# DANH SÁCH ĐỀ TÀI HỌC PHẦN: HỆ ĐIỀU HÀNH VÀ MẠNG MÁY TÍNH

### Yêu cầu sinh viên thực hiện:

- 1. Gặp giáo viên hướng dẫn(có thể online khi còn dịch nCovi), làm đúng yêu cầu của giáo viên hướng dẫn và báo cáo tiến độ đúng thời gian
- 2. Ngôn ngữ dùng để viết chương trình C, Java, C#, Visual C++,...
- 3. Làm 10 đến 15 slide để bảo vệ sau khi được giáo viên hướng dẫn cho phép

Đề tài số 401: Xây dựng chương trình giám sát việc sử dụng máy tính tại trường Đại học Bách Khoa trên môi trường LAN.

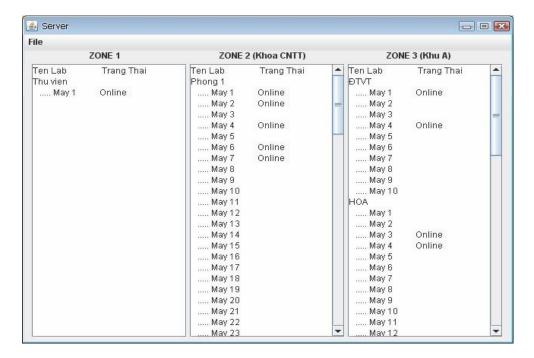
Giới thiệu: Trường Đại học Bách Khoa gồm 14 Khoa và 08 phòng chức năng. Mỗi Khoa đại diện một vùng (ZONE). Tất cả các Khoa và các phòng chức năng đều có máy tính, vì vậy đề tài muốn thực hiện giám sát việc sử dụng máy tính của các Khoa và phòng ban có hiệu quả không?

#### 1. Input

Số lượng máy tính của các Khoa và Phòng ban

#### 2. Output

- Xem tổng số máy có trong các Khoa
- Xem số máy sử dụng và số máy rảnh
- Có khả năng phân phối máy sử dụng
- Tìm phòng, tìm máy rảnh
- Thêm, xóa thông tin của máy trong từng Khoa hoặc Phòng ban



#### 3. Tài liệu tham khảo:

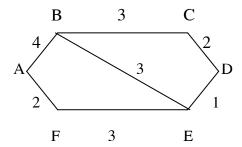
- [1] Nguyễn Phương Lan Hoàng Đức Hải. JAVA Lập trình mạng. Nhà Xuất bản Lao động Xã hội.
  - [2] Nguyễn Phương Lan Hoàng Đức Hải. *Lập trình JAVA*, NXB Lao động Xã hội.
  - [3] Darrel Ince & Adam Freemat, *Programming the Internet with Java*, AddisonWesley.
  - [4] http://www.ebook.edu.vn/?page=1.39&view=4628

# Đề tài số 402:Xây dựng chương trình định đường không thích thi (Shortest Path Routing)

Đồ thị trong thuật toán này gồm mỗi điểm đại diện cho mỗi router của mạng, cung giữa 2 điểm của đồ thị là đường đi giữa 2 router trong mạng. Việc chọn đường đi giữa 2 nút trong mạng là tìm đường đi ngắn nhất giữa chúng. Mỗi nút được gán nhận với khoảng cách của nó tới nguồn. Bắt đầu các nút là vô tận, rồi nguồn xét các nút cạnh nó, các nút này sẽ có nhãn hoặc dự kiến hoặc xác định. Các nhãn có thể thay đối, phản ánh con đường tốt hơn, khi phát hiện nhãn là con đường ngắn nhất tời nguồn tới nút, thì nó là cố định (permanent) và sau đó không thay đổi. Mỗi nút có chứa một nhãn với độ dài từ nút nguồn cho tới nó. Lúc ban đầu, thì đường đi này chữa được biết,

vì vậy tất cả các nút đ □ợc gán là vô cực. Thuật toán sẽ tìm ra đ □ờng đi và xử lý chúng, mỗi nhãn có sự thay đổi, phản ánh đ □ờng đi. Một nhãn sẽ chứa hoặc là nhãn tạm hoặc là nhãn cố định. Đầu tiên, tất cả các nhãn sẽ là nhãn tạm, khi các nhãn đ □ợc tìm ra thì nó sẽ đại diện cho một nút trên đ □ờng đi từ nguồn tới nó, nhãn đó sẽ đ □ợc gán nhãn cố định và không thay đổi về sau.

