QUY HOẠCH ĐỘNG

= B

= 0

Nguyễn Việt Anh

Mục tiêu

- Giúp sinh viên nắm rõ được phương pháp quy hoạch động
- Phân tích và cài đặt được cài bài toán sử dụng phương pháp quy hoạch động

= 0

= 0 = 3 = 0 **=** a 50

= 0 = 3 = 0 $\leq a$ **S B** 5 0

S m

- Phương pháp quy hoạch động thường dùng đế giải các bài toán tối ưu có bản chất đệ quy
- a) Định nghĩa

 Phương phá
 các bài toán

 Trong QHĐ l
 sẽ giải tất cả
 nghiệm của
 không cần pl
 đã được lưu Trong QHĐ khi không biết phải giải bài toán cọn nào ta sẽ giải tất cả các bài toán con và lưu trữ lại tất cả các nghiệm của các bài toán con này và khi gặp lại thì không cần phải giải lại mà chỉ cần sử dụng các nghiệm đã được lưu trữ.

- Các yêu cầu:

 1.Bài toán toán con

 2.Cần có

 3.Hữu hạ 1.Bài toán phải phân rã thành nhiều bài
 - 2.Cần có bộ nhớ đế lưu trữ
 - 3.Hữu hạn

= 3 = 0

c) Thuật toán QHĐ

- Bước 1: Xác định bài toán cơ sở
- Bước 2: Tìm mối liên hệ giữa các bài toand cơ sở. Dùng công thức truy hồi, tính nghiệm bài toán lớn hơn và lưu kết quả
 - Bước 3: Truy vết để tìm nghiệm

3 0

Bài toán dãy con đơn điệu tăng dài nhất

2 11

= 7

===

- Cho A n số nguyên a1,a2,....an. Một dãy con của A là một cách chọn trong A một số phần tử giữ nguyên thứ tự.
 - Yêu cầu. Tìm dãy con của A có phần tử đầu tiên là a1, đơn điệu tăng và có độ dài lớn nhất.

Bảng phương án.

20

= 0

 Mảng một chiều L kích thước n làm bảng phương án, trong đó L[i] là độ dài lớn nhất của các dãy con đơn điệu tăng, có phần tử đầu tiên là a_i.

Cơ sở.

= 0

5 0

S m

L[n] =1, vì chỉ có một dãy con duy nhất là a_n.

Công thức truy hồi.

= 0

S m

- Với i bắt đầu bằng n, mỗi lần giảm i một đơn vị (i-1) tính L[i] là độ dài dãy con đơn điệu tăng, dài nhất có phần tử đầu tiên là a, khi đã biết L[i+1],..,L[n].
 - Dãy con dài nhất từ vị trí a[i] sẽ được thành lập bằng cách ghép thêm a[i] vào

đầu một trong số các dãy con dài nhất bắt đầu từ vị trí a[j] đứng sau a[i] mà a[j] > a[i].

- vị trí a[j] đưng sau a[i] mà a[j] sự.

 Xét tất cả chỉ số j trong khoảng từ i+1 đến n mà a[j] >a[i], chọn ra chỉ số jmax có L[jmax] là lớn nhất. Do đó công thức truy hồi sẽ là:

 L[i] = L[jmax] +1.
 - Trường hợp không tồn tại a_i mà a_i> a_i thì đặt L[i] = 1

50

• (iiii) Truy vết
• Nếu cần đư
nhất, cần
dài nhất b Nếu cần đưa ra các phần tử của dãy con có độ dài dài nhất, cần tạo mảng T: T[i] =jmax để chỉ rằng dãy con dài nhất bắt đầu từ a[i] có phần tử thứ 2 là a[jmax].

= 0 = 0 = 3 = 0 **S** 0 = 0

Ví dụ. Cho dãy A gồm 9 số (6,1,3,10,9,5,2,6,7).
Yêu cầu. Tìm độ dài dài nhất của dãy con đơn điệ có phần tử đầu tiên là a1. Đưa ra một dãy con có dài nhất Yêu cầu. Tìm độ dài dài nhất của dãy con đơn điệu tăng, có phần tử đầu tiên là a1. Đưa ra một dãy con có độ dài

3.3 Bài toán biến đổi xâu

5 0

S m

Cho X = x1x2...xm và Y = y1y2...yn

Với xâu X có thể sử dụng 03 phép toán: chèn thêm một kí tự vào một vị trí bất kì, xóa một kí tự bất kì, đổi một kí tự bất kì thành một kí tự tùy chọn.

Yêu cầu: Sử dụng ít phép toán nhất để biến đổi u X thành Y

- Báng phương án
- B[0..m, 0..n] làm bảng phương án, trong đó B[i,j] là số phép toán ít nhất để biến đối xâu con X I (prefix của X) thành xâu con Yi(prefix của Y).

= 0 = 3

= 0 $\leq a$ **S B** 5 3

S 100

- Cơ sở
 Xi là xâu rỗng (i= 0), B[0,j] =j .
- Yj là xâu rỗng (j= 0),

- Công thức truy hồi
- Nếu xi=yj thì B[i,j] = B[i-1,j-1]
- Nếu xi<>yj thì tại vị trí xi:
- + Hoặc chèn vào sau xi một kí tự yj, khi đó B[i, j]= 1+B[i,j-1]
- + Hoặc thay xi bằng yj , khi đó là B[i, j]= 1+B[i-1,j-1]
 - + Hoặc xóa xi, khi đó B[i, j]= 1+B[i-1,j]
 B[i,j] = min (B[i-1,j-1], B[i-1,j], B[i, j-1]) +1

= 0 = 0 = 3 = 0 **=** a **S B**

- **ĐS** B[n,m] chứa số lượng ít nhất các phép biến đối.
- (iiii)Truy vết
 ĐS B[n,m] c
 Khi cần chỉ r
 nào ta xây d
 đánh dấu B[i Khi cần chỉ rõ tại vị trí nào, cần sử dụng phép biến đổi nào ta xây dựng bảng T[1..m, 1..n] để ghi nhận truy vết đánh dấu B[i,j]