ *tốc độ bất biến* (constant bit rate), trong mạng truyền dữ liệu là một tốc độ bit như có thể thỏa thuận trước. Dịch vụ này có thể dùng để truyền video và âm thanh (dạng dữ liệu theo thời gian thực) trong các nguồn sử dụng cung cấp dạng dữ liệu một cách đều đặn với một tốc độ thỏa thuận trước. Nó không bao gồm các dịch vụ tự động, vì thế nó thích hợp hơn cho một số ứng dụng, chẳng hạn như các dịch vụ cung cấp phim theo yêu cầu.

Dịch vụ UBR

UBR là một dịch vụ với *tốc độ bit không xác định* (unspecified bit rate), thích hợp với các ứng dụng đồng bộ cần gửi dữ liệu theo tổng thể và chờ không cần là một tốc độ bất biến. Phần lớn các giao tiếp máy tính đều theo các quy định; không cần bước thời gian thực và dữ liệu có yêu cầu theo tổng thể. Dịch vụ UBR sẽ có lúc tài nguyên có thể phân phối dữ liệu nhưng không đưa ra bất kỳ một bảo đảm nào.

Dịch vô rt-VBR

Dịch vô ngy cng dnh cho dng d÷ liũu theo thêi gian thuc nhũng *téc ®é cña nguãn ®uíc phõp thay ®æi*. Nh÷ng thay ®æi ngy cho phõp thuc hiõn c, c tòi u hãa bëi v× nguãn ví i c, c tecz dẽ bit thay ®æi cã thõ ®uíc ®a hõp nh»m tĩn dõng tòi ®a dñi th«ng. Nã cõng thõch hõp ví i c, c õng dõng t÷ng t, c theo thêi gian thuc.

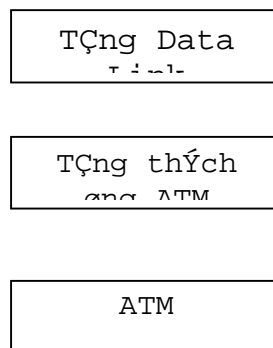
Dịch vô nr t-VBR

Lo¹i dịch vô cã *téc ®é bit thay ®æi phi thêi gian thuc*, ®uíc dñng cho c, c nhu cõu truyõn theo tõng ®-n vñ d÷ liũu, t÷ng tù nhũ UBR. Tuy nhiªn nã cñi thiõn c, c thĩt l¹c vñ c, c ®æc trung vñ ®é trõ cña UBR b»ng c, c ®uõa ra c, c tham sè QoS nhũ tecz ®é cao nhĩt (peak), tecz ®é duy tr÷ (sustainable) vñ tù lĩ thĩt l¹c.

Dịch vô ABR

Dịch vô *tecz ®é bit sñn cã* (available bit rate). Nã gñn tecz ®é bit hiõn cã trªn m¹ng cho õng dõng ®ang yªu cõu. Mõc tiªu lñ lñm giñm c, c thĩt l¹c bã d÷ liũu vñ hiõu chõnh c, c dù tr÷ cña nguãn dũa trªn c, c yªu cõu thay ®æi vñ dng d÷ liũu.

C, c giao thõc ã tçng cao h-n



Hnh 1.12. M¹ng ATM.

ATM là mạng chuyển gói với các nút chuyển đã môc định để biết được nội dung của từng gói quang. Các gói, được gói lại tổ hợp (cell) trong thuật ngữ ATM, đã chiểu dài 53 byte (48 byte dữ liệu, 5 byte đầu). Công nghệ ATM tương ứng với tầng vật lý của tầng giao thức ISO/OSI và TCP/IP (hình 1.12) và cần phải có một tầng thích ứng ATM (ATM Adaptation Layer, viết tắt là AAL) để điều chỉnh các kích thước của công nghệ ATM và các công nghệ mạng truyền thống. Được xây dựng cho các tầng giao thức bên trên. AAL chịu trách nhiệm xử lý các tổ hợp bất nhất về mặt phân phối sai, chặn thời gian khi phân phối, tách các dữ liệu tổ hợp tầng giao thức bên trên thành các tổ hợp ATM để quản lý và tập hợp lại để định hướng. Công việc chặn và phân phối/giải phân phối (multiplex/demultiplex) các tổ hợp được thực hiện bởi tầng ATM bằng cách dùng các nút chuyển ATM.

Các mạng định hướng hiện nay có tốc độ tới 155 Mbps. Các hệ thống ATM thử nghiệm cho WAN đang có tốc độ và nhiều mạng LAN ATM. Được phát triển. Khi mạng mang nhiều lưu lượng dữ liệu để tốc độ rất cao và cần có kết nối mạng với công nghệ khác để thu hút nhiều sự quan tâm về với công nghệ này.

1.5. Mạng vô tuyến

Hiện nay công nghệ vô tuyến và xử lý di động đang phát triển như một lĩnh vực quan trọng. Các hệ thống viễn thông vô tuyến hiện đang phát triển rất nhanh ở nhiều nước trên thế giới. Những hệ thống ban đầu được tạo ra từ việc đưa vào phục vụ phổ biến chỗ ở. Phần lớn các mạng vô tuyến hiện nay đang được chuyển đổi thành mạng và có chức năng tương tự như công nghệ xử lý di động.

Thuật ngữ "vô tuyến" (wireless) được dùng để chỉ công nghệ truyền thông qua không gian và định dạng vi ba. Các tổ chức và các công nghệ truyền thông qua vô tuyến hiện nay định hướng cho việc triển khai di động thực sự là các mạng "tổ hợp" (cellular network). Những mạng này bao gồm một mạng xương sống vô tuyến (wireline backbone network) trên đó đã có các trạm trung tâm điều khiển (control station). Mỗi trạm điều khiển có một

phải việc giao tiếp tổ chức máy tính di động trong phạm vi tổ bộ của nó. Một máy tính di động trong tổ bộ đã hoạt động trong một tổ bộ khác hoạt động ví dụ một máy tính cá nhân trên máy chủ.

Trong các mạng tổ bộ, mỗi tổ bộ được tác động (vào mặt logic) như một topo mạng hình sao ví dụ trên khi đó được dùng làm nút trung tâm. Thiết kế giao tiếp giữa hai trạm di động trong cùng tổ bộ hợp toàn bộ giao tiếp. Thiết kế giao tiếp giữa các trạm ở các tổ bộ khác nhau cần phải được điều khiển bởi nhiều trạm điều khiển. Bởi vì các trạm di động cần phải di chuyển được, chúng cần phải ngang qua đường biên của một tổ bộ. Vì vậy, cần phải có một quy trình (bộ giao) trong đó một trạm điều khiển sẽ bộ giao trạm di động cho một trạm điều khiển khác. Theo dõi sự di động này cần phải phải cả một cách nào đó để quản lý thư mục.

Cả một số loại trạm di động khác nhau. Thông thường loại bao gồm các máy tính khác nhau giao tiếp với nhau bằng một số. Trong trường hợp này, để hiểu được lưu trữ các máy tính của mạng máy chủ trạm di động sử dụng "tên" để hiểu được khi cần. Bởi vì nhiều bộ thực thi ví dụ một số động. Tuy nhiên trong trường hợp này, bộ quản lý để hiểu được phần lớn không bị ảnh hưởng nhiều bởi tính chất di động như để hiểu được năm chủ yếu trên các máy chủ máy. Sự chú ý đến bộ thực thi trong đó các trạm di động cần phải khác nhau về tính toàn vẹn của lưu trữ để hiểu được của riêng nó và cả một số các khác nhau của các điểm dừng để hiểu được đó - chúng được gọi là các "Trạm du động" (walkstation). Các tiếp cận này gây ra nhiều khả năng cho việc quản lý để hiểu được bởi vì các đặc trưng truyền thống, tính chất di động và tính đa dạng của bộ thực thi của bộ thực thi di động.

Việc truyền thống trên các mạng và các tùy chọn rất dễ dàng để liên lạc, nhiều lần, tập thể và các đặc trưng khác. Tính chất di động của một số thiết bị trên mạng làm cho các để hiểu được trên các trạm cá nhân bị thay thế liên tục và bộ thực thi. Tính chất di động làm nảy sinh các vấn đề như thay thế bộ thực thi, duy trì thư mục và khả năng của các trạm. Cuối cùng, tính đa dạng của bộ thực thi bước phải là một số thiết bị cần phải được dùng trong một số trường hợp. Vì vậy, tính đa dạng của bộ thực thi và yêu cầu ít phải có pin (hoặc động cơ) thường là một số loại và kích thước lưu trữ cần phải được dùng.

1.6. Internet

Mạng Internet là một tổ chức dùng để kết nối một mạng máy tính toàn cầu. Thực sự là sự liên hiệp của hàng nghìn mạng, mỗi mạng có các đặc tính và giao thức riêng. Để kết vào Internet là từ nguyên và hệ như hàng nghìn các kết nối khác nhau để có thể kết nối các chi nhánh và cuối cùng đến việc trao đổi thông tin trên các mạng này. Ngay cả IETF (Internet Engineering Task Force) cũng đã ảnh hưởng rất lớn đến Internet.

Sẽ nói kết nối vào Internet từng lần rất nhanh, từng theo cấp sẽ như, dù kết nối trong hàng năm thì cũng không hạn chế nguồn tài nguyên. Các lý do chính cho sự phát triển nhanh chóng và mạnh mẽ của mạng Internet là sự chấp nhận giao thức TCP/IP làm giao thức chính. TCP/IP hiện là một tổ chức và hệ thống kết nối, là một mô hình, là một cơ sở cho việc kết nối vào Internet và rất thích hợp với nhiều giao thức.

Application (7)	HTML, CGI, Java,...		FTP Telnet NSF SNMP...			
Presentation (6)	HTTP					
Session (5)	TCP		UDP			
Transport (4)	IP					
Network (3)	X.25 Ethernet RNIS ATM FDDI ...					
Data Link (2)						
Physical (1)						

Hình 1.14. Sơ đồ giao thức Internet.

Mạng Internet ®. ®ét ra nhiều th_ch thóc mí i, ®éc biôt lụ do t_ynh ®a chñng cña c_c thiôt b_vụ c_c m'ng tham gia.

Séc trung cña m'ng Internet lụ cêu tróc qu_n lý phi tếp trung (mét sè người c_bn cho r»ng kh«ng hò ®uíc qu_n lý), thiôt t_ynh an ninh, vụ nhiều d_bch vô ph_n t_n ®uíc cung cếp bời người d'ng vụ c_c c«ng ty cã kốt nòi vựo Internet. Tuy nhi^n ®éc trung ch_ynh cña m'ng Internet lụ tét c_q c_c m_y t_ynh cã kốt nòi vựo nã ®òu d'ng c'ng mét bẻ giao thóc (Internet Protocol - IP) vụ *giao thóc TCP/IP hiòn* ®. ®uíc h_cụ hốt mãi hò ®iòu hựnh cung cếp.

Chương 2

mối quan hệ giữa các thực thể

2.1. Mô hình

Mô hình mối quan hệ là một mô hình biểu diễn số đông các thực thể trong hệ thống xử lý các mối quan hệ, các nghiệp vụ, doanh nghiệp, các bộ phận quản lý và xử lý các thông tin. Ta xét một ví dụ minh họa:

Thí dụ 2.1:

Xét hai bộ phận của một công ty:

TT	MS	TÊN	NS	TỔNG	QUÊ	GT	LƯU NG
1	01	Huy	1945	Sinh học	Hà Nội	Nam	300
2	02	Tiến	1950	Cao học	Hà Nội	Nam	400
3	03	Lan	1960	Trung học	Nam Định	Nữ	200
4	04	Hiền	1965	Trung học	Hà Nội	Nữ	250

(TT là thứ tự, MS: mã số, NS: năm sinh, TỔNG: tổng điểm, GT: giới tính, ...).

Thí dụ 2.2:

Xét các nhân viên của một công ty:

MK	SẼN	SỈ	NR	SẼNG L	TIỀN
101	1/10/98	5/10/98	301	2	400
102	5/10/98	20/11/98	302	1	200
103	7/10/98	10/7/98	303	3	600
104	5/12/98	10/12/98	304	2	400
105	15/1/99	10/1/99	304	3	600

Trong đó MK: mã nhân viên, NR: phòng ban, TIỀN: tiền lương phòng ban. ...

Trong hai ví dụ trên tuy có các mối quan hệ (các thực thể) khác nhau nhưng cả hai đều có chung một đặc điểm: các thực thể có thể được chia thành các nhóm, mỗi nhóm có một đặc điểm chung.

Trong ví dụ 2.1 các thuộc tính là TT, ms, t^an, ns, t[®]«, qu^a, gt, l^U-ng.

Trong ví dụ 2.2 *tập thuộc tính* là: {mk, ®õn, ®i, nr, sêngUêi, tiõn}.

Mỗi thuộc tính cũa mét miõn gi^u tr^h cũa nã, ví dụ, thuộc tính n^hm sinh NS cũa miõn gi^u tr^h là các sè nguy^an: 1945, 1950, 1960, 1965,... thuộc tính TÊN cũa miõn gi^u tr^h là các ký tự (character): Minh, Tiõn, Lan, Hiõn,...

Trong mỗi ví dụ ở trên mỗi b^hng ®õu cũa mét sè ph^hn t^h, ví dụ, b^hng hã s^h nh^hn sù cũa c^h quan cũa bèn ph^hn t^h, b^hng theo dài kh^hch ò kh^hch s^hn cũa n^hm ph^hn t^h, mỗi ph^hn t^h là mét d^hng. V^h sau các m^hng d^h li^hu ®u^hc m^h t^h d^h i d^hng b^hng nh^h v^hy s^h ®u^hc gã i các quan h^h.

Sau ®õy chúng ta s^h ®hnh nh^h (m^h h^hnh hã) ch^hnh x^h các m^h h^hnh CSDL quan h^h.

2.2. S^hnh nh^h quan h^h

Cho t^h h^hu h^hn các ph^hn t^h $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. T^h R ®u^hc gã i là t^h các *thuộc tính*. Mỗi ph^hn t^h A_i cũa t^h R cũa *miõn gi^u tr^h* (miõn tr^h) D(A_i).

S^hnh nh^h quan h^h

Mỗi t^h con cũa t^hch Descartes (Decac) cũa các miõn gi^u tr^h D(A_i) ví i i = 1, 2, 3, ..., n ®u^hc gã i là mét quan h^h trên R. V^h sau ta thu^hng ký hi^hu r là quan h^h trên R. V^hy r là quan h^h trên t^h thuộc tính R nõu:

$r \subset D(A_1) \times D(A_2) \times \dots \times D(A_n)$ trong ®ã D(A_i) là miõn gi^u tr^h cũa thuộc tính A_i.

T^h ®hnh nh^h ta cũn lưu ý r^hng t^hch Decac $D(A_1) \times D(A_2) \times \dots \times D(A_n)$ cũa r^ht nhi^hu t^h con n^hn trên R ta cũa nhi^hu quan h^h kh^hc nhau.

Th^h dụ. Gi^h s^h $R = \{A, B, C\}$, $D(A) = \{0, 1\}$, $D(B) = \{a, b, c\}$, $D(C) = \{x, y\}$.

T^hch Decac $D(A) \times D(B) \times D(C) = \{(0, a, x), (0, a, y), (0, b, x), (0, b, y), (0, c, x), (0, c, y), (1, a, x), (1, a, y), (1, b, x), (1, b, y), (1, c, x), (1, c, y)\}$. Nh^h v^hy t^hch $D(A) \times D(B) \times D(C)$ cũa 12 ph^hn t^h v^h nã cũa 2¹² t^h con kh^hc nhau n^hn trên $R = \{A, B, C\}$ ta cũa 2¹² quan h^h r kh^hc nhau. Ví dụ $r_0 = \{\emptyset\}$ là quan h^h r^hng, $r_1 = \{(0, a, x)\}$, $r_1' = \{(0, b, x)\}$ là các quan h^h ch^ha 1 ph^hn t^h, quan h^h

$r_2 = \{(0,a,x), (0,b,x)\}$ là quan hệ chứa 2 phần tử... còn quan hệ $r = \{(0,a,x), (0,a,y), (0,b,x), (0,b,y), (0,c,x), (0,c,y), (1,a,x), (1,a,y), (1,b,x), (1,b,y), (1,c,x), (1,c,y)\}$ là quan hệ chứa 12 phần tử. Qua ví dụ ta thấy mỗi phần tử của quan hệ r là một bộ ba của tích Descartes $D(A) \times D(B) \times D(C)$.

Số này chúng ta lưu ý rằng định nghĩa quan hệ r là tập con của tích Descartes $D(A) \times D(B) \times D(C)$. Định nghĩa này trong toán học sẽ. Trong CSDL quan hệ cho ta một ví dụ hình dung với các bộ toán lý ta viết mỗi quan hệ r trên R dưới dạng bảng. Định nghĩa của bảng là bảng các thuộc tính, các dòng sau của bảng là các bộ của quan hệ. Ví dụ với quan hệ r_0 chúng ta có thể viết:

	r_0		
	A	B	C

Hoặc các quan hệ chứa 1 phần tử r_1, r_1' có thể viết:

	r_1				r_1'		
	A	B	C		A	B	C
	0	a	x		0	b	x

Hay quan hệ chứa 2 phần tử r_2 ta viết:

	r_2		
	A	B	C
	0	a	x
	0	b	x

Tương tự cho những quan hệ khác trên R với các quan hệ chứa 12 phần tử sau định nghĩa thuộc tính ta có 12 dòng, mỗi dòng là một bộ của r .

Một cách tăng quát hóa định nghĩa ta thấy nếu cho trước tập thuộc tính

$R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ thì quan hệ r là một bảng hai chiều, trên cột thứ i là các giá trị của $D(A_i)$, trên mỗi dòng của bảng là bộ n giá trị của các miền giá trị của các thuộc tính A_1, A_2, \dots, A_n . Mỗi dòng là một phần tử của quan hệ.

Số ký hiệu một quan hệ nào đó trên tập thuộc tính $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ khi ta viết $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$.

Ta quay lại ví dụ 2. 1 bảng lưu trữ dữ liệu về nhân sự của công ty quan hệ. Ví dụ $R = \{TT, MS, TEN, NS, TS, QUE, GT, L\}$.

$D(TT) = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$

$D(TEN) = \{Minh, Tien, Lan, Hien, \dots\}$

$D(MS) = \{01, 02, 03, 04, \dots\}$

$D(NS) = \{1945, 1950, 1960, 1965, \dots\}$

$D(TS) = \{Thuc, Cao, Trung, \dots\}$

$D(QUE) = \{Huyen, Hiep, Nam, Hieu, \dots\}$

$D(GT) = \{nam, nu\}$

$D(L) = \{300, 400, 200, 250, \dots\}$

Một giá trị của thuộc tính GT chỉ có hai giá trị: nam, nu, một giá trị của thuộc tính TT phải thuộc vào một nhân sự của công ty, ... Bên dưới trong bảng là ví dụ 2. 1 tập một quan hệ R và quan hệ của nó.

Tổ chức nghĩa vụ của quan hệ R ta thấy rằng khi cho tập thuộc tính $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ và ta cho một, hoặc nhiều giá trị của quan hệ, và đó là giá trị của thuộc tính R cho một quan hệ, chỉ có một giá trị của quan hệ. Vậy khi nào cho tập thuộc tính $R = \{A_1, \dots, A_n\}$ ta coi như cho trước một giá trị của quan hệ (LSQH) và có thể ví dụ ta có quan hệ $R = \emptyset$.

Chúng ta cần lưu ý rằng, ký hiệu $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ hàm chứa một quan hệ R và cho chúng ta biết rằng, giá trị của quan hệ R .

Tổ chức nghĩa vụ ta thấy rằng một LSQH $R = \{A_1, \dots, A_n\}$ ta có thể xây dựng nhiều quan hệ khác nhau, có thể thay đổi giá trị (hoặc tham số) của một bảng hoặc một cột của thuộc tính một quan hệ mới. Tuy nhiên chúng ta cần phải rằng ví dụ, chúng ta có thể tập hợp các tham số của một bảng riêng biệt của thuộc tính quan hệ không thay đổi và trong lý thuyết CSDL ta coi *hai bảng riêng biệt của một giá trị*. Từ đó cho các cột trong một quan hệ *hai cột riêng biệt của nhau ta coi là một*. Sắp xếp ví dụ, chúng ta có thể quan hệ như một bảng tham số từ trước sau của các bảng (cột) không làm thay đổi quan hệ. Vậy tập thuộc tính $R = \{A_1, \dots, A_n\}$ và dĩ nhiên cho các quan hệ R và, nếu khi thay cho việc này cho LSQH R và tập quan hệ R ta có thể này cho quan hệ $R(A_1, \dots, A_n)$.