Vi du: Tìm đ⊡ờng đi ngắn nhất từ A → D trong đồ thị sau:



Xuất phát từ A có 2 đỉnh B và F liên thuộc với A nên chỉ có hai đ⊡ờng đi xuất phất từ A là A, B và A, F với các độ dài t⊡ơng ứng là 4 và 2. Do đó F là đỉnh gần A nhất. Bây giờ ta tìm đỉnh tiếp theo gần A nhất trong tất cả các đ⊡ờng đi qua A và F (cho đến khi đạt tới đỉnh cuối cùng). Đ⊡ờng đi nh□ thế ngắn nhất tới B là A, B với độ dài là 4 và đ⊡ờng đi nh□ thế ngắn nhất tới E là A, F, E độ dài 5. Do vây đỉnh tiếp theo là B. Để tìm đỉnh thứ 3 gần A nhất, ta chỉ xét các đ⊡ờng qua A, F và B. Đó là đ⊡ờng đi A, B, C độ dài là 7và đ⊡ờng đi A, F, E, D độ dài là 6. Vậy D là đỉnh tiếp theo gần A nhất va độ dài của đ⊡ờng đi ngắn nhấ từ A tới D là 6.

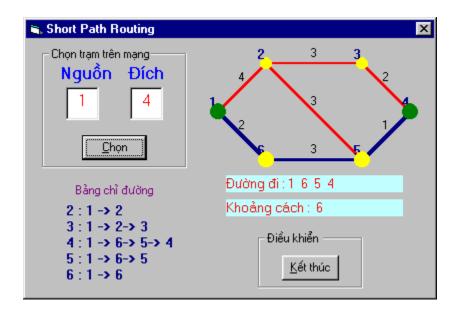
**Lưu ý**: Ph rong pháp này không thể dùng cho ng ròi và máy trong tr rong hợp khi đồ thị có nhiều cạnh.

#### 1. Input

- Đỉnh nguồn và đỉnh đỉnh đích
- Ma trận của đồ thị của mạng

## 2. Output

- Mång lưu đường đi
- Số nút đường đi ngắn nhất tìm được đi qua
- Khoảng cách ngắn nhất
- Có giao diện tương tự như hình sau



#### 3. Tài liệu tham khảo:

- [1]. Nguyễn Thúc Hải, Mạng máy tính và các hệ thống mở, NXB Giáo Dục, 1997.
- [2]. Behrouz A. Forouzan, DeAnza College, *TCP/IP Protocol Suite*, second edition, McGraw-Hill, 2000.
- [3]. Douglas E. Comer, Computer Networks and Internets with Internet Applications, Prentice-Hall, 1993.
- . W. Richard Stevens, *Unix Network Programming Networking APIs: Socket and XTI*, Vol 1, Pearson Education Asia, 1999

# Đề tài số 403:Xây dựng chương trình đọc thông tin đĩa cứng ở các máy trạm với định dạng NTFS hoặc FAT32 thông qua LAN

# 1. Input

• ổ cứng cần xem dung l □ợng

# 2. Output

 Đưa ra tên ổ đĩa, số serial, trạng thái, định dạng, dung lượng, còn trống, số byte /sector, số sector/cluster

#### 3. Tài liệu tham khảo

- [1] Lê Ngoc Thanh, Lâp trình windows với MFC Visual C++6.0, NXB thống kê, 2002
- [2] Nguyễn Chánh Thành, Lập trình windows với VC/MFC, 2006
- [3] http://www.ntfs.com

# Đề tài số 404:Tìm hiểu Socket và xây dựng chương trình Remote Desktop

- 1. Input
  - IP hoặc tên máy cần điều khiển
- 2. Output
  - Xem hoạt động và điều khiển máy được giám sát tương tự như Remote
    Desktop của Windows Server.
- 3. Tài liệu tham khảo
  - [1] Nguyễn Phương Lan-Hoàng Đức Hải, *Java lập trình mạng*, Nhà xuất bản giáo dục, 2001
  - [2] Nguyễn cao Đạt , *Giáo trình lập trình mạng*, Trường Đại học Bách Khoa Hồ Chí Minh
  - [3] Hoàng Ngọc Giao, *Lập trình Java thế nào*?, Nhà xuất bản thống kê Hà Nội, 1998

# Đề tài số 405:Xây dựng chương trình client-server để trao đổi một số thành chữ

- 1. Yêu cầu:
  - a. Khi người dùng ở các client nhập một số thi chương trình Server thực tính toán và trả lời cho client.
  - b. Thực hiện khoảng 3 ngôn ngữ: Tiếng Việt, Tiếng Anh, Tiếng Pháp.
- 2. Input
  - Số nhập từ bàn phím hoặc file
  - Ví du: 1.000.000.000
- 3. Output
  - Dòng chữ để giải thích con số ở đầu vào

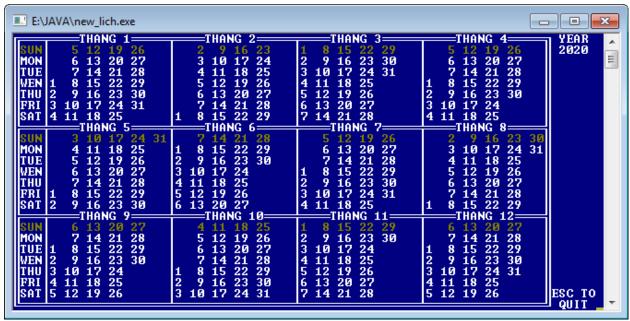
• Ví dụ: Một tỷ, one Billion, un milliard.

#### 3. Tài liệu tham khảo

- [4] Nguyễn Phương Lan-Hoàng Đức Hải, *Java lập trình mạng*, Nhà xuất bản giáo dục, 2001
- [5] Nguyễn cao Đạt , *Giáo trình lập trình mạng*, Trường Đại học Bách Khoa Hồ Chí Minh
- [6] Hoàng Ngọc Giao, *Lập trình Java thế nào*?, Nhà xuất bản thống kê Hà Nội, 1998

# Đề tài số 406: Xây dựng chương trình client-server để in lịch thế kỷ

- 1. Yêu cầu:
  - a. Khi người dùng ở các client nhập một năm muốn in lịch của năm đó thi chương trình Server thực tính toán và trả lời cho client lịch của năm đó.
- 2. Input
  - Năm cần in lịch
  - Ví dụ: 2020
- 3. Output
  - Tờ lịch của năm đó



4. Tài liệu tham khảo

- [7] Nguyễn Phương Lan-Hoàng Đức Hải, *Java lập trình mạng*, Nhà xuất bản giáo dục, 2001
- [8] Nguyễn cao Đạt , *Giáo trình lập trình mạng*, Trường Đại học Bách Khoa Hồ Chí Minh
- [9] Hoàng Ngọc Giao, *Lập trình Java thế nào*?, Nhà xuất bản thống kê Hà Nội, 1998

# Đề tài số 407: Xây dựng chương trình định đường tập trung

(Có thể sử dụng thuật toán Dijsktra)

Cùng với dữ liệu đầu vào nh□thuật toán trên (Đề tài số 2) , nh□ng thuật toán này đ ực mô tả nh□sau: Gọi C là tập hợp các đỉnh ch□a đ ực chọn, S là tập hợp các đỉnh đ ực chọn. Tại mỗi thời điểm, tập S chứa các đỉnh mà khoảng cách nhỏ nhất từ nguồn đến chúng đã đ ực xác định. Khi đó tập C chứa các đỉnh còn lại. Giải thuật bắt đầu tập S chứa đỉnh nguồn, khi giải thuật kết thúc thì tập S chứa tất cả các đỉnh của đồ thị. Tại mỗi b to ta chọn một đỉnh của tập C mà khoảng cách từ nguồn đến đích này là nhỏ nhất và đ a vào tập S. Ta nói rằng đ rờng đi từ nguồn đến đích khác là riêng biệt nếu tất cả các đỉnh trung gian trên đ rờng này đều nằm ở trong tập S. Tại mỗi b tốc của giải thuật, một mảng 1 chiều D dùng để chứa chiều dài đ rờng đi riêng biệt.