Thí dụ 2.3:

Ta xét CSDL quan lý lưu trữ của c. n. b.

Cho LSQL R = {MA, HOTEN, SƠ NVI, NS, LƯU NG, PHUC P, THƯ NG} v. quan h. r như sau:

MA	HOTEN	SƠ NVI	NS	LƯU NG	PHUC P	THƯ NG
01	Minh	G1	1965	400	50	50
02	S. ng	G1	1946	800	100	100
03	Long	HC	1954	1000	100	100
04	Ki. n	K1	1957	600	50	50
05	S. i	G2	1945	1000	200	100

Quan h. r trong tr. ng h. p n. y c. n. m. ph. n. t. o.

V. o. sau n. o. u. kh. ng c. n. quan t. m. o. n. b. n. ch. t. n. i. t. i. c. n. m. h. n. h. quan h. o. , o. i. khi o. cho ti. n. ta k. y. hi. u. c. c. thu. c. t. n. h. b. ng c. c. ch. ÷ in hoa A, B, C, D, ... X, Y, Z, c. b. n. c. c. gi. , tr. b. c. o. th. o. c. n. mi. n. gi. , tr. b. c. n. ch. ng b. ng c. c. ch. ÷ th. u. ng a, b, c, ... x, y, z t. u. ng o. ng, c. b. n. c. c. ph. n. t. o. c. n. c. c. quan h. o. l. u. t, t', ...

Th. d. o. 2.4:

Cho quan h. o. 5 ph. n. t. o. r như sau:

r					
A	B	C	D	E	F
a ₁	b ₁	c ₁	d ₁	e ₁	f ₁
a ₂	b ₂	c ₂	d ₂	e ₂	f ₂
a ₃	b ₃	c ₃	d ₃	e ₃	f ₃
a ₄	b ₄	c ₄	d ₄	e ₄	f ₄
a ₅	b ₅	c ₅	d ₅	e ₅	f ₅

Qua c. c. v. y. d. o. ÷ tr. n. ta c. n. h. n. x. t. t. p. c. c. thu. c. t. n. h. g. m. c. c. ph. n. t. o. kh. c. n. h. u. ng mi. n. gi. , tr. b. c. n. c. c. thu. c. t. n. h. kh. ng nh. t. thi. o. t. ph. i. kh. c. n. h. u. , trong v. y. d. o. 2. 3 c. c. thu. c. t. n. h. LƯU NG, PHUC P, THƯ NG o. u. c. n. mi. n. gi. , tr. b. l. u. c. c. s. e. ng. u. y. n. (h. o. t. c. t. h. u. c).

Sau o. y. ch. ng ta s. i. x. t. m. t. s. e. quan h. o. c. n. m. t. CSDL m. u. o. m. h. n. h. h. o. , cho m. t. c. ng ty m. y. t. n. h. C. c. b. e. ph. n. (th. u. c. th. o.) ch. n. h. c. n. c. ng ty l. u. :

Nhân viên (EMP-employee) và các Dự án (PROJ-project). Như vậy CSDL của công ty này tính cả hai quan hệ chính là quan hệ EMP (mối quan hệ giữa các thông tin về các nhân viên như mã nhân viên (ENO), tên nhân viên (ENAME), chức vụ nhân viên (TITLE), lương nhân viên (SAL), dự án nhân viên tham gia (PNO), trách nhiệm của nhân viên trong dự án (RESP-responsibility) và thời gian tham gia dự án của nhân viên (DUR)) và quan hệ PROJ (quan hệ này lưu các thông tin về các dự án như mã dự án (PNO), tên dự án (PNAME) và kinh phí dự án (BUDGET)).

Thí dụ 2.5:

EMP						
ENO	ENAME	TITLE	SAL	PNO	RESP	DUR
E1	J.Doe	Elec.Eng	40000	P1	Manager	12
E2	M.Smith	Analist	34000	P1	Analist	24
E2	M.Smith	Analist	34000	P2	Analist	6
E3	A.Lee	Mech.Eng	27000	P3	Consulant	10
E3	A.Lee	Mech.Eng	27000	P4	Engineer	48
E4	J.Miller	Programer	24000	P2	Programer	18
E5	B.Casey	Syst.Analist	34000	P2	Manager	24
E6	L.Chu	Elec.Eng	40000	P4	Manager	48
E7	R.David	Mech.Eng	27000	P3	Engineer	36
E8	J.Jone	Syst.Analist	34000	P3	Maniger	40

PROJ		
PNO	PNAME	BUDGET
P1	instrumentation	150000
P2	Database develop.	135000
P3	CAD/CAM	250000
P4	Maintenance	310000

2.3. Các phép toán ^{®1} trên các quan hệ

Phép hợp

Ta nói hai quan hệ r_1 và r_2 là tương thích nếu chúng cả cùng tiếp thuộc tính R.

Hội của hai quan hệ tương thích r_1 và r_2 ký hiệu $r_1 + r_2$ là một quan hệ trên R gồm các phần tử thuộc r_1 hoặc r_2 . Tập hợp: $r_1 + r_2 = \{t: t \in r_1 \text{ hoặc } t \in r_2\}$.

Thí dụ 2.5:

Cho hai quan hệ r_1 và r_2 như sau:

Quan hệ r_1 :

	r_1			
	A	B	C	D
a_1		b_1	c_1	d_1
a_2		b_2	c_2	d_2
a_3		b_3	c_3	d_3
a_4		b_4	c_4	d_4

Quan hệ r_2 :

	r_2			
	A	B	C	D
x_1		y_1	z_1	v_1
x_2		y_2	z_2	v_2
x_3		y_3	z_3	v_3

Khi đó ta có quan hệ $r_1 + r_2$:

	$r_1 + r_2$			
	A	B	C	D
a_1		b_1	c_1	d_1
a_2		b_2	c_2	d_2
a_3		b_3	c_3	d_3
a_4		b_4	c_4	d_4
x_1		y_1	z_1	v_1
x_2		y_2	z_2	v_2
x_3		y_3	z_3	v_3

Quan hệ $r_1 + r_2$ cả hai phần tử. Chúng ta chú ý rằng thứ tự trước sau của các phần tử (các dòng) trong các quan hệ là như nhau. Điều này nghĩa là thấy ngay rằng:

$$\forall r_1, r_2 \text{ thì } r_1 + r_2 = r_2 + r_1$$

$$\forall r \text{ thì } r + r = r$$

Một cách tăng quát cả ba tính chất hội của n quan hệ tương thích. Cho n quan hệ tương thích $r_1, r_2, r_3, \dots, r_n$.

Hập của các quan hệ $r_1, r_2, r_3, \dots, r_n$ là một quan hệ $r_1 + r_2 + \dots + r_n$ gồm các phần tử thuộc r_1 hoặc r_2 hoặc r_3 hoặc \dots r_n .

Vậy $r_1 + r_2 + \dots + r_n = \{t: t \in r_1 \text{ hoặc } t \in r_2 \dots \text{ hoặc } t \in r_n\}$

Phép giao

Cho LSH $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. Cho hai quan hệ tương thích r_1 và r_2 trên R . Giao của hai quan hệ r_1 và r_2 ký hiệu: $r_1 * r_2$ là một quan hệ trên R gồm các phần tử chung của r_1 và r_2 .

Vậy $r_1 * r_2 = \{t: t \in r_1 \text{ và } t \in r_2\}$.

Thí dụ 2.6:

Cho hai quan hệ r_1 và r_2 :

	r_1					r_2			
	A	B	C	D		A	B	C	D
	a_1	b_1	c_1	d_1		a	b	c	d
	a	b	c	d		a_2	b_2	c_2	d_2
	a_2	b_2	c_2	d_2		x	y	z	v
	a_3	b_3	c_3	d_3					

Khi đó ta có quan hệ giao:

	$r_1 * r_2$			
	a	b	c	d
	a	b	c	d
	a_2	b_2	c_2	d_2

Phép trừ

Cho hai quan hệ r_1 và r_2 tương thích, cả đều thuộc tính R . Hiệu của r_1 và r_2 ký hiệu: $r_1 - r_2$ là một quan hệ trên R gồm các phần tử thuộc r_1 và không thuộc r_2 . Vậy $r_1 - r_2 = \{t: t \in r_1 \text{ và } t \notin r_2\}$.

Nếu lấy r_1 và r_2 như trong ví dụ 2.6 ta có:

$r_1 - r_2$:				$r_2 - r_1$:			
A	B	C	D	A	B	C	D
a_1	b_1	c_1	d_1	x	y	z	v
a_3	b_3	c_3	d_3				

Phương pháp chiếu

Cho LSQLH $R = \{A_1, A_2, A_3, \dots, A_n\}$. Cho r là một quan hệ trên R , X là một tập con của R tức $X \subset R$, ta gọi X là lược ảnh của lược ảnh R . Ta xét quan hệ con của quan hệ r cho trên tập thuộc tính X , ảnh chiếu của r lên X .

Chiếu của r lên tập thuộc tính X là một quan hệ trên lược ảnh X ký hiệu $r.X$ gồm các phần tử của r sau khi lược bỏ các thuộc tính không thuộc tập X . Tương tự với $r.X$, các phần tử của $r.X$ là những phần tử ký hiệu là

$t.X$, chính là chiếu của t lên X . Với $r.X = \{t.X : t \in r\}$, $t.X$ là chiếu của phần tử t lên tập thuộc tính X .

Trục quan của $r.X$ là trong bảng qua r ta bỏ các cột với các thuộc tính không thuộc X , bảng còn lại là $r.X$.

Thí dụ 2.7:

Cho quan hệ r như sau:

r						
A	B	C	D	E	F	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_3	g_3
a_4	b_4	c_4	d_4	e_4	f_4	g_4

Giả sử ta có $X = \{A, B, C\}$, $Y = \{F, G\}$.

Khi đó ta có hai quan hệ con chiếu của r lên X và Y tương ứng:

$r.X$			$r.Y$	
A	B	C	F	G
a_1	b_1	c_1	f_1	g_1

a_2	b_2	c_2	f_2	g_2
a_3	b_3	c_3	f_3	g_3
a_4	b_4	c_4	f_4	g_4

Quay lại ví dụ 2.3 CSDL trường học, ta gọi sơ $X = \{MA, HOTEN, THỨ \text{ HỌC} \}$. Khi đó ta cần chiểu của r trên X liên quan đến r .

r trên X		
MA	HOTEN	THỨ \text{ HỌC}
01	Minh	50
02	Sùng	100
03	Long	100
04	Kiến	50
05	Sĩ	100

Tích Decac

Tích Decac của hai liên quan đến ta cho biết trên các liên quan đến nhau. Cho hai liên quan đến:

$$R_1 = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$$

$$R_2 = \{B_1, B_2, \dots, B_m\}$$

$$\text{Ví dụ } R_1 \cap R_2 = \emptyset.$$

Gọi sơ r_1, r_2 liên hai liên quan đến R_1 và R_2 tương ứng.

Tích Decac của r_1 và r_2 ký hiệu: $r_1 \times r_2$ liên quan đến trên liên quan đến $R_1 \cup R_2$ gồm các phần tử tạo ra từ tích Decac của hai tập r_1 và r_2 .

Vậy liên quan đến $r_1 \times r_2$ liên quan đến trên liên quan đến:

$$R = R_1 \cup R_2 = \{A_1, A_2, \dots, A_n, B_1, B_2, \dots, B_m\} \text{ ví dụ}$$

$$r_1 \times r_2 = \{ \langle t_1, t_2 \rangle : t_1 \in r_1, t_2 \in r_2 \}.$$

Thí dụ 2.8:

Cho r_1 và r_2 như sau:

r_1				r_2		
A	B	C	D	E	F	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2

$e_3 \quad f_3 \quad g_3$

Như vậy r_1 là hai phần tử, r_2 là ba phần tử tích Decac $r_1 \times r_2$ sẽ là sáu phần tử.

$r_1 \times r_2$						
A	B	C	D	E	F	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1
a_1	b_1	c_1	d_1	e_2	f_2	g_2
a_1	b_1	c_1	d_1	e_3	f_3	g_3
a_2	b_2	c_2	d_2	e_1	f_1	g_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2
a_2	b_2	c_2	d_2	e_3	f_3	g_3

Phép nội

Cho hai lược đồ quan hệ R_1 và R_2 , r_1 và r_2 là hai quan hệ tương ứng trên R_1 và R_2 .

Phép nội (nội từ nhiên) của r_1 và r_2 ký hiệu: $r_1 \bowtie r_2$ là quan hệ trên lược đồ $R_1 \cup R_2$ gồm các phần tử thuộc r_1 và r_2 thỏa mãn điều kiện r_1 và r_2 là phần tử thuộc r_1 và r_2 .

Vậy $r_1 \bowtie r_2 = \{t : t \in r_1 \text{ và } t \in r_2\}$

Thí dụ 2.9:

Cho r_1 và r_2 là hai quan hệ sau:

r_1				r_2			
A	B	C	D	C	D	E	F
a_1	b_1	c_1	d_1	c_1	d_1	e_1	f_1
a_2	b_2	c_2	d_2	c_2	d_2	e_2	f_2
a_3	b_3	c_3	d_3	x	y	z	v
1	2	3	4				

Quan hệ nội của r_1 và r_2 :

$$r_1 \mid > < \mid r_2$$

A	B	C	D	E	F
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2

Thí dụ 2.10:

Xét hai quan hệ cùng tệp thuộc tính (tự-ng thỷch) sau:

r_1					r_2				
A	B	C	D	E	A	B	C	D	E
a_1	b_1	C_1	d_1	e_1	x_1	y_1	z_1	w_1	v_1
a_2	b_2	C_2	d_2	e_2	a_1	b_1	c_1	d_1	e_1
a_3	b_3	C_3	d_3	e_3	x_2	y_2	z_2	w_2	v_2

Ta cã:

$$r_1 \mid > < \mid r_2$$

A	B	C	D	E
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1

Vũy trong trường hũp hai tệp thuộc tỹnh như nhau thũ $r_1 \mid > < \mid r_2 = r_1 * r_2$

Sau ®ũy ta xũt vỹ đồ mũ cũc tệp thuộc tỹnh rời nhau.

Cho hai quan hệ r_1 vũ r_2 như sau:

r_1					r_2		
A	B	C	D	E	F	G	H
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1	h_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2	h_2
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_3	g_3	h_3
					x	y	z

Trong trường hũp nũy ta cã $r_1 \mid > < \mid r_3$ như sau:

$$r_1 \mid > < \mid r_3$$

A	B	C	D	E	F	G	H
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1	h_1
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_2	g_2	h_2
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_3	g_3	h_3
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	x	y	z

a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_1	g_1	h_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2	h_2
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_3	g_3	h_3
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	x	y	z
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_1	g_1	h_1
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_2	g_2	h_2
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_3	g_3	h_3
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	x	y	z

Về trong trường hợp $R_1 \cap R_2 = \emptyset$ thì $r_1 \times r_2 = r_1 \times r_2$. Nếu vậy khi hai tập thuộc tính rời nhau phép nối chính là tích Decac.

Chúng ta cần lưu ý rằng các phép toán tích Decac và phép nối này chung một tính chất là tính giao hoán. Trong thực tiễn khi số dòng các phép toán trên vào bị toán cơ sở, dựa vào nguyên tắc số dòng chúng ta sẽ thêm điều kiện để trình bày các bảng dữ liệu, làm tên bé nhỏ và dễ nhớ hơn nữa. Khi thực hiện, ghép các CSDL ta nên dùng các phép toán để giải quyết các sai sót khác nhau.

Phép chia

Cho lược đồ quan hệ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. S là lược đồ con của R tức là $S \subset R$. Gọi r và s là các quan hệ trên R và S tương ứng.

Phép chia của quan hệ r cho quan hệ s ký hiệu: $r \div s$ là quan hệ trên lược đồ $R - S$ gồm các phần tử sao cho tần số phần tử $u \in s$ và phép tính với u ta được phần tử thuộc r :

$$r \div s = \{t: \exists u \in s \text{ và } t, u \in r\}.$$

Trong định nghĩa trên ta chú ý rằng ký hiệu t, u là sự ghép vào một vị trí của hai bộ t và u . Các bộ sẽ thay thế trong một vị trí ví dụ sau.

Thí dụ 2.11:

Cho r là quan hệ trên $L\&QH$ $R = \{A, B, C, D, E, G\}$, s là quan hệ trên $L\&QH$ $S = \{A, E, G\}$ như sau:

r						s		
A	B	C	D	E	G	A	E	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	g_1	a_1	e_1	g_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	g_2	x	y	z
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	g_3	a_3	e_3	g_3
a_4	b_4	c_4	d_4	e_4	g_4			

Khi đó

$r \div s$

B	C	D
b_1	c_1	d_1
b_3	c_3	d_3

Tổ chức nghĩa ta thấy rõ cả thoả mãn điều kiện phép chia $r \div s$ thì S phải là tập con của R . Tức nhiên nếu S rộng thì $r \div s = r$. Nếu S bao R thì $r \div s$ là tập con của R . Vậy $R = S$ thì ta có quan hệ rộng trên tập thuộc tính rộng.

Phép chặn

Trong xử lý cSDL đang bình (quan hệ) một phép toán ta thường dùng rõ xử lý để hiểu rõ là phép chặn. Phép chặn tức là chặn tổ bình quan hệ ra cSDL phần tổ thái m-n điều kiện nạo. Trong xử lý CSDL hợp ngữ ta luôn luôn với cSDL phép toán chặn. Ví dụ, khi làm báo cáo ta cần in ra những sinh viên không giải, ta chặn tổ bình quản lý sinh viên cSDL sinh viên (cSDL phần tổ của quan hệ) một điều kiện không giải, hoặc ta cần phải in danh sách sẽ cSDL bé rõn tại ngữ của một cSDL quan hệ. Tất cả đều là phép toán chặn.

Ta sẽ trình bày phép chặn trên cSDL quan hệ như sau: Cho quan hệ r trên $L\&QH$ R . Cho E là mệnh đề logic. Phần tổ thuộc r thái m-n điều kiện E ta ký hiệu $t(E)$. Phép chặn tổ quan hệ r theo điều kiện E cho ta một quan hệ ký hiệu $r(E)$ trên tổng hợp R và chứa cSDL phần tổ của r thái m-n điều kiện E .

Vậy $r(E) = \{t: t \in r \text{ và } t(E)\}$.

Chú ý: Trong giả thiết này với một số câu hỏi khác nhau khi biểu thị một phép chặn theo mô hình E hoặc cùng thộc E ta sẽ ký hiệu tăng quá mức $\sigma_E(r)$ trong trường hợp liên quan với E cùng thộc chặn.

Thí dụ 2.12:

Xét hai kết quả thi của sinh viên.

Quan hệ này ta gọi là SV. Giả sử ta cần quan hệ SV như sau:

TT	HOTEN	NAMSINH	SIEMCSDL	SIEMFOX
1	Tuấn Anh	1974	7	5
2	Huy Cường	1974	8	3
3	Thanh Hùng	1975	8	9
4	Bình Minh	1976	2	3

Giả sử điều kiện E là sinh viên cần ít nhất một môn kém. Vậy $r(E)$:

TT	HOTEN	NAMSINH	SIEMCDL	SIEMFOX
2	Huy Cường	1974	8	3
4	Bình Minh	1976	2	3

Phép kết nối

Như chúng ta đã thấy trong phép nối, phép nối với tích Decac này chung lượng tăng độ, trong nhiều trường hợp ta thêm điều kiện để các ước độ như mong muốn.

Chúng ta sẽ xét phép kết nối theo toán tử θ , với θ là một toán tử so sánh sẽ khác hai ngôi ($=, <, >, \leq, \geq, \neq$), ví dụ nếu A, B là các thuộc tính thì kết quả của phép toán $A = B, A > B$ là các giá trị của A bằng B hoặc A lớn hơn B tương ứng.

Cho r và s là hai quan hệ tương ứng trên các lược lượng R và S , tức $R \cap S = \emptyset$.

Phép kết nối θ của các quan hệ r và s , ký hiệu $r \bowtie_{\theta} s$, là một quan hệ trên lược lượng $R \cup S$ gồm những giá trị thuộc tích Decac của r và s sao cho thỏa

phần i của quan hệ r thoả mãn phép toán θ với thành phần j của quan hệ s .

Về kết nối $\theta: r \bowtie_{i\theta j} s$ là chèn trong $r \times s$ các bộ c của thành phần i, j của c quan hệ r, s tương ứng thỏa mãn θ , tức là:

$$r \bowtie_{i\theta j} s = \{t \in r \times s : t(i\theta j)\}.$$

Số lượng phép kết nối gần với tích Decac.

Thí dụ 2.13:

Giả sử r và s là các quan hệ như sau:

r			s	
A	B	C	D	E
1	2	3	3	1
4	5	6	6	2
7	8	9		

Khi đó ta có:

$$r \bowtie_{2<1} s$$

A	B	C	D	E
1	2	3	3	1
1	2	3	6	2
4	5	6	6	2

Thí dụ 2.14:

Giả sử r và s là các quan hệ:

r			s		
A	B	C	D	E	F
1	2	3	1	e	f
a	b	c	a	e	f
x	y	z	5	6	7

Khi đó

$$r \bowtie_{1=1} s$$

A	B	C	D	E	F
1	2	3	1	e	f
a	b	c	a	e	f

Phép nối

Sau đây ta sẽ xét phép nối nửa (semijoin) gần với phép nối.

Cho các quan hệ r và s trên các lược đồ R và S tương ứng.

Nội của các quan hệ r và s , ký hiệu $r \bowtie s$ là một quan hệ trên lược đồ R gồm các bộ của r và s thỏa mãn điều kiện R , tức là

$$r \bowtie s = \{ t : t \in r \text{ và } t \in s, R \} = \{ t.R : t \in r \text{ và } t \in s \}.$$

Thí dụ 2.15:

Giả sử r và s là các quan hệ:

r			s		
A	B	C	B	C	D
a	b	c	b	c	d
d	b	c	b	c	e
b	b	f	a	d	b
c	a	d			

Khi đó ta có:

$r \bowtie s$		
A	B	C
a	b	c
d	b	c
c	a	d

Chúng ta có thể nhận thấy rằng:

1. Nội của một từ điển của điều kiện R .
2. Một cách tương đương với tính $r \bowtie s$, ta tính điều kiện của s trên tập thuộc tính chung của R và S , $R \cap S$ rồi lấy nội của từ điển của r với quan hệ thu được. Nếu các thuộc tính của r và s không có thì có thể dùng chứng minh ngược (xem phần Câu hỏi và bài tập).

$$r \bowtie s = r \bowtie (s \cap R).$$

$$3. r \bowtie s \neq s \bowtie r.$$

Trên đây là một số phép toán cơ bản chúng ta thường gặp trong các ngôn ngữ truy vấn lý của CSDL. Trong các phần sau ta sẽ xét thêm các phép toán khác.

Sẽ là phép toán ngược với phép hợp (phép toán ngang), ngược với phép nối (phép toán dọc). Số giá trị trong tham số sẽ là một giá trị duy nhất của phép toán thành một phần riêng biệt.

thuộc tính SBD của tính chất KĐ theo các thuộc tính khác trên toàn bề mặt
 của, các tập trên tất cả các quan hệ. Hiện tại chúng ta không thể nói rằng
 bước trên toàn bề mặt của. Nếu xét trong một quan hệ cơ sở, mặc dù h-1 và
 lý nhưng ta cần có một số tính chất của các thuộc tính khác, các thuộc tính khác
 như vậy ngoài thuộc tính SBD trong trường
 hợp (coi như một quan hệ cơ sở trên R) thuộc tính TEN cùng các tính chất
 nếu biết trên các thuộc tính khác, các thuộc tính khác TEN
 KĐ theo các thuộc tính khác. Hiện tại chúng ta không thể nói rằng
 bước trên một quan hệ cơ sở. Vậy ta sẽ xét hai trường hợp phân biệt
 của phân biệt trên bề mặt của R và phân biệt trên một quan hệ
 trên R.

Phô thuốc hũm tr^an l Uĩ c[®]ả R

Cho luậ c ®ả quan hữ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$.

Giả sử X, Y là các tập con của R , tức là $X \subset R, Y \subset R$.

Ta nãi Y *phô thuéc hụm vưo* X (hoặс X x, c *phô hụm* Y) *trên lưi* c *ở*
quan hữ R , *ký hiệu* $X \textcircled{R} Y$, *nếu* X x, c *phô duy nhấ* Y (nãi c, ch k, c *nỗu*
biế X *ta suy ra* *ở* Y), *mét* c, ch *chữ* x, c *h-n lự* v *i* *mãi* *quan hữ* r *trên*
 R m $\forall t, t' \in r$ *nỗu* t *v* m t' *b»ng* *nhau* *trong* *tếp* X *th* *chúng* *cùng* *b»ng* *nhau*
trong *tếp* Y , *túc* *lự* :

$$X \otimes^R Y \hat{U} \quad " \quad t, t' \hat{I} \quad r n \tilde{0} u \quad t. X = t'. X \hat{P} \quad t. Y = t'. Y.$$

Vô sau thay cho PTH $X \rightarrow Y$ tr^n R ® khi ta nãi cã PTH f tr^n R, X lụ tếp thuéc tĩnh x_c ®nh (determinant), Y lụ tếp thuéc tĩnh phô thuéc (dependent).

Trong thực tiễn chúng ta thấy rất nhiều luật của quan hệ R mà trên bề mặt quan hệ r đều thỏa mãn một phương pháp hàm ngoại. Chẳng hạn xét hai số nguyên số của một nước thì sẽ chứng minh được một phương pháp tính lượng của phân duy nhất của thuốc tính khối lượng. Hay nếu chúng ta xét hai số quan thì sẽ hiểu sự quan trọng lượng thuốc tính khối lượng (nếu chúng ta khối lượng nếu cả hai số quan cả cùng sẽ hiểu thì hai số quan đã cả cùng nên tham sẽ khối lượng, tức hai quan đã lượng một). Trong các bài toán quản lý người ta

Thỷ dồ 2.16:

Ta cã $TT \rightarrow \{A, B, C\}$ vµ hiÕn nhi^an $TT \rightarrow R$ v \times $TT \rightarrow TT$.

Phô thức hàm tr^n mét quan hõ r

Cho luật \circ và quan hệ R và X, Y là các tập con của R , r là một quan hệ trên R .

Như vậy chúng ta thấy phôi thuốc hàm truyền quan hệ r liên hệ riêng của phôi thuốc hàm truyền luỹ \mathbb{R} . Phôi thuốc hàm truyền luỹ \mathbb{R} là phôi hàm thán m·n mại quan hệ r truyền R của phôi thuốc hàm truyền quan hệ r của \mathbb{B} hai phôi thuốc hàm thán m·n mét quan hệ r. Tập nhĩn $X \rightarrow Y$ là PTH truyền luỹ \mathbb{R} thĩn là PTH thán m·n mại quan hệ r bất kỳ truyền R. Chúng ta cần lưu ý rằng khi niĩm phôi thuốc hàm truyền mét quan hệ r là khi niĩm rất nhĩp, chúng ta chỉ cần thay \mathbb{R} mét vại giĩn trĩn của cĩc thuốc tĩnh trong quan hệ r là PTH cũ thĩ bĩ biến mĩt.

Ví dụ [®] - *n* *gi* *n* xĐt quan hữ r như sau:

Chung 2: m« h×nh c¬ sè d÷ l iöu quan hõ

A	B	C	D
0	0	0	0
1	1	1	1
0	1	0	1

Ràng trong rth $A \rightarrow C$ ($\forall x, c$ bé bằng nhau trong A cũng bằng nhau trong C), tuy nhiên chúng ta chỉ cần thay thế giá trị của thuộc tính C ở bảng 1 hoặc bảng 3 thì ta vẫn có một quan hệ r' trên R nhưng phổ thuộc hàm $A \rightarrow C$ không còn thỏa mãn trong r' .

Các tính chất của phổ thuộc hàm

Các tính chất của phổ thuộc hàm ta xét trong lược đồ R . Nếu X, Y, Z và W là những tập thuộc tính con của R thì ta cần một số tính chất cơ bản của lý thuyết PTH như sau (*đầu tiên khi trình bày thay cho tập $\{A, B, C\}$ và sau đó sẽ viết ABC*):

- A1. Tính phản xạ: $X \rightarrow X$, tăng quát hơn nếu $Y \subset X$ thì $X \rightarrow Y$
- A2. Tính bắc cầu: $X \rightarrow Y$ và $Y \rightarrow Z \Rightarrow X \rightarrow Z$.
- A3. Tính mở rộng 2 vế: $X \rightarrow Y \Rightarrow XZ \rightarrow YZ$. (mở rộng hai vế Z)
4. Tính tủa bắc cầu: $X \rightarrow Y$ và $Y \rightarrow Z \Rightarrow XZ \rightarrow W$.
5. Tính mở rộng từ tập thu hẹp phản xạ: $X \rightarrow Y \Rightarrow XZ \rightarrow Y - W$.
6. Tính đồng đẳng: $X \rightarrow Y$ và $Z \rightarrow W \Rightarrow XZ \rightarrow YW$.
7. Tính tích lũy: $X \rightarrow Y$ và $Y \rightarrow ZW \Rightarrow X \rightarrow YZW$.

Chúng ta cần chứng minh các tính chất A1, A2, A3, 4, 5, 6, 7 một cách ngắn gọn. Gọi $t, t' \in r$ và r là một quan hệ bất kỳ trên R . Chúng ta cần lược chứng minh các tính chất trên một cách đồng dạng. Thật vậy:

Tính phản xạ: Điều này hiển nhiên vì t và t' bằng nhau trong tập X thì chúng phải bằng nhau trong mọi tập con của X , nên các thuộc tính $t, X = t', X \Rightarrow t, X = t', X$ và $t, Y = t', Y$ với mọi $Y \subset X$.

Tính bắc cầu: Gọi $t, X=t', X$ theo giả thiết $X \rightarrow Y$ nên ta có $t, Y=t', Y$ và $t, Y = t', Y$ theo giả thiết $Y \rightarrow Z$ ta lại có $t, Z = t', Z$. Như vậy từ $t, X = t', X$ ta suy ra được $t, Z = t', Z$, nên ta có $X \rightarrow Z$.

Tính mề rếng hai vớ: Giả sử $t.XZ = t'.XZ$ ta phải chứng minh $t.YZ = t'.YZ$

Tổ $t.XZ = t'.XZ$ ta cả $t.X = t'.X$ và $t.Z = t'.Z$. Theo giả thiết $t.X = t'.X$ thì $t.Y = t'.Y$. Như vậy tổ $t.XZ = t'.XZ$ ta cả $t.Y = t'.Y$ và $t.Z = t'.Z$ mà $t.Y = t'.Y$ và $t.Z = t'.Z$ thì $t.YZ = t'.YZ$. Vậy $XZ \rightarrow YZ$.

Các tính chất khác cũng có thể chứng minh tương tự. Tuy nhiên ta thấy rằng các tính chất 4, 5, 6, 7 đều có thể suy ra từ các tính chất A1, A2, A3. Trong lý thuyết CSDL, ba tính chất A1, A2, A3 gọi là *hồ tiên đề Armstrong*. (Armstrong mượn từ ba tiên đề ba tính chất A1, A2, A3 của phép toán).

Hồ tiên đề Armstrong và các phép suy diễn

Hồ A bao gồm ba tính chất {A1, A2, A3} ở trên trong phạm vi các tính chất của PTH ở trên ở gọi là *hồ tiên đề Armstrong* của lớp các PTH FD (FD ký hiệu là lớp tập các PTH trên R).

Vậy $A = \{A1, A2, A3\}$ là hồ tiên đề Armstrong.

Ta thấy hồ tiên đề này đóng vai trò sinh (generate) của lớp các PTH.

Thật vậy nếu cho trước tập PTH FD trên lược đồ R thì ta có thể dùng luật suy diễn trong các tính chất của PTH (trong đó các tiên đề) để nhận được các PTH mới, lớp các PTH nhận được từ các phép suy diễn như vậy đóng vai trò quan trọng trong lớp các PTH trên lược đồ R. Ta sẽ liệt kê trình bày các vấn đề này trong các phần sau.

Một mục đích ta chú ý rằng: Các tính chất (thực chất là các PTH) 4, 5, 6, 7 đều có thể suy diễn (suy ra) từ hồ tiên đề Armstrong. Thật vậy:

Tính từ bắc cầu (4) có thể suy ra từ tính mề rếng 2 và tính bắc cầu và từ giả thiết $X \rightarrow Y$ mề rếng hai vớ Z ta cả $XZ \rightarrow YZ$ và $YZ \rightarrow W$ theo bắc cầu ta cả $XZ \rightarrow W$

Tính mề rếng từ, và thu nhập phải (5) có thể suy từ tính phân x¹ và bắc cầu và ví dụ mỗi X, Y, Z, W ta cả $XZ \rightarrow X$ và $Y \rightarrow Y - W$ (phân x¹) và từ giả thiết $X \rightarrow Y$ theo tính bắc cầu ta cả $XZ \rightarrow Y - W$.

Tính cęg ệy ệ (6) ệư c suy đén tễ tẻn bẻ c cộ vự tẻn mề rẻn hai vễ, thề vễ tễ $X \rightarrow Y$ ta cẻ $XZ \rightarrow YZ$ (mề rẻn hai vễ lẻn Z) cẻn theo tẻn chề mề rẻn hai vễ ta lẻi cẻ $YZ \rightarrow YW$ (mề rẻn hai vễ Y) vự theo tẻn bẻ c cộ ta cẻ $XZ \rightarrow YW$.

Tư-nẻn từ **tẻn tẻch lờy (7)** cẻn cẻ thễ ệư c suy ra tễ tẻn bẻ c cộ vự tẻn mề rẻn hai vễ. $V \times Y \rightarrow ZW$ nẻn theo tẻn cẻn hai vễ ta cẻ $YY \rightarrow YZW$, tẻc $Y \rightarrow YZW$ vự $v \times X \rightarrow Y$ nẻn theo tẻn bẻ c cộ ta cẻ $X \rightarrow YZW$.

Như vễ ta thề rẻn mề PTH f ệư c suy ra tễ 7 tẻn chề cẻ PTH ệu cẻ thễ ệư c suy ra tễ chễ 3 tẻn chề cẻ hễ tiẻn ệ Armstrong. Tễ nay vễ sau thay cho viễc nẻi PTH f nhẻn ệư c tễ tẻp PTH F đủa vự cẻ cẻ lừ suy đén trong 7 tẻn chề cẻ PTH ta sẻ nẻi: f ệư c suy đén tễ F theo hễ tiẻn ệ Armstrong (suy đén theo hễ tiẻn ệ).

Vễ giẻ sễ F lự tẻp cẻ cẻ PTH vự f lự mề PTH trẻn R. Ta nẻi PTH f ệư c suy đén theo hễ tiẻn ệ Armstrong tễ tẻp PTH, F ký hiẻu $F \models f$, nỏu f cẻ thễ nhẻn ệư c tễ F sau mề sẻ h÷u hẻn bẻ c cẻ cẻ lừ A1, A2, A3 cẻ hễ tiẻn ệ Armstrong.

Thẻ đễ 2.17:

Cho $R = \{A, B, C, D\}$ lự lừ c ẻ ẻ ẻ ẻ.

$F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, A \rightarrow D\}$, f lự $A \rightarrow BCD$

Ta thề ngay f cẻ thễ nhẻn ệư c tễ phẻp cẻn ệy ệ (suy tễ hễ tiẻn ệ Armstrong), tẻc $F \models A \rightarrow BCD$ vự $F \models A \rightarrow AB$ (theo tẻn phẻn xẻ vự cẻn ệy ệ) hoẻc $F \models A \rightarrow ABCD$ (theo tẻn cẻn ệy ệ),...

Phẻp suy đén theo ẻ ẻ

Trẻn ệy chẻn ta vễ nẻu cẻ cẻ phẻp suy đén theo hễ tiẻn ệ.

Sau ệy chẻn ta sẻ nẻu **phẻp suy đén theo ẻ ẻ**.

Cho lừ c ẻ ẻ ẻ ẻ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$.

F tẻp PTH trẻn R, f lự mề PTH trẻn R.

Ta cần chứng minh suy đến tính tổ hợp PTH F theo quan hệ (hoặc PTH f tính suy đến theo quan hệ tổ hợp PTH F), ký hiệu $F \vdash f$, nếu với mọi quan hệ r trên lược đồ R mà F thỏa mãn quan hệ thì f cũng thỏa mãn r. Cần chú ý rằng $F \vdash f$ nếu với mọi quan hệ r trên R mà tập F là tập PTH thỏa mãn r thì f cũng là một PTH thỏa mãn r. Suy luận một phép suy đến theo quan hệ, "đều tập F thỏa mãn thì f thỏa mãn".

Một vấn đề khác đặt ra là suy luận hai luật suy đến ở trên cần cho ta *còn một tập PTH { f } không?*

Sơ lý 2.1

Cho tập PTH F và một PTH f trên R khi nào ta cần:

$$F \vdash f \text{ khi và chỉ khi } F \models f.$$

Thực chất của việc chứng minh sơ lý 2.1 là phải chứng minh hai ý:

1 - Các tính suy đến theo hệ tiên đề Armstrong tổ hợp PTH F, nghĩa là $F \vdash f$ thì f là một PTH trên R (tính đóng của f hay cần giải là tính đóng của luật suy đến theo hệ tiên đề Armstrong), điều này cần nghĩa là chúng ta phải chứng minh f thỏa mãn mọi r mà trong đó tập F thỏa mãn.

2 - Các PTH hợp tính suy đến theo quan hệ tổ F, nghĩa là $F \vdash f$, thì f cũng suy đến tính tổ F theo hệ tiên đề Armstrong (tính đóng của hệ tiên đề Armstrong). Điều này tương đương với việc một hợp tính không suy đến tính theo hệ tiên đề Armstrong thì cũng không suy đến tính theo quan hệ, nghĩa là nếu f không suy đến tính theo hệ tiên đề Armstrong thì tất nhiên một quan hệ r mà tập F thỏa mãn nhưng f không thỏa mãn.

Như vậy để chứng minh sơ lý 2.1 ở trên ta sẽ chứng minh sơ lý tương đương tương đương tính của nó trong các tài liệu về DATABASE là sơ lý 2.2.

Sơ lý 2.2

Hệ tiên đề Armstrong là đóng của mọi tính.

Tính đóng của hệ tiên đề Armstrong chính là chứng minh ở trên, trong quá trình chứng minh ba tính chất A1, A2, A3 của hệ tiên đề Armstrong bằng

thì chúng ta có thể đưa ra rằng mỗi PTH trên suy ra tổ hợp tiên đề này. Do đó, nếu ta có một PTH F thỏa mãn, thì ta có thể suy ra rằng F thỏa mãn $X \rightarrow Y$.

Số chứng minh tính đúng đắn của tổ hợp tiên đề trước tiên chúng ta sẽ chứng minh bằng cách sau:

Bài 2.1

Giả sử $X \subseteq R$. Nếu giả X^+ là tập tất cả các thuộc tính A của R mà $F \models X \rightarrow A$ (vì sau ta sẽ giả X^+ là bao đóng của X) thì với mỗi tập $Y \subseteq R$, $F \models X \rightarrow Y \Leftrightarrow Y \subseteq X^+$.

Ta sẽ chứng minh bằng cách này

a - Chứng minh chiều thuận:

Ta cần $F \models X \rightarrow Y$. Giả sử $Y = \{A, B, C, \dots\}$ theo tính phân tích ta cần:

$F \models X \rightarrow A$, nên $A \in X^+$

$F \models X \rightarrow B$, nên $B \in X^+$

$F \models X \rightarrow C$, nên $C \in X^+$, ...