Giả sử các đỉnh của đồ thị đ □ợc đánh số từ 1 đến n, không mất tính tổng quát ta chọn đỉnh nguồn là 1 và L là ma trân chứa chiều dài các cung.

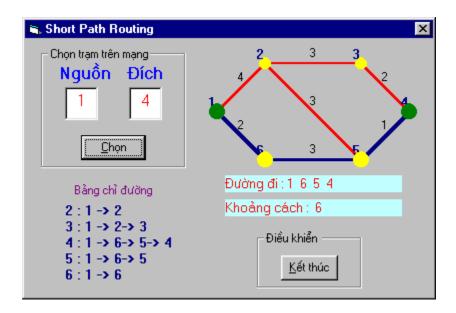
Ma trân đ ⊈ợc mô tả:

 $L[i,i] = 0 \text{ v\'oi } \forall i = 1..n$ 

L[i,j]>=0 nếu tồn tai cung từ đỉnh i đến j

 $L[i,j] = \infty$  nếu không tồn tại cung từ đỉnh i đến j.

- 1. Input
  - Đỉnh nguồn và đỉnh đỉnh đích
  - Ma trận của đồ thị của mạng
- 2. Output
  - Mảng lưu đường đi
  - Số nút đường đi ngắn nhất tìm được đi qua
  - Khoảng cách ngắn nhất
  - Có giao diện tương tự như hình sau



#### 3. Tài liệu tham khảo

- [1]. Nguyễn Thúc Hải, Mạng máy tính và các hệ thống mở, NXB Giáo Dục, 1997.
- [2]. Behrouz A. Forouzan, DeAnza College, *TCP/IP Protocol Suite*, second edition, McGraw-Hill, 2000.
- [3]. Douglas E. Comer, Computer Networks and Internets with Internet Applications, Prentice-Hall, 1993.

# Đề tài số 408:Xây dựng chương trình định đường phân tán

Một tập đặc biệt các đỉnh đ □ợc xây dựng bằng cách cộng thêm một đỉnh trong một b □ớc lặp (Thuật toán này dựa trên một dãy các b □ớc lặp.). Thủ tục gán nhãn đ □ợc thực hiện trong mỗi lần lặp đó. Trong thủ tục gán nhãn này, đỉnh w đ □ợc gán nhãn bằng độ dài đ □ờng đi ngắn nhất từ a đến w chỉ đi qua các đỉnh thuộc tập đặc biệt. Đỉnh đ □ợc thêm vào là đỉnh có nhãn nhỏ nhất với các đỉnh ch □a có trong tập đó.

Gợi ý thuật toán Dijkstra

Thuật toán Dijkstra đ $\square$ ơc xây dựng theo ph $\square$ ơng pháp gán nhãn:

Procedure Dijkstra (G:  $d\hat{o}$  thị trọng  $s\hat{o}$ )

 $\{G \ c\acute{o} \ c\acute{a}c \ dinh \ a = v_0, v_1 ... vn = z \ v\grave{a} \ trong \ s\acute{o} \ w(vi, vj),$ 

 $v\acute{o}i \ w(vi, vj) = \infty n\acute{e}u \{vi, vj\} \ không là cạnh trong G\}$ 

for i:=1 to n  $L(vi) := \infty$  L(a) := 0  $S := \emptyset$ 

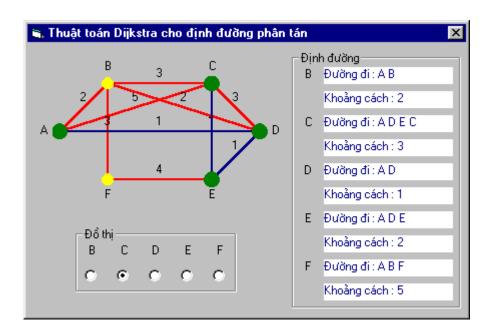
{Ban đầu các nhãn đ $\Box$ ợc khởi tạo sao cho nhãn của a bằng 0, các đỉnh khác bằng  $\infty$ , S là tập rỗng}