Vậy $\{A, B, C, \dots\} = Y \subseteq X^+$

b - Chứng minh chiều ngược:

Ta cần $Y \subseteq X^+$. Theo định nghĩa của tập X^+ thì mỗi $A \in Y$ ta cần

$F \models X \rightarrow A$, vậy theo tính đúng đắn ta cần $F \models X \rightarrow Y$.

Bây giờ, dưới đây là chứng minh.

Bây giờ chúng ta sẽ chứng minh tính đúng đắn của tổ hợp tiên đề Armstrong.

Giả sử $f = X \rightarrow Y$ là một PTH trên R không suy diễn được từ tập PTH F theo tổ hợp tiên đề Armstrong, tức $F \not\models X \rightarrow Y$. Ta sẽ xây dựng một quan hệ r trên R mà trên đó tập F thỏa mãn nhưng $f = X \rightarrow Y$ không thỏa mãn. Ta lấy quan hệ r trên R gồm hai phần tử t_1, t_2 như sau: ta chia tập R thành hai nhóm, một nhóm gồm các thuộc tính của R thuộc tập X^+ và nhóm còn lại gồm các thuộc tính còn lại của R . Quan hệ r :

	X^+				$R - X^+$			
1	1	1	...	1	0	0	0	...
2	1	1	...	1	1	1	1	...

Như vậy quan hệ của hai mệnh đề t_1, t_2 mệnh đề t_1 chứa giá trị 1 trong các thuộc tính của X^+ và giá trị 0 trong mệnh đề thuộc tính của I^1 . Còn t_2 chứa toàn giá trị 1 cho mệnh đề thuộc tính.

Ta chứng minh rằng r sẽ thỏa mãn mọi PTH hàm của F. Thử với giá trị của một mệnh đề hàm $W \rightarrow V$ của F không thỏa mãn r, thì $th \times W \subseteq X^+$, nếu không sẽ vì phạm tính bằng nhau của hai bộ t_1 và t_2 trên W. Hơn nữa V không thuộc tập con của X^+ , vậy nếu không $th \times W \rightarrow V$ sẽ thỏa mãn r. Vậy cả mệnh đề thuộc tính A của V không thuộc X^+ .

Theo bài 2.1 $th \times W \subseteq X^+ \Leftrightarrow F \models X \rightarrow W$, mọi $W \rightarrow V$, nên $W \rightarrow A$ và theo tính bắc cầu (vì $X \rightarrow W$) nên $X \rightarrow A$, tức $F \models X \rightarrow A$, hay A thuộc X^+ . Vì vậy mọi lý về lý về A không thuộc X^+ .

Vậy r thỏa mãn mọi PTH của F. Về bài 1 của I¹ chúng ta phải chứng minh rằng r không thỏa mãn mệnh đề hàm $f = X \rightarrow Y$.

Giá trị của $X \rightarrow Y$ thỏa mãn r thì $th \times X, Y \subseteq X^+$ nếu không thì vì phạm tính bằng nhau của t_1 và t_2 trên X và Y. Lại có đồng bài 2.1 $Y \subseteq X^+ \Leftrightarrow F \models X \rightarrow Y$. Vì vậy mọi lý về lý, về F không suy đến mâu thuẫn theo hệ tiên đề f. Vậy $X \rightarrow Y$ không thỏa mãn r. Kết luận lý mâu thuẫn chứng minh.

Bao đóng của tập mệnh đề hàm F

Trong phần trên chúng ta đã nêu ra các PTH f mâu thuẫn suy đến tổ hợp PTH F cho trước, ta đã trình bày lý chứng minh các phép suy đến theo tiên đề và theo quan hệ tự nhiên của các tiên đề nay thay cho việc suy đến theo quan hệ hoặc suy đến theo tiên đề ta chỉ cần nêu ra giá trị của suy đến. Tập các PTH f mâu thuẫn suy đến tổ hợp PTH F và sau ta sẽ giải tập bao đóng của tập F.

Vậy cho tập $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. F là tập PTH trên R.

Bao đóng của tập PTH F ký hiệu F^+ là tập tất cả các mệnh đề hàm f mâu thuẫn suy đến tổ hợp F. Vậy $F^+ = \{f: F \models f\}$.

Thí dụ 2.18:

Cho tập $R = \{A, B, C, D\}$

Giá trị của tập F trên R như sau:

$F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow D, B \rightarrow D\}$

Khi $F^+ = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow D, B \rightarrow D, A \rightarrow BD, A \rightarrow BCD, A \rightarrow C, A \rightarrow CD, A \rightarrow BC, B \rightarrow CD, \dots\}$.

Qua ví dụ 2.15 vừa cùng tổ chức nghĩa ta thấy F^+ luôn chứa F .

Các tính chất liên quan của tập F^+

- Tính phản xạ**: với mọi tập PTH F ta luôn có $F \subset F^+$.
- Tính bắc cầu**: nếu $F \subset G$ thì $F^+ \subset G^+$.
- Tính đóng**: với mọi tập phôi hợp F ta luôn có $F^{++} = F^+$.

Số giờ trình bày về ảnh hưởng của việc vận dụng khái niệm liên thuộc vào lý thuyết tập hợp chúng tôi xin kính mời các bạn tham khảo. Các bạn có thể tìm hiểu sâu hơn về phần này trong các tài liệu tham khảo về chủ đề trình bày. Phần chứng minh các tính chất a, b, c của bao đóng của tập F chúng tôi để dành cho các bạn như một bài tập nhé.

Bao đóng của tập phôi hợp X :

Cho tập các quan hệ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. Gọi F là tập PTH trên R .
 X là tập con của tập phôi hợp R .

Bao đóng của tập phôi hợp X là tập X^+ (hay X_F^+), là tập tất cả các phôi hợp A của R mà $X \rightarrow A$ suy ra đến tập F . Vậy X^+ là tập:

$$X^+ = \{A: A \in R \text{ và } X \rightarrow A \in F^+\}.$$

Như vậy bao đóng X^+ của X , là tập liên thuộc qua tập phôi hợp F , và thoả mãn khi ta ký hiệu X_F^+ . Tuy nhiên khi chúng ta có một tập phôi hợp hợp mà không ta hiểu bao đóng X_F^+ là tập liên thuộc qua F nên ta viết liên thuộc X^+ .

Thí dụ 2.19:

Gọi $R = \{A, B, C, D, E, G\}$.

$F = \{A \rightarrow C, A \rightarrow EG, B \rightarrow D, G \rightarrow E\}$,

$X = \{A, B\}$, $Y = \{C, G, D\}$,

Khi đó ta có: $X^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$

$$Y^+ = \{C, G, D, E\}.$$

Tương tự như tập bao đóng của tập PTH F^+ tập bao đóng X^+ cũng chứa các phần tử của tập X , tức là $X \subset X^+$.

Các tính chất của tập bao đóng X^+

Nếu X, Y là các tập con của tập thuộc tính R thì ta có các tính chất:

1. Tính phản xạ: $X \subset X^+$
2. Tính bắc cầu: Nếu $X \subset Y$ thì $X^+ \subset Y^+$
3. Tính lũy thừa: $X^{++} = X^+$.
4. $(XY)^+ \supset X^+Y^+$ (bao đóng của tăng chứa tăng các bao đóng)
5. $(X^+Y)^+ = (XY^+)^+ = (X^+Y^+)^+$.
6. $X \rightarrow Y \Leftrightarrow Y \subset X^+$
7. $X \rightarrow Y \Leftrightarrow Y^+ \subset X^+$.
8. $X \rightarrow X^+ \vee X^+ \rightarrow X$.
9. $X^+ = Y^+ \Leftrightarrow X \rightarrow Y \vee Y \rightarrow X$.

Chúng ta thấy bao đóng của tập PTH F và bao đóng của tập thuộc tính X là những tập liên quan với hồ tiên đề Armstrong. Các tập bao đóng là "kết quả" của các phép suy diễn dựa trên luật của tiên đề Armstrong. Sau đây chúng ta sẽ chứng minh các tính chất của tập bao đóng.

Tính chất 1: $X \subset X^+$. Thật vậy theo tính phản xạ của hồ tiên đề Armstrong ta có ngay với mọi thuộc tính A của X thì $X \rightarrow A$. Tất nhiên $X \rightarrow A \in F^+$, $\forall X \rightarrow A$ được suy từ hồ tiên đề.

Tính chất 2 (tính bắc cầu): Giả sử $X \subset Y$ ta phải chứng minh $X^+ \subset Y^+$.

Thật vậy lấy $A \in X^+$, theo định nghĩa ta có $X \rightarrow A$ mà $X \subset Y$ nên theo tính phản xạ của hồ tiên đề Armstrong, ta có $Y \rightarrow A$. Vậy $A \in Y^+$

Tính chất 8: Sẽ chứng minh các tính chất khác trước tiên ta chứng minh tính chất 8 tức là tính chất $\forall X$ thì $X \rightarrow X^+ \vee X^+ \rightarrow X$.

Thật vậy theo tính phản xạ $X^+ \rightarrow X \vee X \subset X^+$

Bây giờ ta chứng minh $X \rightarrow X^+$. Theo định nghĩa của tập X^+ ta có $X^+ = XZ$ với $Z = \{A: X \rightarrow A \in F^+ \text{ \& } A \notin X\}$; theo tính đóng (đóng lại)

lưu ý 2 v) ta cần $X \rightarrow Z$. Hơn nữa theo tính chất 1 ta cần tiếp $X \rightarrow X$. Theo tính chất 2 (đồng nhất) ta cần $X \rightarrow XZ$ tức $X \rightarrow X^+$

Tính chất 3: $X^{++} = X^+$

Rõ ràng theo tính chất 1 ta cần ngay $X^+ \subset X^{++}$. Bây giờ lấy $A \in X^{++}$ tức là $X^+ \rightarrow A \in F^+$ mà $X \rightarrow X^+$ nên $X \rightarrow A \in F^+$ hay $A \in X^+$. Vậy $X^{++} = X^+$

Tính chất 4: $(XY)^+ \supset X^+Y^+$

Lấy $A \in X^+Y^+$ tức $A \in X^+$ hoặc $A \in Y^+$ tức là $X \rightarrow A$ hoặc $Y \rightarrow A \Rightarrow XY \rightarrow A \in F^+$. Hay $A \in (XY)^+$

Tính chất 9: $X^+ = Y^+ \Leftrightarrow X \rightarrow Y \vee Y \rightarrow X$

a - Chiều xuôi \Rightarrow : ta cần $X^+ = Y^+$. Với $X \rightarrow X^+$ và $Y^+ \rightarrow Y$ nên $X \rightarrow Y$ chứng minh tương tự ta cần $Y \rightarrow X$.

b - Chiều ngược \Leftarrow : Lấy $A \in X^+$ tức là $X \rightarrow A$ và $Y \rightarrow X$ nên $Y \rightarrow A$ hay $A \in Y^+$. Tương tự lấy $A \in Y^+$ ta chứng minh được $A \in X^+$. Vậy $X^+ = Y^+$. Các tính chất còn lại chứng minh tương tự.

Thuật toán tìm bao đóng F^+ và X^+ , bài toán thực nghiệm

Trên đây chúng ta đã nêu một số khái niệm cơ bản về quan trọng của các tập bao đóng. Ta thấy tập X^+ được sinh ra từ tập F^+ . Một vấn đề quan trọng trong lý thuyết về CSDL là: Cho trước tập PTH F và một PTH f , cần hay không một phép biến đổi f thuộc F^+ ? (gọi là bài toán thực nghiệm)

Số trường liên thuộc của hai tập (bài toán thực nghiệm X, Y thuộc xem f cần tập thực nghiệm của F^+ không?) không nên gọi là vấn đề F tập tiếp nhất nhưng tập F^+ cần có rất lớn. Ví dụ, xét tập $F: F = \{A \rightarrow B_1, A \rightarrow B_2, \dots, A \rightarrow B_n\}$.

Khi đó F^+ chứa tất cả các PTH dạng $A \rightarrow Y$, trong đó Y là tập con bất kỳ của tập $\{B_1, B_2, \dots, B_n\}$. Với các tập 2^n khác tập con Y như vậy, nên sẽ có số các phần tử của F^+ rất lớn, lớn hơn hoặc bằng 2^n .

Vậy để giải bài toán thực nghiệm chúng ta cần có định lý tính chất 6 của tập bao đóng X^+ hoặc bài 2.1 về tính chất: $X \rightarrow Y \in F^+ \Leftrightarrow Y \subset X^+$. Do vậy chỉ cần tính X^+ và so sánh với tập Y ta cần ngay câu trả lời là $X \rightarrow Y$ thuộc F^+ hay không. Việc tính X^+ được gọi là thuật toán thực nghiệm rất nhiều.

Sau đây chúng ta sẽ trình bày một phương pháp tính tập X^+ .

Thuật toán tìm bao đóng X^+

Dưới đây là thuật toán tìm X^+ của Beeri và Bernstein.

Cho lược đồ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. F là tập PTH trên R , X là tập thuộc tính. Tính $X^+ = ?$

Ta sẽ xây dựng dãy $X^0, X^1, \dots, X^k \dots$ như sau:

$$X^0 = X$$

$$X^{(i+1)} = X^i \cup Z^i \text{ với } Z^i = \{A: A \notin X^i \text{ và } X^i \rightarrow A \in F^+\}, \text{ trong } i = 0, 1, 2, \dots$$

Ta cần nhận xét rằng: dãy X^0, X^1, \dots cần phải xây dựng theo tập X tập F và các phép suy diễn của hồ sơ Armstrong. Hơn nữa dãy X^0, X^1, X^2, \dots là dãy tăng nhau và tăng dần, tức là $X^0 \subset X^1 \subset \dots$. Với tập thuộc tính R là hữu hạn nên sau một số hữu hạn bước, thuật toán phải kết thúc. Nếu cách khác tần số sẽ ngày càng tăng (bổ sung) sao cho:

$$X^k = X^{(k+1)} = X^{(k+2)} = \dots \text{ kết thúc khi đã } Z^k = Z^{k+1} = \dots = \emptyset$$

Tập X^k chính là tập X^+

Trước khi chứng minh rằng X^k chính là tập X^+ ta sẽ trình bày thuật toán (bảng ngôn ngữ của Pascal) và xét ví dụ minh họa thuật toán.

Thuật toán 2.1:

Input: Lược đồ quan hệ R

Tập PTH F

Tập thuộc tính X

Output: Tập X^+

Thuật toán:

Begin

$Y := X;$

repeat

$Z := \emptyset;$

for each A in R do

if $(A \notin Y \text{ and } Y \rightarrow A \in F^+)$ then $Z := Z \cup A;$

$Y := Y \cup Z;$

until $Z = \emptyset;$

$X^+ = Y$
end;

Thí dụ 2.20

Giả sử $R = \{A, B, C, D, E, G\}$ và tập PTH F như sau:

$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow EG, BE \rightarrow C, CG \rightarrow BD, CE \rightarrow AG\}$, $X = \{B, D\}$, $X^+ = ?$

Sử dụng ta có $X^0 = \{B, D\}$. Số xem X^1 ta xem những PTH trong F có vế trái nằm trong BD . Ta có PTH $D \rightarrow EG$ thỏa mãn điều kiện đã.

Vậy $Z^0 = \{E, G\}$, nên $X^1 = \{B, D, E, G\}$. Tiếp tục có xem X^2 ta xem những PTH của F có vế trái nằm trong $\{B, D, E, G\}$, đã lấy $D \rightarrow EG$ và $BE \rightarrow C$, vậy $X^2 = \{B, C, D, E, G\}$. Tiếp tục ta có $X^3 = \{A, B, C, D, E, G\}$. Suy ra tập X^+

Vậy $X^+ = \{B, D\}^+ = \{A, B, C, D, E, G\} = R$.

Sinh lý 2.3:

Trong thuật toán tìm bao đóng X^+ , ta có $X^+ = X^k$, với k là số nguyên nhỏ nhất mà $X^k = X^{k+1} = X^{k+2} = \dots$

Chứng minh:

a - Ta chứng minh $X^+ \subset X^k$. Xét lấy $A \in X^+$. Như trên ta có thấy $X^+ = XZ$ với $Z = \{A: A \notin X \text{ và } X \rightarrow A \in F^+\}$.

Vậy nếu $A \in X$ thì $A \in X^k$ vì $X \subset X^k$; còn nếu $A \in Z$ thì theo định nghĩa của tập Z , tồn tại một chuỗi có $A \in Z^i$ với $A \in X^k$ vì với mọi i thì $X^i \subset X^k$.

Vậy trong chuỗi hai trường hợp ta đều có $A \in X^k$ và suy ra $X^+ \subset X^k$

b - Ta chỉ cần chứng minh $X^k \subset X^+$ bằng nhiều cách, ví dụ:

Cách 1:

Ta có $X^{i+1} = X^i Z^i$

$Z^i = \{A: A \notin X^i \text{ và } X^i \rightarrow A \in F^+\}$.

Vậy $X^0 = X$

$X^1 = X^0 Z^0$

$X^2 = X^1 Z^1 = X^0 Z^0 Z^1$

...

$X^{i+1} = X^i Z^i = X^0 Z^0 Z^1 \dots Z^i$ với $i = 0, 1, 2, \dots$

Trước tiên ta sẽ chứng minh bằng phương pháp qui nạp rằng với mọi i thì $X \rightarrow Z^i$. Với $i = 0$, $Z^0 = \{A: A \notin X^0 \text{ và } X^0 \rightarrow A \in F^+\}$;

Theo tính chất 2 của $X^0 = X \rightarrow A$ ta chứng minh được theo các phần tử $A \in Z^0$, ta có $X \rightarrow Z^0$.

Bây giờ giả sử ta có kết quả đúng với i , ta chứng minh cho $i + 1$, với $Z^{i+1} = \{A: A \notin X^{i+1} \text{ và } X^{i+1} \rightarrow A \in F^+\}$, tương tự chứng minh được theo các phần tử A của tập Z^{i+1} , ta có $X^{i+1} \rightarrow Z^{i+1}$, trong đó $X^{i+1} = XZ^0 \dots Z^i$, theo giả thiết qui nạp và tính phân phối ta có:

$$X \rightarrow X^0 = X$$

$$X \rightarrow Z^1$$

$$X \rightarrow Z^2$$

...

$$X \rightarrow Z^i \text{ chứng minh được từ } 2 \text{ trên, ta có } X \rightarrow X^{i+1}$$

$$\forall X^{i+1} \rightarrow Z^{i+1} \text{ theo tính chất 2 của } X \text{ ta có } X \rightarrow Z^{i+1}.$$

Bây giờ ta sẽ chứng minh $X^k \subset X^+$

$$\text{Lấy } A \in X^k \text{ và } X^k = XZ^0 \dots Z^{k-1} \text{ Nếu } A \in X \text{ thì}$$

$$X \rightarrow A \in F^+ \text{ nên } A \in X^+. \text{ Còn nếu } A \in Z^i \text{ thì và}$$

$$X \rightarrow Z^i \text{ nên}$$

$$X \rightarrow A \in F^+ \Rightarrow A \in X^+$$

Sinh lý cuối cùng chứng minh.

Chú ý 2:

$$\text{Ta có định lý rằng } X \rightarrow X^1, X^1 \rightarrow X^2, \dots, X^{k-1} \rightarrow X^k$$

$$\Rightarrow X \rightarrow X^k \Leftrightarrow X^k \subset X^+ \text{ (theo tính chất của bao đóng)}.$$

Thí dụ 2.21:

$$\text{Cho } R = \{A, B, C, D, E, I\}.$$

$$\text{Tập PTH } F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow E, BI \rightarrow E, CD \rightarrow I,$$

$$E \rightarrow C\}. \text{ Tập thuộc tính } X = \{A, E\}. \text{ Tính } X^+ = ?$$

$$\text{Ta có } X^0 = \{A, E\}$$

$$X^1 = X^0 Z^0 \text{ và } Z^0 = \{Y: Y \notin X^0 \text{ và } X^0 \rightarrow Y \in F^+\}$$

$$\text{Vậy } Z^0 = \{D, C\} \text{ và } X^1 = \{A, E, D, C\}$$

$$Z^1 = \{Y: Y \notin X^1 \text{ và } X^1 \rightarrow Y \in F^+\} \text{ và}$$

$$Z^1 = \{I\} \text{ nên } X^2 = \{A, E, D, C, I\}$$

$$Z^2 = \{Y: Y \notin X^2 \text{ và } X^2 \rightarrow Y \in F^+\} = \emptyset$$

$$V\ddot{e}y X^3 = X^2 = X^+ = \{A, E, D, C, I\}.$$

2.5. Khái niệm $s\rightarrow$ quan hệ

Trong công tác xử lý cSDL dạng quan hệ ta thấy giữa các tập thuộc tính của mỗi bước kiểu PTH. Trong sẽ tập thuộc tính tham gia vào c PTH ta sẽ thấy các mét sẽ tập $s\rightarrow$ vai trò quan trọng. Ví dụ, trong hai $s\rightarrow$ nên sử dụng $c\rightarrow$ quan thuộc tính mà nên vị trí (MA-NV) $s\rightarrow$ vai trò "xác định" của hai $s\rightarrow$ theo nghĩa ta cần phải biết trên một tập hợp bé sẽ liệu của mét c nên bé theo MA-NV, tức là cần phải định thuộc tính MA-NV như là khái. Hoặc trong lược đồ quản lý tuyển sinh $s\rightarrow$ hặc, thuộc tính sẽ bị danh SBD $s\rightarrow$ vai trò *khóa*.

Sau đây là cho tiên khi trình bày về sơ đồ ta nêu thuật ngữ $s\rightarrow$ *quan hệ* (viết tắt là *SSQH*) như sau:

Cho lược đồ $s\rightarrow$ quan hệ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ là tập thuộc tính trên R . $s\rightarrow$ *quan hệ* là tập R và F cho trước và ta sẽ ký hiệu SSQH là W . Vậy

$W = \langle R, F \rangle$. Như vậy nên cho một SSQH, thực chất chỉ cho trước lược đồ R , tập PTH F trên R và viết chúng thành tập $\langle R, F \rangle$.

Sinh nghĩa khái niệm $s\rightarrow$ quan hệ

Tập $K \subset R$ được gọi là *khái thể thiếu* của $s\rightarrow$ quan hệ W nếu K là tập thể thiếu theo R , tức là K là *khái thể thiếu* nếu: $K^+ = R$ ($K \rightarrow R$) và bất kỳ K dư một phần tử thì bao $s\rightarrow$ của tập con lồi của R . Vậy tập $K \subset R$ gọi là *khái thể thiếu* nếu: $K^+ = R$ và $(K - A)^+ \neq R$, với A bất kỳ thuộc K .

Nên các K là một khái thể thiếu của W nếu K là tập thể bắt đầu nhất của tập bao $s\rightarrow$ đóng $s\rightarrow$ R , hiển nhiên rằng khi K là bao $s\rightarrow$ đóng $s\rightarrow$ R thì thêm vào K một phần tử ta cũng được tập $s\rightarrow$ đóng $s\rightarrow$ R , tuy nhiên khi K là *khái thể thiếu* thì một phần tử ta cần tập $s\rightarrow$ bao $s\rightarrow$ đóng $s\rightarrow$ R .

Trục quan trọng nghĩa, ta thấy rằng nếu K là một tập thuộc tính mà

$K^+ = R$ thì K ta cần phải biết tập con của K , nên nên được K bắt đầu và *chính là khái niệm $s\rightarrow$ quan hệ*. Và sau các thuộc tính thuộc một khái niệm ta gọi là *thuộc tính khóa*, ngược lại thuộc tính không thuộc

khả năng giải quyết *thuộc tính khả năng* (hoặc *thuộc tính thời gian* và ta ký hiệu là F_n).

Chúng ta lưu ý rằng trong giới hạn này chỗ xét khả năng thiếu và vậy *thay cho khả năng thiếu ta giải tất cả khả năng*.

Thí dụ 2.22 :

Cho s là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ với $R = \{A, B, C, D, E, G\}$ $F = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow EG, C \rightarrow A, BE \rightarrow C, BC \rightarrow D, CG \rightarrow BD, ACD \rightarrow B, CE \rightarrow AG\}$. Ta sẽ thấy các tập thuộc tính:

$K_1 = \{A, B\}$, $K_2 = \{B, E\}$, $K_3 = \{C, G\}$, $K_4 = \{C, E\}$, $K_5 = \{C, D\}$, $K_6 = \{B, C\}$ đều là khả năng của W và tập các thuộc tính khả năng R , và vậy $F_n = \emptyset$.

Vậy một s là quan hệ cả thoả cả nhiều khả năng và tập thời gian F_n cả thoả rộng, và mãi s là quan hệ luôn cả khả năng và ta lấy $k = R$ và khả năng dư thừa. Vấn đề còn lại là ví dụ chúng ta lấy: cho trước một s là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, làm thế nào để tìm khả năng của nó?

Các thuật toán tìm khả năng

Ta nhận là khả năng tập thuộc tính K mà bao hàm của K đúng bằng R ($K^+ = R$) và nếu bất kỳ K một phần tử bất kỳ mà bao hàm của nó khác R .

Tổ chức nghĩa ta thấy cả thoả tìm khả năng bất kỳ tập R và $R^+ = R$ và ta bất dư thừa các phần tử của R đó nên ước tập bất nhất mà bao hàm của nó đúng bằng R .

Sau đây chúng ta sẽ trình bày thuật toán tìm một khả năng theo ý tưởng này: Cho s là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với R - lược lượng quan hệ, F - tập PTH trên R . Tìm một khả năng của W .

Thuật toán 2.2:

Input: $W = \langle R, F \rangle$;

Output: K - khả năng của W ;

Thuật toán:

Bước 1: Đặt $K = R$

```

Bước 2: Lập quy trình loại bỏ K
phần tử A mà  $(K - A)^+ = R$ 
Mô tả thuật toán (bảng tựa Pascal):
Begin
K := R;
for each A in K do
if  $(K - A)^+ = R$  then K := K - A else K := K
End

```

Nhận xét: Thuật toán 2.2 trên đây cho ta tìm được một khóa của $S \rightarrow R$ quan hệ W.

Nếu muốn tìm các khóa khác (nếu có) của $S \rightarrow R$ quan hệ ta cần thay đổi thứ tự loại bỏ các phần tử của K.

Thí dụ 2.23:

Cho $W = \langle R, F \rangle$, với
 $R = \{A, B, C, D, E, G, H, I\}$
 $F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D$
 $H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$
 Tìm K = ?

Bước 1: $K = R = \{A, B, C, D, E, G, H, I\}$

Bước 2: Chọn luật loại bỏ các thuộc tính cả trong K:

Loại phần tử A: Ta cần $\{B, C, D, E, G, H, I\}^+ = R$ ($\forall CG \rightarrow AE$)

$n^a K = \{B, C, D, E, G, H, I\}$

Loại phần tử B: Ta cần $\{C, D, E, G, H, I\}^+ = R$ ($\forall CG \rightarrow AE$ và $AC \rightarrow B$)

B) $n^a K = \{C, D, E, G, H, I\}$

Loại phần tử C: Ta cần $\{D, E, G, H, I\}^+ \neq R$ $n^a K = \{C, D, E, G, H, I\}$

Loại phần tử D: Ta cần $\{C, E, G, H, I\}^+ = R$ ($\forall CG \rightarrow AE, AC \rightarrow B, ABC \rightarrow D$) $n^a K = \{C, E, G, H, I\}$

Loại phần tử E: Ta cần $\{C, G, H, I\}^+ = R$ ($\forall CG \rightarrow AE, AC \rightarrow B, ABC \rightarrow D$) $n^a K = \{C, G, H, I\}$

Loại phần tử G: Ta cần $\{C, H, I\}^+ \neq R$ $n^a K = \{C, G, H, I\}$

Loại phần tử H: Ta cần $\{C, G, I\}^+ \neq R$ $n^a K = \{C, G, H, I\}$

Loại phần tử I: Ta cần $\{C, G, H\}^+ = R$ ($\forall CG \rightarrow AE, AC \rightarrow B, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I$) $n^a K = \{C, G, H\}$. Vậy K = {C, G, H} là khóa của W.

Tổ thuật toán tìm khóa ta cần chú ý những điều sau:

1 - Các thuộc tính không xuất hiện trong cql vô tri, và vô nghĩa của tập F nghĩa là trong khóa K.

2 - Các thuộc tính chủ xuất hiện bên trái của các PTH trong F cùng nghĩa thuộc khóa K.

3 - Trong quá trình tìm khóa ta cần chú ý tất cả các thuộc tính ở phía bên phải của PTH của F. Tuy nhiên cần kiểm tra lại và không phải lúc nào các thuộc tính ở bên phải cũng đúng. Ví dụ, $R = \{A, B, C, D, E\}$

$F_1 = \{A \rightarrow B, C \rightarrow E, C \rightarrow D\}$, khi đó khóa là $K = \{A, C\}$.

Nếu $F_2 = \{A \rightarrow C, C \rightarrow ABDE\}$ thì $K = \{A\}$, $K' = \{C\}$ là khóa (trong trường hợp này ta không bỏ C ở dưới, mặc dù C xuất hiện ở bên phải của PTH của F).

4- Thuật toán 2.2. Các thuộc tính của $s \rightarrow$ và quan hệ W đều cần chú ý, tuy nhiên thuật toán không phải thuộc W cần bao nhiêu chú ý và sẽ lưu ý các phần tử trong mỗi chú ý, cần như nhau không. Chẳng hạn $W = \langle \{A, B, C, D\}, \{A \rightarrow BCD, CD \rightarrow AB\} \rangle$ thì W cần hai chú ý $k_1 = \{A\}$, $k_2 = \{C, D\}$.

Trong [8], tác giả các thuộc tính của khóa là tập các thuộc tính K để nhất thiết mà tính chất: với mọi t_1, t_2 khác nhau của quan hệ r trên R ta luôn cần

$t_1. K \neq t_2. K$, (xem [8] trang 11). Vậy ta cần thuộc tính sau:

Định lý 2.4:

a. Nếu K là khóa của $s \rightarrow$ và quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, r là quan hệ trên R thì với mọi cặp phần tử khác nhau t_1, t_2 của r ta luôn cần $t_1. K \neq t_2. K$.

Ta cần chứng minh điều này một cách đơn giản. Thật vậy:

Giả sử K là chú ý của W , t_1, t_2 là hai phần tử khác nhau của r mà

$t_1. K = t_2. K$. Với K là khóa của ta cần $K \rightarrow R$ và từ $t_1. K = t_2. K$ ta cần

$t_1. R = t_2. R$ tức $t_1 = t_2$ điều này mâu thuẫn với giả thiết là $t_1 \neq t_2$.

b. Nguyên tắc là nếu K là tập các thuộc tính và với mọi quan hệ r trên R mà mọi cặp t_1, t_2 của r mà $t_1. K \neq t_2. K$ thì K là chú ý của $s \rightarrow$ và quan hệ $W =$

$\langle R, F \rangle$.

2.6. Các dạng chuẩn của sơ đồ quan hệ

Trong công tác quản lý vật xã lý các hồ sơ sẽ đa liêu, chúng ta thường phải đưa CSDL vào dạng đơn giản nhất, ít cạnh tranh nhất, tên ít biến nhất, xử lý nhanh nhất và tiết kiệm nhất về tài nguyên nhất. Số thực hiện mục đích này chúng ta phải tuân hành "chuẩn hóa" các hồ CSDL. Tác dụng chúng ta sẽ xét một số dạng các biến thể trong CSDL giải các dạng chuẩn (Normal Forms). Sự phân loại các sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ theo các Normal Form thực chất là dựa vào các tập phép hàm F để chúng ta phân loại sơ đồ quan hệ theo dạng chuẩn nào.

Sau đây chúng ta sẽ xét một số dạng quan hệ của các sơ đồ quan hệ. Các ví dụ nhiều tập giải quan hệ.

Dạng chuẩn 1 - 1NF

Dạng chuẩn 1 (first Norm Form) ký hiệu là 1NF.

Cho lược đồ quan hệ R, F là tập phép hàm trên R . SDQH $W = \langle R, F \rangle$ được gọi là dạng chuẩn 1 (1NF) nếu và chỉ nếu tập các miền giá trị của các thuộc tính trong R đều chỉ chứa các giá trị nguyên tố (giá trị nguyên tố là giá trị không thể chia thành các giá trị khác - giá trị đơn). Khi $W = \langle R, F \rangle$ là 1NF thì mối quan hệ r trên R cũng được gọi là quan hệ 1NF.

Thí dụ 2.24:

Xét bảng quản lý học viên cao học theo học một số chuyên đề tập trung tập vào tập sau đây:

a - Quan hệ không là 1NF

MS	TÊN	NGÀY	MÔN HỌC	TIỀN	KẾT THÚC
01	An	Vết lý	Quang	200	30/9/99
02	Anh	Tôn	Sĩ sè	200	30/8/99
03	Bình	Hải	Cao học	300	30/10/99

04	Long	Mai	trường	Mai	trường	500	30/10/99
05	A,B	Tin		CSDL,SQL		600	30/11/99

Sơ lược một quan hệ không là 1NF và các thuộc tính như mệnh đề cả miền giá trị " Sa trị " (không -n trị, cả thố t, ch -uật), hoặc thuộc tính TÊN ề phồn tố thố 5 của quan hệ cả hai giá trị là A,B. Vậy quan hệ trên không là đúng chuẩn 1NF và tất nhiên $W = \langle R, F \rangle$ cũng không là 1NF.

Tuy nhiên nếu bỏ qua phần ngữ nghĩa của quan hệ ta lấy cả thố -ra đúng chưa chuẩn trên và đúng chuẩn (đúng mọi giá trị của các thuộc tính là -n) như sau:

b - Quan hệ là 1NF

MS	TÊN	NGÀNH	MÃ NHOC	TIỀN	KẾT THÚC
01	An	Vết lý	Quang	200	30/9/99
02	Anh	Toán	Si sè	200	30/8/99
03	Bách	Hĩa	Cao phồn tố	300	30/10/99
04	Long	Mai trường	Mai trường	500	30/10/99
05	A	Tin	CSDL	300	30/11/99
05	B	Tin	SQL	300	30/11/99

Nhận xét: Hai bảng quan hệ trên đều cùng quản lý một thông tin của một năm -èi tuổi, cả cấu trúc logic của như nhau nhưng cấu trúc về lý khác nhau. Tuy nhiên trong bảng a - cả thố coi r là một quan hệ 5 phồn tố, còn bảng b - là một quan hệ 6 phồn tố và thông tin - rõ ràng hơn. Tất nhiên tổ quan hệ -a trị -ra và -n trị là không duy nhất. Như vậy mãi quan hệ chúng ta đều cả thố -ra và đúng -n trị nên mãi SSQH $W = \langle R, F \rangle$ đều là chuẩn 1NF. Vậy lý 1NF chưa tất cả các s- -ả quan hệ. Tổ này ta chỉ xét s- -ả quan hệ 1NF.

Đúng chuẩn 2 - 2NF

Ta nãi Y thuộc hợp toàn vào X nếu trong X không cả tệp con thực sự X_1 mà $X_1 \rightarrow Y$. Nãi của khác Y thuộc hợp toàn vào X nếu:

- (*) $X \rightarrow Y$ và bất kỳ X dĩ một thuộc tính A.
- (**) $\text{not}(X \setminus A) \rightarrow Y$.

Cho σ là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$.

K là một khóa của W .

Ta nói W là (đ)úng chuẩn 2, ký hiệu W là $2NF$, nếu mọi thuộc tính thuộc cấp của W phụ thuộc hàm toàn vào khóa. Nói cách khác W là $2NF$ nếu: trong W không có PTH đúng $X \twoheadrightarrow F_n$ với X là tập con thực sự của khóa K và X là thuộc tính không khóa (thực cấp).

Tổ chức lại ta thấy ngay là tập con σ là quan hệ $2NF$ là tập con thực sự của tập $1NF$, và cả nhiều σ là quan hệ không là $2NF$.

Thí dụ 2.25:

Ta xét dữ liệu như sau (quan hệ) như sau:

TT	Họ-TÊN	NS	TỔNG	QUÊ	GT
01	Tuấn Anh	1960	Sĩ hắc	Huế	Nam
02	Lan Anh	1977	Sĩ hắc	Huế	Nữ
03	Sinh Sinh	1945	TS	Vĩnh Phò	Nam
05	Sinh Sinh	1943	TS	Huế	Nam
06	Công Nô	1960	TS	Vĩnh Phò	Nam
07	Hoa Huệ	1972	Trung hắc	Nghệ An	Nữ

Ta thấy ngay rằng tập con của một thuộc tính TT là khóa của quan hệ và theo tổ chức lại của PTH ta có TT $\rightarrow \{HO-TÊN, NS, TỔNG, GT, QUÊ\}$. Với r là $1NF$ và tập khóa chủ của một phần tử nào không thể có phần tử không khóa phụ thuộc hàm vào tập con thực sự của khóa (tập con thực sự của khóa không rỗng), vậy r là $2NF$. Ta có kết luận sau:

Kết luận:

W là $2NF$ nếu mọi khóa của W chủ của một phần tử.

Thí dụ 2.26:

Ta quay lại ví dụ 2.22, ta thấy khóa của W là:

$K_1 = \{A, B\}$, $K_2 = \{B, E\}$, $K_3 = \{C, G\}$, $K_4 = \{C, E\}$, $K_5 = \{C, D\}$, $K_6 = \{B, C\}$.

Trong ví dụ này tất cả các phần tử của R đều là phần tử khóa, tức là tập các phần tử khóa bằng rỗng nên không có PTH dạng $A \rightarrow x$ mà x là phần tử không khóa (không có phần tử x như vậy). Vậy W là 2NF.

Kết luận:

W là 2NF nếu tập các thuộc tính khóa F_n của W bằng rỗng.

Thí dụ 2.27:

Sau đây ta sẽ nêu một ví dụ mà S là quan hệ W không là 2NF.

Cho $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, H\}$

$F = \{A \rightarrow E, C \rightarrow D, E \rightarrow DH\}$.

Ta dễ dàng thấy rằng tập $K = \{A, B, C\}$ là khóa duy nhất của W , D là thuộc tính không khóa và $C \rightarrow D$, vì C là tập con thực sự của khóa nên W không là 2NF.

Như vậy khi xét một S là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ là 2NF không ta phải tính tất cả các khóa của S mà chỉ cần suy ra tập thuộc tính không khóa.

Sau đây xét xem các tập con thực sự của khóa có theo một thuộc tính không?

Ví dụ $W = \langle R, F \rangle$; $R = \{A, B, C, D, E\}$, $F = \{A \rightarrow B, C \rightarrow D\}$.

Khi mà mỗi khóa K phải chứa E , A , C và ta có thể thấy rằng tập $K = \{A, C, E\}$ là khóa duy nhất. Vậy các thuộc tính không là B , D . Ta thấy trong khóa K đã chứa các tập con thực sự A , C và chúng không theo các thuộc tính không B, D tương ứng, nên W không là 2NF.

Dạng chuẩn 3 - 3NF

Cho S là quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Ta nói W là (è) dạng chuẩn 3, ký hiệu là 3NF nếu trong W không tồn tại PTH dạng $X \twoheadrightarrow Y$ với mọi tập thuộc tính X mà $X \neq Y$ và X là tập con thực sự của khóa.

Tóm tắt lại ta có thể nói rằng nếu W là 3NF thì nó là 2NF. Trong dạng

chuẩn 2NF ta chỉ cần các thuộc tính thuộc tập con thực sự của khóa (tập con bao gồm các R), trong 3NF ta cần thuộc tính thuộc tập con thực sự của khóa (trong đó tập con thực sự của khóa bao gồm các R).

Thí dụ 2.28:

Sau khi lấy một ví dụ mà W không là 3NF, ta lấy ví dụ 2. 27. Trong ví dụ này ta thấy D là thuộc tính thuộc tập con thực sự của C \rightarrow D, đồng thời $C \neq R$. Vậy W không là 3NF.

Thí dụ 2.29:

Trở lại ví dụ 2. 22, ta thấy rằng W trong ví dụ này là 3NF, vì tập thuộc tính R là duy nhất các thuộc tính không khóa (thuộc tập con thực sự).