và sữa đổi nhãn của các đỉnh không thuộc S}

while  $z \not\in S$ begin u := dinh không thuộc S có nhãn L(u) nhỏ nhất  $S := S \cup \{u\}$ for tất cả các đỉnh v không thuộc Sif L(u) + w(u,v) < L(v) then L(v) := w(u,v){thêm vào S đỉnh có nhãn nhỏ nhất,

end  $\{L(z) = d\hat{\rho} \ d\hat{a}i \ d\Box \hat{\rho}ng \ di \ ngắn nhất từ a tới z\}$ 

- 1. Input
  - Ma trận có trọng số của đồ thị của mạng
- 2. Output
  - Mång lưu đường đi
  - Chỉ rõ khoảng cách ngắn nhất
  - Có giao diện tương tự như hình sau



Nhận xét: Trong thuật toán này khi tính toán đ⊡ờng đi từ nút nguồn đến nút n nào đó, ta không cần biết giá của tất cả các liên kết trong mạng mà chỉ cần biết giá từ nút đó đến các nút lân cận của nó và nhãn của các nút lân cậnđó. Nh□vậy thuật toán phù hợp với định đ⊡ờng phân tán.

#### 3. Tài liệu tham khảo

- [1]. Nguyễn Thúc Hải, Mạng máy tính và các hệ thống mở, NXB Giáo Dục, 1997.
- [2]. Behrouz A. Forouzan, DeAnza College, *TCP/IP Protocol Suite*, second edition, McGraw-Hill, 2000.
- [3]. Douglas E. Comer, Computer Networks and Internets with Internet Applications, Prentice-Hall, 1993.

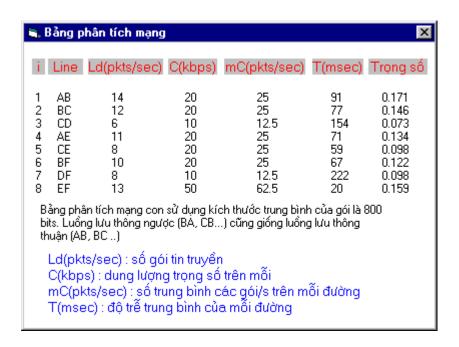
# Đề tài số 409: Xây dựng chương trình định luồng cơ sở

#### 1. Input

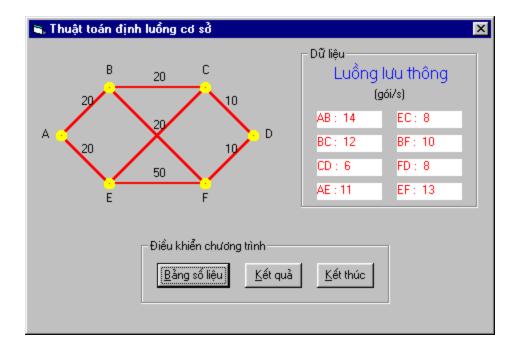
- Ma trận luồng cơ sở.
- Ma trận dung l□ọng các đ□òng.

#### 2. Output

Kết quả cho một bảng thông tin bao gồm các thông tin nh□hình sau



Căn cứ vào, T (msec) (độ trễ trung bình của mỗi đ $\supseteq$ òng) và chọn một thuật toán định đ $\supseteq$ òng (nh $\supseteq$ 2 thuật toán nêu ở trên) ta sẽ có đ $\supseteq$ òng đi từ nguồn đến đích mà có xét đến cả tải và topogoly.



#### 3. Tài liệu tham khảo

- [1]. Nguyễn Thúc Hải, *Mạng máy tính và các hệ thống mở*, NXB Giáo Dục, 1997.
- [2]. Behrouz A. Forouzan, DeAnza College, *TCP/IP Protocol Suite*, second edition, McGraw-Hill, 2000.