Thí dụ 2.30:

Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D\}$

$F = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow B, C \rightarrow ABD\}$

Ta thấy rằng: Các tập $K_1 = \{A, B\}$, $K_2 = \{A, D\}$, $K_3 = \{C\}$ là các khóa. Vậy R không các thuộc tính thuộc tập con thực sự, nên W là 3NF.

Kết luận:

Nếu sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ mà R không chứa thuộc tính thuộc tập con thực sự của W là 3NF.

Định chuẩn Boyce – Codd (BCNF)

Định chuẩn tiếp theo ta sẽ xét là định chuẩn Boyce - Codd ký hiệu là BCNF.

Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$

Ta nói W là BCNF nếu trong W không tồn tại PTH đúng X \rightarrow Y với X \neq R.

Tóm tắt ngắn gọn ta thấy rằng nếu W là BCNF thì nó là 3NF. Trong 3NF ta chỉ cần các thuộc tính thuộc tập con thực sự của khóa không thuộc tập con thực sự của khóa.

Âng kh, c R, cón trong BCNF ta cém tét c¶ c, c thóc tnh khng pho thóc vmo tếp cã bao Âng kh, c R.

Thí dõ 2.31:

Cho $W = \langle R, F \rangle$, ví i $R = \{A, B, C, D\}$

$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow ABD\}$

Ta dõ dụng thý rng:

C, c tếp cã bao Âng kh, c R lụ $X = \{A\}$ hoặ $X = \{B\}$ hoặ $X = \{D\}$ hoặ $X = \{A, D\}$ hoặ $X = \{B, D\}$ vµ trong c, c tếp trªn khng cã PTH d'ng $X \rightarrow x$ ví i $x \notin X$.

Vý W lụ BCNF.

Thí dõ 2.32:

Sau Ây ta sĩ xđt mét s- Â quan hõ W mụ W lụ 3NF nhng W khng lụ BCNF.

Cho $W = \langle \{A, B, C, D\}, \{A \rightarrow BCD, BC \rightarrow DA, B \rightarrow C\} \rangle$. Rõ røng W lụ 3NF v× W cã hai kho, lụ $\{A\}$ vµ $\{B, C\}$ nªn tếp khng kho, lụ D vµ khng cã tếp nạo cã bao Âng kh, c R đo theo thóc tnh thờ cếp D. Ngừi c l' i W khng lụ BCNF v× cã pho thóc hµm $B \rightarrow C$ mụ B^+ kh, c R.

Nhñn xđt: Nõu $W = \langle R, F \rangle$ lụ 1NF, 2NF, 3NF, BCNF, ... th× mõi quan hõ r trªn R còng lụ 1NF, 2NF, 3NF, BCNF, ... tưng øng. Tét nhĩªn mĩ chõ vµi quan hõ r trªn R lụ 2NF, 3NF, BCNF, ... th× chưa khng ãnh ãi c $W = \langle R, F \rangle$ lụ c, c d'ng chũn tưng øng.

Còng tã ãnh nghiã ta suy ra rng: Cho s- Â quan hõ $W = \langle R, F \rangle$.

a - Muèn xđt xem W lụ 2NF hay khng ta ph¶i :

· Tnh tét c¶ c, c khã K cã W vµ suy ra Âng thõi tếp thóc tnh thờ cếp F_n

· Xđt xem cã $K' \rightarrow x$ khng (K' tếp con thùc sũ cã khã vµ x thóc F_n).

Vĩ dõ, cho $W = \langle R, F \rangle$ ví i $R = \{A, B, C, D, E, G\}$ vµ $F = \{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}$. Khi ã ta thý mõi khã K ph¶i chõa A vµ h-n thõ nªa tếp $\{A\}$ lụ khã nªn ta cã ngay tếp thờ cếp lụ $\{B, C, D, E, G\}$ vµ W lụ 2NF v× c, c tếp khã chõ cã mét phõn tã.

b - Muốn xét xem W là 3NF hay không ta phải:

- Tính tập thuộc tính thứ cấp $F_n = \{X, \dots\}$;
- Xét xem cả $X \rightarrow x$ ($x \notin X$ và $X^+ \neq R$).

Ví dụ, $W = \langle R, F \rangle$, $R = \{A, B, C, D, E, G, H\}$

$F = \{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}$

Ta thấy mỗi khóa K đều phải chứa H, C, D và tập 3 phần tử này là khóa. Vậy ta cần tập thuộc tính thứ cấp $\{A, B, E, G\}$. Từ F ta thấy ngay rằng không cần tập X mà bao hàm R theo thuộc tính thứ cấp. W là 3NF

c - Muốn xét xem W là BCNF hay không ta phải:

- Xét xem cả $X \rightarrow a$ với $a \notin X$ và $X^+ \neq R$.

Ví dụ, $R = \{A, B, C, D, E, G, H\}$, $F = \{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$. Ta thấy tập con của bao hàm R mà theo thuộc tính H : $D \rightarrow E$. Vậy W không là BCNF.

Sinh lý 2.5:

Các lớp định chuẩn của các sự quan hệ các quan hệ lẫn nhau, lớp sau nằm trong lớp trước. Nghĩa là ta có:

$1NF \supset 2NF \supset 3NF \supset BCNF$. Lần nhau để ý là từ từ, nghĩa là lớp sau nằm gần trong lớp trước.

Thật vậy với $R = \{A, B, C, D\}$ và $F_1 = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow B, C \rightarrow ABD\}$ thì $W_1 = \langle R, F_1 \rangle$ là 3NF nhưng không là BCNF (vì không cần tập X mà cần bao hàm R nhưng lại không theo thuộc tính thứ cấp (tập các thuộc tính thứ cấp bằng rỗng) nên W là 3NF, ngược lại W không là BCNF vì cần chứa tập $X = D$ cần bao hàm R mà không theo B). Cần $W_2 = \langle R, F_2 \rangle$ với $F_2 = \{B \rightarrow D, A \rightarrow C, C \rightarrow ABD\}$ là 2NF nhưng không là 3NF (vì các thuộc tính thứ cấp B, D phụ thuộc hoàn toàn vào khóa nên cả là 2NF, ngược lại cần tập $X = \{B\}$ cần bao hàm R nhưng không theo thuộc tính thứ cấp D nên không là 3NF), và rất nhiều sự quan hệ là 1NF nhưng không là 2NF.

2.7. Phân tích các trường hợp định chuẩn 4- 4NF

Trước khi trình bày tiếp các định chuẩn tiếp theo, chúng ta hãy lưu ý rằng lớp các quan hệ chúng ta đang xét rất lớn, một số quan hệ cần

ng÷ nghĩa (semantic) phức tạp, trong tập các thuộc tính kh«ng cã PTH hoặc cã các thuộc tính biÕt. VÏy ®i s©u nghiªn cøu các thuộc tính chÊt cã líp các quan hÖ, chóng ta sÏ tr×nh b×y tiÕp khöi niÖm thuộc tính.

Thí d÷ 2.33:

Ta xÐt bảng r th«ng b×o chñ vµ xe nh÷ sau :

	r	
Chñ	Xe	BiÕn
A	BMW	29F1
A	BMW	29F2
A	BMW	29F3
B	Toyota	29H1
B	Toyota	29H2

Trong quan hÖ này kh«ng cã thuộc tính hàm gi÷a Chñ vµ BiÕn, nhưng gi÷a các thuộc tính Chñ, BiÕn, cã mèi quan hÖ thuộc tính. VÝ d÷ ta thÊy n÷u cñng mét Chñ (chiÖu l¹n Chñ cña bé t t¸c t.Chñ = A hoặc B) th× trö hai biÕn bÊt kú cho nhau (trö t.BiÕn cho nhau)ta vÏn ®ñc mét xe hÏp lÖ cña chñ ®ã . KiÖu thuộc tính biÕt này S. Jajda gäi lµ thuộc tính.

VÏy ta cã khöi niÖm thuộc tính trong các lược ®ã quan hÖ nh÷ sau.

Sinh nghĩa thuộc tính

Mét cách chính xác trong các c«ng bè cña m¹nh S. Jajda ®ñc nªu ®ñnh nghĩa thuộc tính nh÷ sau:

Cho lược ®ã quan hÖ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$, $n \geq 3$. X vµ Y lµ các tập con cña R vµ $Z = R - (X \cup Y)$. Mçi phÇn tö t (bé t) cña quan hÖ r tr¹n R ta cã thÓ coi nh÷ ghÏp cña 3 phÇn chiÖu cña t l¹n các tập thuộc tính X, Y, Z t÷ng öng t¸c lµ $t = t.Xt.Yt.Z$.

Ta nãi trong lược ®ã quan hÖ R các thuộc tính thuộc tính X l¹n Y (X các thuộc tính thuộc tính Y), ký hiÖu lµ $X \text{ ®ñ } Y$, n÷u mãi cÆp phÇn tö t_1, t_2 cña r b»ng nhau tr¹n tập X, t¸c:

$$\begin{aligned} t_1 &= t_1. X t_1. Y t_1. Z \in r \\ t_2 &= t_1. X t_2. Y t_2. Z \in r \end{aligned} \quad (1)$$

với $t_1, X = t_2, X$ thì khi \otimes t_1 và t_2 cho nhau (t_1, Z và t_2, Z) chúng ta vẫn nhận được các phép toán thuộc r , tức là:

$$\begin{aligned} t_1' &= t_1.Xt_1.Yt_2.Z \text{ và} \\ t_2' &= t_1.Xt_2.Yt_1.Z \end{aligned} \quad (2)$$

còn thuộc r với r là một quan hệ bất kỳ trên R .

Như vậy gần gũi với ta cả $X \otimes Y$ nếu với mỗi t_1, t_2 như trong (1) thuộc r với $t_1.X = t_2.X$ thì ta còn cả t_1', t_2' như trong (2) thuộc r .

Thí dụ 2.34. a

Xét quan hệ Chẩn - Xét như trên ta có ngay:

$$\text{Chẩn} \otimes \text{Xét} \text{ và } \text{Chẩn} \otimes \text{Biến}$$

Thí dụ 2.34.b:

Một cách tăng cường cho lược đồ quan hệ R với hai tệp thuộc tính X, Y .

Nếu $X \otimes Y$ thì $X \otimes Y$. Thật vậy giả sử t_1 và t_2 thuộc r với

$$t_1.X = t_2.X \text{ và } X \rightarrow Y, \text{ nên } t_1.Y = t_2.Y. \text{ Khi } \otimes \quad t_1' = t_1.Xt_1.Yt_2.Z =$$

$$t_2.Xt_2.Yt_2.Z = t_2 \text{ thuộc } r. \text{ Ngược lại ta có } t_2' = t_1 \text{ thuộc } r. \text{ Nên } X \otimes Y$$

Tính chất của phép toán \otimes

Sau đây chúng tôi xin nêu một vài tính chất cơ bản nhất của các phép toán \otimes .

Tính chất d1: Tính bù của phép toán \otimes là:

Nếu X, Y, Z là 3 tệp con rời nhau của lược đồ quan hệ

$$R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\} \text{ và } R = X \cup Y \cup Z \text{ thì}$$

$$X \otimes Y \text{ khi và chỉ khi } X \otimes Z.$$

Tính chất d2: Tính tăng trưởng:

Nếu $X \twoheadrightarrow Y$ và $V \twoheadrightarrow W$ thì $XW \twoheadrightarrow YV$.

Tính chất d3: Tính bắc cầu:

Nếu $X \twoheadrightarrow Y$ và $Y \twoheadrightarrow V$ thì $X \twoheadrightarrow V$.

Tính chất d4: Tính pha trên:

Nếu $X \twoheadrightarrow Y$ thì $X \twoheadrightarrow Y$.

Nãi chung, các phép hàm phụ thuộc hi p ri ạng của ph ́o thuộc ́a tr ́.

Tính chất d5: Nếu $X \twoheadrightarrow Y$ và $W \twoheadrightarrow V$ thì $Y \twoheadrightarrow W \twoheadrightarrow V$ thì $X \twoheadrightarrow V$.

V ́o m ́t s ́ tính chất cũ th ́ suy d ́n ́u c:

Tính chất 6: (Hi p) $X \twoheadrightarrow Y$ và $X \twoheadrightarrow Z \Rightarrow X \twoheadrightarrow YZ$.

Tính chất 7: (T ́a bắc cầu)

$X \twoheadrightarrow Y$ và $YW \twoheadrightarrow V \Rightarrow XW \twoheadrightarrow V - YW$.

Tính chất 8: (T ́a hi p)

$X \twoheadrightarrow Y$ và $XY \twoheadrightarrow W$, thì $X \twoheadrightarrow W - Y$.

Tính chất 9: Tính ph ́n r ́.

Nếu $X \twoheadrightarrow Y$ và $X \twoheadrightarrow V$ thì

$X \twoheadrightarrow Y \cap V$;

$X \twoheadrightarrow Y - V$;

$X \twoheadrightarrow V - Y$.

V ́o sau ta th ́ng ký hi ́u ph ́o thuộc ́a tr ́ l ́ MD (Multivalued Dependencies), v ́ d ́ cho ph ́o thuộc ́a tr ́ ta vi ́t cho MD $X \twoheadrightarrow Y$.

Mét MD $X \twoheadrightarrow Y$ trên lược đồ R với các giả thiết *phổ quát* sẽ nếu $Y \neq \emptyset$ và Y không giao với X , tức là $X \cap Y = \emptyset$ và $X \cup Y \neq R$.

Sau đây ta sẽ chứng minh một vài tính chất của phổ quát:

Tính chất d1: Ta cần $X \twoheadrightarrow Y$ và $Z = R - X - Y$.

Giả sử t_1 và t_2 là hai phần tử của r mà $t_1 \neq t_2$. $X = t_2$. X và $t_1 = t_1$. Xt_1 . Yt_1 . Z , $t_2 = t_2$. Xt_2 . Yt_2 . Z theo giả thiết $X \twoheadrightarrow Y$ nên $t_1' = t_1$. Xt_1 . Yt_2 . Z , và $t_2' = t_2$. Xt_2 . Yt_1 . Z cũng thuộc r , vì $t_1 \neq t_2$. X nên t_1 . X và t_2 . X cho nhau trong r , t_1 và t_2' ta vẫn thuộc r , hay $t_1' = t_2$. Xt_1 . Yt_2 . Z . $t_2' = t_1$. Xt_2 . Yt_1 . Z cũng thuộc r . Theo định nghĩa ta cần $X \twoheadrightarrow Z$.

Vậy ta cần định nghĩa tương ứng: $X \twoheadrightarrow Y$ nếu t_1 và t_2 mà $t_1 \neq t_2$. X và $t_1 = t_1$. Xt_1 . Yt_1 . Z cũng $t_2 = t_2$. Xt_2 . Yt_2 . Z thuộc r thì $t_1' = t_1$. Xt_2 . Yt_1 . Z và $t_2' = t_2$. Xt_1 . Yt_2 . Z cũng thuộc r (thay phần giữa của hai phần tử t_1 và t_2)

Và sau ta sẽ định nghĩa một số điều kiện. Bên đây cần lưu ý một vài điều kiện khác khi cần t_1, t_2 thì ta biết ngay t_1', t_2' tương ứng.

Tính chất d2: Ta cần $X \twoheadrightarrow Y$ và $V \subset W$, ta phải chứng minh $XW \twoheadrightarrow YV$.

Thật vậy, giả sử t_1 và t_2 thuộc r mà $t_1 \neq t_2$. $XW = t_2$. XW và $t_1 = t_1$. XWt_1 . YVt_1 . $Z = t_1$. XWt_1 . Yt_1 . Vt_1 . Z , $t_2 = t_2$. XWt_2 . YVt_2 . $Z = t_2$. XWt_2 . Yt_2 . Vt_2 . Z và vì $X \twoheadrightarrow Y$ nên $t_1' = t_1$. XWt_2 . Yt_1 . Vt_1 . Z và $t_2' = t_2$. XWt_1 . Yt_2 . Vt_2 . Z cũng thuộc r (chú ý vì $t_1 \neq t_2$. $XW = t_2$. XW nên t_1 . $X = t_2$. X) mà $V \subset W$ nên $V \subset XW$ và do t_1 . $XW = t_2$. XW nên t_1 . $V = t_2$. V . thay t_1 . V và t_2 . V và t_1' và t_2' ta cần $t_1' = t_1$. XWt_2 . Yt_2 . Vt_1 . $Z = t_1$. XWt_2 . YVt_1 và $t_2' = t_2$. XWt_1 . Yt_1 . Vt_2 . $Z = t_2$. XWt_1 . YVt_2 . Z cũng thuộc r .

Vậy $XW \twoheadrightarrow YV$.

Tính chất d3:

Ta sẽ chứng minh tính chất 3 bằng phản chứng.

Giả sử một luật của mô hình không thỏa mãn, nghĩa là tồn tại một quan hệ r mà trên r $X \twoheadrightarrow Y$ và $Y \twoheadrightarrow V$ thỏa mãn nhưng: $X \twoheadrightarrow V$ không thỏa mãn. Nghĩa là trên r tồn tại hai bộ t_1, t_2 mà:

$t_1. X = t_2. X \vee t_1' = t_1. X t_2. (V \setminus Y)t_1. (R \setminus X \setminus (V \setminus Y)) \notin r$

Theo giả thiết $X \rightarrow Y \vee t_1. X = t_2. X$ ta có $t_1' = t_1. X t_2. Y t_1. (R \setminus X \setminus Y) \in r$. Ta dùng nhúng để chứng minh: $t_1' = t_2. Y \vee t_1' \times Y \rightarrow V$ nên ta có thể thay chiểu của V trong $t_2 \vee t_1'$ bởi $t_1' \times Y$ thuộc r , tức là $t_1' = t_1. X t_2. Y t_1. (R \setminus X \setminus Y) \in r$.

Ta sẽ chứng minh $t_1' = t_1'$. Ràng buộc tập thuộc tính $X \cup (V \setminus Y)$ của t_1' và t_1' bằng nhau. Bởi vì ta có $t_1' \vee t_1'$ bằng nhau trên phần bên trái của $R \setminus X \setminus (V \setminus Y)$, mà $t_1' = t_1. (R \setminus X \setminus (V \setminus Y)) = t_2. Y t_1. (V \cap Y) t_1. (R \setminus X \setminus Y) = t_2. Y t_1. (R \setminus X \setminus Y) = t_1. (R \setminus (V \setminus Y))$.

Tương tự bên phải cũng chứng minh được tính chất bên phải của thuộc tính.

Hỗ trợ của các bước FD (PTH) và MD

Giai FD lập để các thuộc tính hàm khi đã có các hỗ trợ Armstrong cho lý FD:

A1 tính phản xạ: $X \rightarrow X$ và nếu $Y \subset X$ thì $X \rightarrow Y$.

A2 tính bắc cầu: $X \rightarrow Y$ và $Y \rightarrow V$ thì $X \rightarrow V$.

A3 tính đồng đẳng (mở rộng): $X \rightarrow Y$ thì $XZ \rightarrow YZ$.

Trong lý MD, hỗ trợ tính chất d1, d2, d3, d4, d5 giải các hỗ trợ của lý MD.

Tập hợp các hỗ trợ $\{A1, A2, A3, d1, d2, d3, d4, d5\}$ giải các hỗ trợ của các bước định thuộc tính và thuộc tính của FD và MD.

Sinh lý 2.6:

Hỗ trợ $\{A1, A2, A3, d1, d2, d3, d4, d5\}$ đóng góp và ý nghĩa trong lý các bước FD và MD.

Tổ này khi nào cho tập ràng buộc S ta ngầm hiểu rằng trong S đã chứa các ràng buộc kiểu thuộc tính và các thuộc tính của tập $S = \{A \rightarrow B, G \rightarrow C, E \rightarrow F, G \rightarrow E\}$.

Từ-ng từ bao đóng của S , ký hiệu S^+ là tập tất cả các bước ước suy đến từ S . Ví dụ cho $S = \{A \rightarrow BCE\}$ thì $S^+ = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, A \rightarrow E, A \rightarrow BC, \dots, A \rightarrow B, A \rightarrow C, \dots\}$. Vậy chúng ta thấy rằng tập S đã rất ít phần tử nhưng tập S^+ đã có rất nhiều.

Dạng chuẩn 4 - 4NF

Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, S \rangle$. Ta nói W là 4NF nếu mỗi MD $X \twoheadrightarrow Y \in S^+$ là phụ thuộc cơ sở thì $X^+ = R$. Nói một cách khác W là 4NF nếu mỗi phụ thuộc cơ sở là phụ thuộc tập bao đóng của S : $X \twoheadrightarrow Y \in S^+ \Rightarrow Y \subseteq X$ hoặc Y không nằm trong X , $XY \neq R$ thì $X^+ = R$.

Thí dụ 2.36:

$W = \langle R, S \rangle$, với $R = \{A, B, C, E, G\}$, $S = \{A \rightarrow BCEG\}$ thì W là 4NF vì mỗi phụ thuộc cơ sở $X \twoheadrightarrow Y \in D^+$ đều thỏa mãn định nghĩa của dạng chuẩn 4.

Tổ hợp nghĩa ta cần kết luận sau đây:

Kết luận:

- Nếu W là 4NF thì W là BCNF.

Thật vậy giả sử $W = \langle R, S \rangle$ không là BCNF, cần giả sử trong W có PTH dạng $X \rightarrow A \notin X$ và $X^+ \neq R$, vậy trong S cần $X \twoheadrightarrow A \in S^+$ là phụ thuộc cơ sở nhưng $X^+ \neq R$, suy ra trái lý.

Vậy W là BCNF.

- Muốn xét xem sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ có là 4NF hay không ta chỉ cần xét xem trong S^+ có phụ thuộc cơ sở $X \twoheadrightarrow A \in S^+$ và $X^+ \neq R$?

- Nếu $S^+ = \emptyset$ thì W là 4NF.

2.8. Các phụ thuộc kết nối và dạng chuẩn 5

Tính chât nêi c₂c quan hữ mụ kh«ng tæ thât th«ng tin lụ mét trong c₂c tÿnh chât t¹o ®iêu kiõn thuËn lĩi cho viõc thiõt kã c₂ sê d÷ liõu. Tuy nhiªn khi nghiªn cøu tÿp c₂c quan hữ, nõu chõ di ng c₂c c«ng cô phõ thuéc hụm, phõ thuéc ®a trõ chõng ta chũa thõ xđt hõt c₂c ®Æc thi cÇn thiõt cĩa c₂c quan hữ. Sõ tiõp tãc ®i sªu nghiªn cøu líp c₂c quan hữ chõng ta sĩ trªnh bụy thªm kh₂i niõm rùng buéc kh₂c vỹ dô nhũ phõ thuéc kõt nêi, phõ thuéc suy rúng, . . . Quan hữ r vự CSDL liªn quan bụy to, n quĩn lý chĩ vự xe sau ®©y sĩ cho ta mét minh ho¹ vò viõc nõu chõ dõng lĩi ẽ c₂c rùng buõoc ®. xđt chũa ®ñ ®0 nghiªn cøu tiõp c₂c vËn ®0 liªn quan. Ta cũ bĩng theo dãi chĩ xe, m₂c xe cũng mụ xe, mặi chĩ cũ thõ cũ nhiõu xe cũng c₂c m₂c vự c₂c mụ kh₂c nhũ.

Quan hõ chñ, xe cĩ ng c c mµu vµ m c kh c nhau

Quan hệ trên \otimes ý là 4NF. Ta cần thiết lập quan hệ trên thành ba quan hệ sau: r_1 là quan hệ CHU và MAU xe, r_2 là quan hệ CHU và MAC xe, r_3 là quan hệ MAU và MAC xe.

Ta thấy mét ①iờ lý thó lự nài hai bết kú trong ba quan hữ tr^n kh«ng cho ta quan hữ ban ②cũ. Như vễy phđp t, ch ③. lựm " t^n thÊt " th«ng tin?

Nếu chỉ dùng 1 là các thuộc tính, chúng ta chưa cần có 0 giá trị quyết định các thuộc tính khác nhau và chúng ta cần thêm một số khác, liên quan.

Sau đây chúng ta sẽ xét các thuộc tính kết nối.

Định nghĩa thuộc tính kết nối (joint dependency)

Cho $R = \{A_1, A_2, A_3, \dots, A_n\}$ là lược đồ quan hệ. r là quan hệ trên R . X_1, X_2, \dots, X_m là các tập con của R . Ta nói rằng các thuộc tính kết nối giữa các X_1, X_2, \dots, X_m và ta ký hiệu $\{X_1, X_2, \dots, X_m\}$ nếu r là tập con của r thì r là tập con của r thì r là tập con của r . Tập hợp các X_i phải bằng R .
Hay ta có $r = r \mid X_1 \mid > < \mid r \mid X_2 \dots \mid > < \mid r \mid X_m$.

Định nghĩa 5 - 5NF gần với các tập khác.

Định nghĩa định nghĩa 5 - 5NF

Cho lược đồ quan hệ $R = \{A_1, A_2, A_3, \dots, A_n\}$.

r là một quan hệ trên R .

Ta nói rằng r là (đ) *định nghĩa 5, ký hiệu là 5NF*, khi và chỉ khi tất cả các thuộc tính kết nối thuộc tính khác.

Nhận xét:

Trong lý thuyết quan hệ là định nghĩa 5NF cần nhiều vấn đề về lý thuyết cũng như thực tiễn chúng ta cần phải thực sự quan tâm và chú ý.

Tuy nhiên trong McFadden và Fred. nhà phân tích định nghĩa định nghĩa 5 như sau: $S \rightarrow$ *định nghĩa 5* $W = \langle R, F \rangle$ là định nghĩa 5, ký hiệu là 5NF, nếu W là 4NF và trong W không có thuộc tính kết nối.

Tổ phân tích ta thấy rằng nếu W là 5NF thì W là 4NF.

2.9. Dạng chuẩn DK/NF (Domain - key Normal Form)

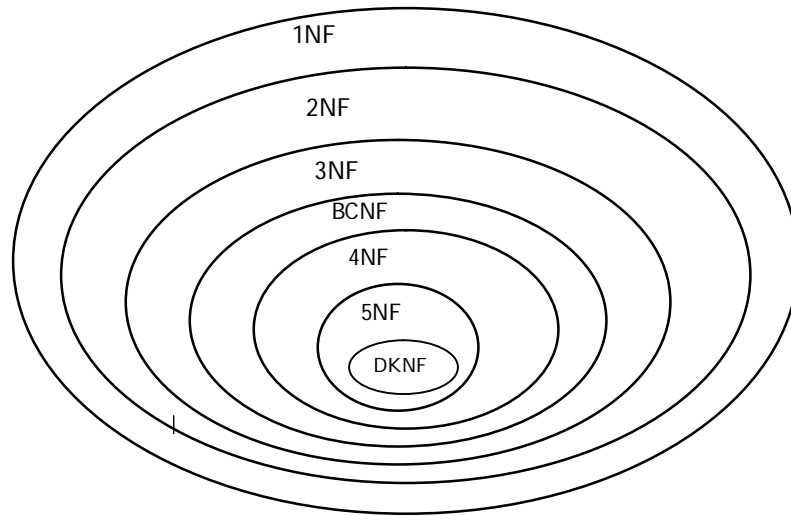
Fagin (1981) đưa ra một dạng chuẩn giải quyết vấn đề không chuẩn. Ta cần quan trọng là (đ) *dạng chuẩn DK/NF* nếu và chỉ nếu mọi bước trong rập kết quả logic của các bước khác và bước cuối. Fagin đưa ra rập như rập dạng chuẩn DK/NF như 5NF, 4NF....

Tổ chức nghiên cứu ta thấy rằng điều kiện của các dạng chuẩn trước thật dễ dàng. Trong quá trình nghiên cứu và xét các dạng chuẩn chúng ta sẽ xét đến lý do của quan hệ. Sự tiến bộ dạng chuẩn 1: 1NF dựa trên lý do quan hệ như chia hết các quan hệ mà chúng ta quan tâm (mọi quan hệ cả thứ 2 và dạng chuẩn 1). Dạng chuẩn 2 là các quan hệ dạng chuẩn 1 và thêm điều kiện mọi thuộc tính thuộc thuộc hợp toàn bộ khác...

Như vậy lý do của các quan hệ ở các dạng chuẩn sau nằm trong các dạng chuẩn trước đây.

Sơ đồ lý 2.7:

Trong các lý do của các dạng chuẩn ta cần mối quan hệ lẫn nhau thực sự như sau: $DK/NF \subset 5NF \subset 4NF \subset BCNF \subset 3NF \subset 2NF \subset 1NF$ (lẫn nhau thực sự, nghĩa là lý do trong bộ hình lý do ngoại).



Hình 2.1. Sơ đồ biểu thị mối liên hệ của các lớp định chuẩn. Trong các phần trước chúng ta đã nêu một số ví dụ minh họa sự lẫn nhau nhưng không bằng nhau của các lớp định chuẩn. Tuy nhiên các bên đã chứng minh ví dụ cho các ví dụ khác.

Câu hỏi và bài tập

2.1. Cho hai quan hệ r và s như sau:

r				s			
A	B	C	D	A	B	C	D
1	0	0	0	2	1	1	1
1	1	0	0	2	2	1	1
1	1	1	0	1	1	1	0
1	1	1	1	x	y	z	v

- Tính $r \bowtie s$.
- Tính $r \cup s$.
- Tính $r \times s$.

d- Giả sử $X = \{A, B, D\}$, $Y = \{A, C, D\}$. Tính các quan hệ chiếu r. X, r. Y và s. X, s. Y, (r+s). X, (r+s). (X ∪ Y)

e- Chứng minh rằng với mọi quan hệ r, s, q thì ta luôn có

$r * s = s * r$ và $r + s = s + r$ (tính giao hoán)

$r * (q + s) = (r * q) + (r * s)$ (tính kết hợp)

$(r + s). X = r. X + s. X$

$(r * s). X = r. X * s. X$

2.2. Cho hai quan hệ r và s như sau:

a- Hai quan hệ lồng nhau:

r				s			
A	B	C	D	A	B	C	D
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	1	1	0	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

Tính $r \supseteq s$, $r \subsetneq s$, $s \subsetneq r$

b- Hai quan hệ hợp toàn kh. nhau trên cùng một lược ®:

r				s			
A	B	C	D	A	B	C	D
0	0	0	0	a	b	c	d
0	0	1	1	x	y	z	v
0	1	1	1				

Tính $r \supseteq s$.

c- Hai quan hệ cả t. các thuộc tính l. nhau:

r				s	
A	B	C	D	C	D
0	1	1	1	1	1
x	y	z	v	0	0
				z	v
				v	z

Tính $r \supseteq s$, $r \subsetneq s$, $s \subsetneq r$

d- Hai quan hệ l. nhau:

r				s	
A	B	C	D	C	D

0	0	1	1	1	1
1	1	1	1	0	1
1	1	0	1		

Tính $r \bowtie s$, Tính $r \bowtie s$ và tính $r \bowtie_{2=2} s, r \bowtie_{1<2} s, s \bowtie_{1<2} r$.

e- Cho hai quan hệ r và s như sau:

	r			s		
TT	TÊN	NS	GT	QUÊ	NH	SIỆMVAO
1	Linh	77	Nữ	HN	Anh	18
2	Quỳnh	76	Nữ	HF	Hải	20
3	Nam	75	Nam	SG	Tôn	22
4	Tuấn	74	Nam	VF	Tinh	22

Hãy dùng các thủ tục nhúng vào sơ đồ các phép toán quan hệ để cả quan hệ kết quả DS như sau:

	DS					
TT	TÊN	NS	GT	QUÊ	NH	SIỆMVAO
1	Linh	77	Nữ	HN	Anh	18
2	Quỳnh	76	Nữ	HF	Hải	20
3	Nam	75	Nam	SG	Tôn	22
4	Tuấn	74	Nam	VF	Tinh	22

Mét cách tăng cường cho hai quan hệ r và s như sau:

	r			s		
A	B	C	D	E	F	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1
a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_3	g_3
a_4	b_4	c_4	d_4	e_4	f_4	g_4

Hãy tìm cách sơ đồ các phép toán quan hệ và các thủ tục để đưa vào quan hệ kq:

	kq					
A	B	C	D	E	F	G
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1	f_1	g_1

a_2	b_2	c_2	d_2	e_2	f_2	g_2
a_3	b_3	c_3	d_3	e_3	f_3	g_3
a_4	b_4	c_4	d_4	e_4	f_4	g_4

2.3. Cho quan hệ r như sau:

	r				
	A	B	C	D	E
	0	0	1	1	0
	1	1	0	0	0
	1	1	1	0	0
	2	2	0	0	0
	1	1	1	1	1

Mô hình 3NF E: tăng giá trị của d bằng < 3 (nhân h với 3). Viết các quan hệ chèn r (E) và r (khác E).

2.4. Cho hai quan hệ r và s như sau:

	r			s	
	A	B	C	D	E
	0	0	0	5	6
	1	1	1	0	6
	1	1	0		

Tính tích Decac của r và s: $r \times s$.

2.5. Cho hai quan hệ r và s như sau:

	r					s	
	A	B	C	D	E	D	E
	0	0	0	0	1		
	0	0	1	1	0	1	1
	1	1	1	1	1	1	0
	0	0	0	1	1		

Tính $r \div s$.

2.6*

a- Chứng minh rằng: năm (5) phép toán cơ bản của \mathbb{R}^1 sẽ quan hệ hiệp, hiều, Decac, chiếu, chặn lên \mathbb{R}^1 với nhau, nghĩa là không một phép toán nào trong chúng cả thoả biểu diễn qua các phép cộng \mathbb{R}^1 .

b- Chứng minh rằng các phép toán cộng \mathbb{R}^1 của \mathbb{R}^1 sẽ quan hệ như giao, nội, nội ngoài, nội theo θ , thứ-ng, \mathbb{R}^1 của cả thoả nhên \mathbb{R}^1 với tổ các phép toán cơ bản trên (ví dụ xem bài tập 2.7 sau).

2.7. Cho r vµ s là hai quan hệ trên \mathbb{R}^1 với các thuộc tính tương ứng

$$R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}, S = \{A_1, A_2, \dots, A_k\} \text{ với } k < n.$$

Giả sử $X = R - S = \{A_{k+1}, \dots, A_n\}$. Chứng minh rằng:

$$r \div s = r \cdot X - ((r \cdot X \times s) - r) \cdot X.$$

2.8.

a- Cho thuộc tính quan hệ R với tập PTH

$$F = \{AB \rightarrow E, AG \rightarrow I, BE \rightarrow I, E \rightarrow G, GI \rightarrow H\} \text{ trên } R.$$

Chứng minh rằng $AB \rightarrow GH$.

b- Tương tự cho tập PTH F như sau :

$$F = \{AB \rightarrow C, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, CE \rightarrow GH, G \rightarrow A\}.$$

Chứng minh rằng : $AB \rightarrow E, AB \rightarrow G$.

2.9. Cho \mathbb{R}^1 quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Chứng minh (giải thích) rằng: với mọi tập con X bất kỳ của R với mọi phần tử A thuộc tập X thì $X \rightarrow A \in F^+$.

Tức là:

$$\forall A \in X \subset R \Rightarrow X \rightarrow A \in F^+.$$

2.10. Cho \mathbb{R}^1 quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D\}$ và $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C\}$. Hãy tìm các PTH suy ra từ các qui tắc của PTH trong các bước sau :

a- $A \rightarrow D$.

b- $C \rightarrow D$.

c- $AB \rightarrow B$.

d- $BC \rightarrow A$.

e- $A \rightarrow BC$.

2.11. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D\}$ và $F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow D\}$. PTH nào trong dãy sau là suy luận logic từ F bằng các qui tắc của PTH:

- a- $C \rightarrow D$.
- b- $A \rightarrow D$.
- c- $AD \rightarrow C$.
- d- $BC \rightarrow A$.
- e- $B \rightarrow CD$.

2.12. Cho bảng quan hệ r:

r			
A	B	C	D
x	u	x	y
y	x	z	x
z	y	y	y
y	z	w	z

Trong các PTH sau đây PTH nào không thỏa mãn r:

$A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow D, D \rightarrow C, D \rightarrow A$.

2.13. Cho quan hệ r như sau:

A	B	C	D	E
a_1	b_1	c_1	d_1	e_1
a_1	b_2	c_2	d_2	e_1
a_2	b_1	c_3	d_3	e_1
a_2	b_1	c_4	d_3	e_1
a_3	b_2	c_5	d_1	e_1

Tìm tập PTH F thỏa mãn r.

2.14. Cho hai lược đồ quan hệ R_1 và $R_2, R_1 \cap R_2 = X$.

Chứng minh rằng nếu quan hệ r trên tập thuộc tính $R_1 \cup R_2$ thỏa mãn $X \rightarrow R_2$ thì $r = r \cdot R_1 \bowtie r \cdot R_2$.

2.15. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$,

với $R = \{A, B, C, D, E, G, H\}$ và tập các PTH F:

$F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H\}$. Tính $(AB)^+$.

2.16 Trong thuật toán tìm bao đóng X^+ ta xây dựng dãy

$X^0 \subset X^1 \subset X^2 \dots \subset X^i \dots$ với

$$\cap K = R - \cap K^{-1}.$$

ë ®y $\cup K$ vµ $\cap K^{-1}$ lµ hïp vµ giao cña c, c tÛp trong K vµ K^{-1} tñng øng.

2.22. Thuật toán tìm khóa của một quan hệ.

Cho lưc ® quan hệ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$.

r lµ mét quan hệ cũa m phçn tố ta ký hiõu lµ: t_1, t_2, \dots, t_m ; tæc lµ $r = \{t_1, t_2, \dots, t_m\}$ vµ mçi t_i lµ mét dßng.

Néi dung thuật toán:

Input:

$r = \{t_1, t_2, \dots, t_m\}$ lµ quan hệ trªn R .

Output:

K lµ tÛp tÛt c¶i thuộc tñnh khãa cũa r (K lµ mét kho, cũa r).

Thuật toán:

Bưc 1: Xy dùng hä $E = \{E_{ij}: 1 \leq i < j \leq m\}$.

Víi $E_{ij} = \{A \in R: r_i, A = r_j, A\}$.

Bưc 2: Xy dùng hä $M = \{B \in M: \text{víi mãi } B' \in M: B \not\subset B'\}$.

(Võ sau hệ E ta gãi lµ hệ bñng nhau cũc ®i cũa r)

a- Chøng minh rñg tÛp cũa phçn tố khãa $K = R - \cap M$.

b- Tm cũa thuộc tñnh khãa cũa cũa quan hệ sau:

r					s				
A	B	C	D	E	A	B	C	D	E
1	1	0	0	0	0	0	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	2	3
0	0	1	0	0	1	1	1	2	1
2	0	2	0	1	1	1	3	1	1
1	0	0	1	0					

2.23. Ta nãi tÛp PTH F lµ **Phñ** cũa tÛp PTH G nõu $F^+ \supset G^+$. Hai tÛp PTH F vµ G lµ **tñng ñng**, ký hiõu lµ $F \sim G$ nõu:

$F^+ = G^+$. Chøng minh rñg: $F \sim G$ khi vµ chñ khi F phñ G vµ G phñ F .

2.24. Ký hiõu X_G^+ , X_F^+ lµ cũa tÛp bao ñng ñèi víi cũa tÛp PTH G vµ F tñng øng. Chøng minh rñg nõu $F \sim G$ th× $X_G^+ = X_F^+$.

2.25. Cho s- ® quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Ta nãi **W lµ chính tñc** nõu:

a- Võ ph¶i cũa mçi PTH trong F thuộc tñnh ñn.

b- Trong tập PTH F không có PTH f (thỏa) mà: $F - f \sim F$.

c- Trong F không có PTH $X \rightarrow A$ mà có $Z \subset X$ và $(F - (X \rightarrow A)) \cup (Z \rightarrow A) \sim F$. Chứng minh rằng với mọi s quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ luôn tồn tại một s quan hệ chỉnh thể $W' = \langle R, G \rangle$ tương đương với W (hai s quan hệ tương đương nếu có tập thuộc hàm của chúng tương đương).

2.26. Thuật toán tìm chỉnh thể của một s quan hệ.

Input: $W = \langle R, F \rangle$, với $F = \{f_1, f_2, \dots, f_m\}$

Output: $W' = \langle R, G \rangle$ chỉnh thể và tương đương với W .

Thuật toán:

Bước 1:

$F_0 = F$

$F_i = F_{i-1} - f_i$ nếu $F_{i-1} - f_i$ tương đương với F_{i-1} , ngược lại $F_i = F_{i-1}$,
 $i = 1, 2, \dots, m$.

Bước 2:

Lưu ý bá có thuộc tính thỏa trong vỏ trói của có PTH của F_m .

Chứng minh rằng tập F_m nhận được chỉnh thể G .

2.27. Cho s quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{a, b, c, d, e, g\}$ và $F = \{ab \rightarrow c, c \rightarrow a, bc \rightarrow d, acd \rightarrow d, d \rightarrow eg, be \rightarrow c, cg \rightarrow bd, ce \rightarrow ag\}$.

Đi tìm thuật toán trong bài 2. 26 tìm $W' = \langle R, F \rangle$ chỉnh thể và tương đương với W .

2.28. Gọi s $W = \langle R, F \rangle$ là s quan hệ, K là khóa của W . Tập $M = \{A - a: a \in A \text{ và } A \text{ là một khóa, tức } A \in K\}$.

F_n là tập tất cả có thuộc tính thờ cấp (thuộc tính không khóa). Tập $L = \{C^+: C \in M\}$.

Chứng minh rằng khi nào ta có 3 mệnh đề sau là tương đương:

1- W là 2NF.

2- $\forall B \in L$ thì $B \cap F_n = \emptyset$.

3- $\forall B \in L$ và $a \in F_n$ thì $(B - a)^+ = B - a$

Ghi ý: Séc gọi cả ba chứng minh ví dụ $1 \Rightarrow 2, 2 \Rightarrow 3, 3 \Rightarrow 1$.

Trong phần $3 \Rightarrow 1$ chúng ta lưu ý rằng với mọi tập thuộc tính X mà $X^+ = X$ tức là X không đo theo một thuộc tính phụ không thuộc X . Vậy $\forall B \in L$ và $b \in F_n$. Nếu F_n rộng thì $W - 2NF$. Gọi s $F_n \neq \emptyset$. Khi nào

$(B - b)^+ = B - b$ cả nghĩa là $\text{not}((B - b) \rightarrow x \notin (B - b))$ tức là $\text{not}((A - a)^+ - b \rightarrow x \notin ((A - a)^+ - b)) \Rightarrow \text{not}((A - a) - b \rightarrow x \notin ((A - a) - b)) \Rightarrow \text{not}(A - a \rightarrow x \notin (A - a)) \Rightarrow \text{not}(A - a) \rightarrow b \vee b$ là một câu đúng bất kể b thuộc $(A - a)$. Vậy W là 2NF.

2.29. Cho ρ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, F_n là tập tất cả các thuộc tính thuộc cấp, K là tập các khóa. Xét $G = \{B - F_n : B \in K^{-1}\}$. Chứng minh rằng: W là 2NF khi và chỉ khi $\forall C \in G$ thì $C^+ = C$.

2.30. Cho ρ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Ta nói trong W các quan hệ b các câu nối giữa 2 (hoặc nhiều hơn) thuộc tính thuộc cấp các bước PTH. Chứng minh rằng: W là 3NF nếu trong W không các quan hệ b các câu.

2.31. Cho lược đồ quan hệ $R = \{C, I, D, B, K, F, G, L, M\}$ và tập PTH = $\{C \rightarrow IDBKF, D \rightarrow B, K \rightarrow F\}$. Xét xem W thuộc dạng chuẩn nào, 2NF, 3NF, BCNF, 4NF?

2.32. Xét xem ρ quan hệ sau thuộc dạng chuẩn nào

$W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, G, H, I\}$ và

$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$.

2.33. Xét xem ρ quan hệ sau thuộc dạng chuẩn nào: $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, G, H, I, M\}$ và $F = \{CB \rightarrow GH, DE \rightarrow IMH, CI \rightarrow CBDH, H \rightarrow I\}$.

2.34. Cho danh sách các môn học của lớp học dưới đây và bảng thông tin của mỗi môn học một danh sách như sau:

HVKTQS

DANH SÁCH LỚP CAO HỌC

Học kỳ 1 - 1999

Của số (course no.): 350

Tên của học: Nguyễn

Giáo viên:

Chức vụ giáo viên:

MSSV	TÊN	MÔN	ĐIỂM
38214	Hoa	Anh	A
40875	Mai	Sóc	B
51893	Tuấn	Anh	A

Hãy biến đổi (câu thứ 2) bằng cách bỏ bỏ phần thừa của các quan hệ để đưa về chuẩn 3NF với điều kiện ngữ nghĩa (semantic):

a- Mọi giá trị của mỗi thuộc tính đều khác nhau.

b- Mọi sinh viên của mỗi lớp học đều khác nhau.

c- Mọi của mỗi lớp học đều khác nhau.

2.35. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. F_n là các phép toán cơ sở. Chứng minh rằng: W là 3NF khi và chỉ khi $\forall B \in K^{-1}, a \in F_n$ thì $(B - a)^+ = B - a$

2.36. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Chứng minh rằng W là 3NF khi và chỉ khi với mọi phép tính $X \neq R$:

$X^+ = X$, a là thuộc tính cơ sở và $a \in X$ thì

$(X - a)^+ = X - a$

Gợi ý:

• Điều kiện, tức là ta cần W là 3NF.

Giả sử rằng cả a thuộc X và a là thuộc tính cơ sở mà $(X - a)^+ \neq X - a$, tức là tồn tại $b \notin X - a$ và $X - a \rightarrow b$. Cả hai trường hợp: nếu $b = a$ thì ta cần ngay với lý do trong W cần phép tính $X - a$ theo phép toán cơ sở b mà bao gồm các R (bao gồm cả $X - a \neq R$ và $X - a \subset X = X^+ \neq R$).

Nếu $b \neq a$ thì với $X - a$ không chứa b nên X không chứa b và $X \rightarrow b \notin A$, điều này với lý do $X^+ = X$, nghĩa là X không thể theo phép toán nào không thuộc nã.

Vậy điều gì sai nên $(X - a)^+ = X - a$.

• Điều ngược lại, ta chứng minh từ.

2.37. Giả sử bỏ bỏ một quan hệ trên R. Chứng minh rằng r là 3NF khi và chỉ khi với mọi A thuộc E (E là hồ chứa nhau của quan hệ r - xem bài tập 2.24), a là phép toán cơ sở thuộc A thì $(A - a)^+ = A - a$

2.38. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. F_n là các phép tính cơ sở. Chứng minh rằng W là BCNF khi và chỉ khi $\forall B \in K^{-1}, a \in B$ thì $(B - a)^+ = (B - a)$.

2.39. Cho lược đồ quan hệ $R = \{A, B, C, D, E, G\}$, và tập PTH $F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A\}$.

Xét xem $W = \langle R, F \rangle$ có là BCNF không?

2.40 * Cho quan hệ r, E là hồ chứa nhau của r.

Tổ E ta lấy hồ M giải là hồ chứa nhau của các r gồm các tập con nhỏ nhất của E, nghĩa là trong E nếu các tập con nhỏ nhất của E thì tập con thuộc M:

$M = \{B \in E: (\text{not } \exists) B' \in E \text{ mà } B \subset B'\}$. Chứng minh rằng rập BCNF khi và chỉ khi với mọi A thuộc M và a thuộc A thì $(A - a)^+ = A - a$

2.41. * Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, trong F không có PTH đúng tầm thường ($X \rightarrow Y$ mà $Y \subset X$). Chứng minh rằng: W rập BCNF khi và chỉ khi $A \rightarrow B \in F$ thì $A^+ = R$.

2.42. Hãy xét xem các quan hệ r_1 và r_2 trong ví dụ 2.32 thuộc đúng chuẩn nào? Thử lại xem r_1, r_2 có rập 4NF không?

2.43* Chứng minh các tính chất 1, 2, 3, 4, 5, 6 của phép thuộc tính MD.

2.44. Cho lược đồ quan hệ $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$, $X, Y \subset R$. Chứng minh rằng Nếu $X \rightarrow Y$ thì $X \twoheadrightarrow Y$ (nếu một số thuộc PTH rập trên tập riêng của MD).

2.45. * Ta nói MD $X \twoheadrightarrow Y$ trên R rập *không tầm thường* (non trivial) nếu $Y \neq \emptyset$, $Y \not\subseteq X$ và $X \cup Y \neq R$.

Cho lược đồ quan hệ R ; X, Y, Z rập các tập rời nhau và $X \cup Y \cup Z = R$.

Nếu $X \rightarrow Y$ hoặc $X \rightarrow Z$ thì ta có $X \twoheadrightarrow Y$ (hoặc Z). Khi nào MD

$X \twoheadrightarrow Y$ (hoặc Z) ta sẽ gọi rập MD không của PTH $X \rightarrow Y$ (hoặc Z).

Ta nói rằng phép thuộc tính MD $X \twoheadrightarrow Y$ rập *thuận nhất* nếu và không tầm thường và không rập không bất kỳ PTH nào trên R .

Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. $K = \{K_1, K_2, \dots, K_m\}$ rập tập khác của W . Chứng minh rằng nếu $Y \cap (\cap K_i) = \emptyset$ và $X \twoheadrightarrow (Y - K_i)$ với $i = 1, 2, \dots, m$ thì MD $X \twoheadrightarrow Y$ không rập một MD thuận nhất.

2.46* Giả sử MD $X \twoheadrightarrow Y$ rập MD thuận nhất trên R .

$K = \{K_1, K_2, \dots, K_m\}$ rập tập các khác của R .

Chứng minh rằng nếu $X \twoheadrightarrow (Y - K_i)$, $i = 1, 2, \dots, m$ thì

$Y \cap (\cap K_i) \neq \emptyset$.

2.47. Giả sử $X \twoheadrightarrow Y$ rập MD không tầm thường trên lược đồ R và K_1, K_2, \dots, K_m rập tập các khác của R mà: $Y - K_i \neq \emptyset$, $i = 1, 2, \dots, m$. Chứng minh rằng nếu $Y \cap (\cap K_i) = \emptyset$ và $X \twoheadrightarrow Y \cap K_i$, $i = 1, 2, \dots, m$ thì $X \twoheadrightarrow Y$ rập MD không thuận nhất.

2.48* Giả sử $X \twoheadrightarrow Y$ rập MD thuận nhất trong lược đồ quan hệ R ; $K = \{K_1, K_2, \dots, K_m\}$ rập tập các khác của R . Chứng minh rằng nếu $X \twoheadrightarrow (Y - \cap K_i)$ thì $Y \cap (\cap K_i) \neq \emptyset$.

2.49* Giả sử $X \rightarrow Y$ là MD không tậm thường trên lược đồ quan hệ R . K_1, K_2, \dots, K_m là tập các khóa của R mà $Y - K_i \neq \emptyset, i = 1, 2, \dots, m$. Chứng minh rằng $X (Y \cap K_i) \rightarrow X (Y \cap K_j)$ với $i \neq j$.

2.50* Giả sử $X \rightarrow Y$ là MD không tậm thường trên R .

K là khóa của $R, Y \cap K \neq \emptyset$.

Chứng minh rằng $X (Y \cap K) \rightarrow Y$

2.51* Giả sử $X \rightarrow Y$ (hoặc Z) là MD thuần nhất trên R .

Chứng minh rằng với khóa K của R thì $K - Y \neq \emptyset$ và $K - Z \neq \emptyset$.

2.52* Chứng minh rằng nếu $X \rightarrow Y$ (hoặc Z) là MD thuần nhất trên R, K là một khóa của R thì K chứa ít nhất 3 phần tử, tức là $|K| \geq 3$.

2.53* Chứng minh rằng nếu $X \rightarrow Y$ là MD không tậm thường thì $X \rightarrow Y$ khi và chỉ khi tồn tại khóa K mà $X \rightarrow Y \cap K$.

2.54. Cho lược đồ quan hệ $R = \{B, D, I, O, S, Q\}$, tập các ràng buộc $\{S \rightarrow D, I \rightarrow B, IS \rightarrow Q, B \rightarrow Q\}$. Xét xem W có là 4NF không?

2.55. Cho lược đồ $R = \{A, B, C, D, E, I\}$ và tập ràng buộc $\{A \rightarrow BCD, B \rightarrow AC, C \rightarrow D\}$. $W = \langle R, F \rangle$ có là 4NF không?

2.56. Giải U là tập thuộc tính và D là tập thuộc tính (thuộc tính là một tập con của tập thuộc tính U). Chúng ta hãy định nghĩa SAT (D) là tập các quan hệ trên U sao cho thỏa mãn mọi thuộc tính trong D. Hãy chứng minh.

a) $SAT(D_1 \cup D_2) = SAT(D_1) \cap SAT(D_2)$

b) Nếu D_1 suy diễn logic tất cả các thuộc tính trong D_2 thì

$$SAT(D_1) \supseteq SAT(D_2)$$

2.57. Giải F là một tập hợp thuộc tính với một số thuộc tính là một thuộc tính.

a) Chứng minh rằng nếu lược đồ R có một thuộc tính là một thuộc tính BCNF $X \rightarrow A$, trong đó $X \rightarrow A$ thuộc F^+ thì tồn tại một thuộc tính $Y \rightarrow B$ trong chính tập F vì thuộc tính là một thuộc tính BCNF của R .

b) Chứng minh giềng như trên cho dạng chuẩn cấp ba.

2.58. Chứng minh nhên xđt sau : Nếu R là một lược đồ quan hệ $X \subseteq R$ là một khóa của R ông với tập thuộc tính F thì X không thể là một vi phạm dạng 3NF ông với tập thuộc tính $\pi_X(F)$ là chiếu của F lên X .

2.59. Chứng minh rằng không thể là một thuộc tính giải là "*Phô thuộc hàm gán kết*" (embedded functional dependency). Nghĩa là nếu $S \subseteq R$ và $X \rightarrow Y$ đúng trong $\pi_S(R)$ thì $X \rightarrow Y$ đúng trong R .

2.60. *Phô thuộc bao hàm đơn ng* (unary inclusion dependency) $A \subseteq B$ trong đó A, B là các thuộc tính (có thể có các quan hệ khác nhau) không phải là trong những gì trở lại là của các quan hệ, mọi gì trở lại hiện trong kết của A cũng xuất hiện trong kết của B . Chứng tỏ rằng các tiên đề sau là đúng và đầy đủ để ví dụ các thuộc tính bao hàm đơn ng.

a) $A \subseteq A$ với mọi A

b) Nếu $A \subseteq B$ và $B \subseteq C$ thì $A \subseteq C$

2.61. Giả sử với số chẵn n chúng ta có các thuộc tính A_1, \dots, A_n . Cũng giả sử rằng $A_i \subseteq A_{i+1}$ với $i \in \mathbb{I}$, nghĩa là $i = 1, 3, \dots, n-1$. Cuối cùng giả sử rằng với $i = 3, 5, \dots, n-1$ chúng ta có $A_i \rightarrow A_{i+1}$ và $A_1 \rightarrow A_n$.

a) Chứng minh rằng nếu các quan hệ thuộc tính giả định là hữu hạn thì tất cả các thuộc tính trên các thuộc tính thuộc tính là:

$$A_2 \subseteq A_1, A_2 \rightarrow A_3, A_4 \subseteq A_3, A_4 \rightarrow A_5, \dots, A_n \subseteq A_{n-1}, A_n \rightarrow A_1$$

b) Chứng minh rằng tần số nhị phân quan hệ với hàm (a) không đồng; nghĩa là chúng thoả tất cả các phương trình cho nhưng không thoả các phương trình người c.

2.62. Chứng minh rằng nếu D chỉ là một tập phương hàm thì quan hệ R cả đúng BCNF song với D nếu và chỉ nếu R cả đúng 4NF song với D.

2.63. Chứng minh rằng nếu $X \rightarrow A_1, \dots, X \rightarrow A_n$ là các phương hàm trong một phân cục tối thiểu thì XA_1, \dots, A_n cả đúng 3NF.

Câu hỏi và bài tập (tham khảo)

2.64. Sinh nghĩa quan hệ, cho ví dụ.

2.65. Nêu định nghĩa các phép toán trên quan hệ.

2.66. Nêu định nghĩa phương hàm, bao gồm của tập PTH F, tập phương tính X.

2.67. Nêu định nghĩa khóa của sơ đồ quan hệ, cho ví dụ.

2.68. Trình bày thuật toán tìm khóa, cho ví dụ.

2.69. Nêu định nghĩa đúng chuẩn 2 (2NF), cho ví dụ.

2.70. Nêu định nghĩa đúng chuẩn 3 (3NF), cho ví dụ.

2.71. Nêu định nghĩa đúng chuẩn BCNF, cho ví dụ.

2.72. Nêu định nghĩa đúng chuẩn 4 (4NF), cho ví dụ.

2.73. Nêu định nghĩa hệ Sperner, chứng minh rằng hệ khóa của sơ đồ quan hệ W là một hệ Sperner và ngược lại.

2.74. Cho hai quan hệ r và s như sau:

r				s			
A	B	C	D	A	B	C	D
1	0	0	0	2	1	1	1
1	1	0	0	2	2	1	1
1	1	1	0	1	1	1	0

1 1 1 1 x y z v

a- Tính $r - s$ và $s - r$.

b- Tính $r + s$.

c- Tính $r * s$.

d- Gọi số $X = \{A, B, D\}$, $Y = \{A, C, D\}$.

Tính các quan hệ chiểu r , X , r , Y và s , X , s , Y , $(r+s)$, X , $(r+s)$, $(X \cup Y)$

e- Chứng minh rằng với mọi quan hệ r , s , q thì ta luôn có :

e. 1 $r * s = s * r$ và $r + s = s + r$ (tính giao hoán).

e. 2 $r * (q + s) = (r * q) + (r * s)$ (tính kết hợp).

e. 3 $(r + s). X = r.X + s.X$.

e. 4 $(r * s). X = r.X * s.X$.

2.75. Cho hai quan hệ r và s như sau:

r			s	
A	B	C	D	E
0	0	0	5	6
1	1	1	0	6
1	1	0		

Tính tích Descartes của r và s : $r \times s$.

2.76. Cho hai quan hệ r và s như sau:

r					s	
A	B	C	D	E	D	E
0	0	0	0	1		
0	0	1	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1	0
0	0	0	1	1		

Tính $r \div s$.

2.77. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$. Chứng minh (gợi ý thích) rằng với mọi tập con X bất kỳ của R và mọi phần tử A thuộc tập X thì $X \rightarrow A \in F^+$. Tức là $\forall A \in X \subset R \Rightarrow X \rightarrow A \in F^+$.

2.78. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D\}$ và $F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow D\}$.

PTH nào trong dãy sau là suy luận từ F bằng các qui tắc của PTH :

a- $C \rightarrow D$.

b- $A \rightarrow D$.

c- $AD \rightarrow C$.

d- $BC \rightarrow A$.

e- $B \rightarrow CD$.

2.79. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, \dots\}$ và $F = \{AB \rightarrow E, AG \rightarrow I, BE \rightarrow I, E \rightarrow G, GI \rightarrow H\}$. Chứng minh rằng $AB \rightarrow GH$.

2.80. Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, G, H\}$, tập các PTH $F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H\}$. Tính $(AB)^+$.

2.81.

a - Tìm các khóa của $W = \langle R, F \rangle$ trong ví dụ 2.20 và tìm các khóa của sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$ trong bài tập 2.15.

b - Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, H\}$ và $F = \{A \rightarrow E, C \rightarrow D, E \rightarrow DH\}$. Chứng minh rằng $K = \{A, B, C\}$ là khóa duy nhất của W .

c - Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D\}$ và

$F = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow B, C \rightarrow ABD\}$. Tìm các khóa của W .

d - Cho sơ đồ quan hệ $W = \langle R, F \rangle$, với $R = \{A, B, C, D, E, G\}$ và

$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow EG, BE \rightarrow C, CG \rightarrow BD, CE \rightarrow CG\}$. Tìm các khóa của W .

2.82. Xét lược đồ quan hệ các thuộc tính S (stor), D (department), I (item) và M (manager) với các phụ thuộc hàm $SI \rightarrow D$ và $SD \rightarrow M$.

a) Tìm tất cả các khóa của $SSQH$ $W = \langle \{S, D, I, M\}, F \rangle$.

b) Chứng minh rằng W là 2NF nhưng không là 3NF.

