

TỐI ƯU LẬP KẾ HOẠCH

Tìm kiếm quay lui

Sơ đồ chung tìm kiếm quay lui

- Áp dụng để giải các bài toán liệt kê, bài toán tối ưu tổ hợp
- $A = \{(x_1, x_2, \ldots, x_n) \mid x_i \in A_i, \forall i = 1, \ldots, n\}$
- Liệt kê tất cả các bộ x∈ A thoả mãn một thuộc tính P nào đó
- Thủ tục TRY(k):
 - Thử các giá trị v có thể gán cho x_k mà không vi phạm thuộc tính P
 - Với mỗi giá trị hợp lệ v:
 - Gán v cho x_k
 - Nếu k < n: gọi đệ quy TRY(k+1) để thử tiếp giá trị cho x_{k+1}
 - Nếu k = n: ghi nhận cấu hình



Sơ đồ chung tìm kiếm quay lui

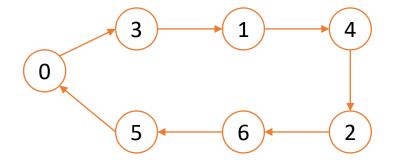
```
TRY(k)
  Begin
    Foreach \nu thuộc A_{\nu}
     if check(v,k) /* kiểm tra xem v có hợp lệ không */
       Begin
         X_k = V;
         [Cập nhật các cấu trúc dữ liệu D đi kèm]
         if(k = n) ghi nhan cau hinh;
         else TRY(k+1);
         [Khôi phục D]
       End
  End
Main()
Begin
  TRY(1);
End
```



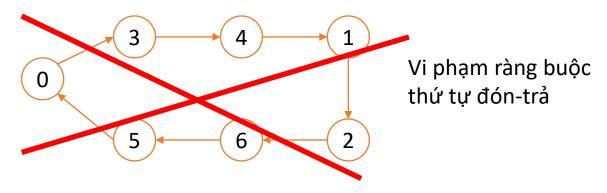
• Một xe buýt xuất phát từ điểm 0, cần phục vụ yêu cầu đón trả của n khách 1, 2, ..., n, trong đó khách i có điểm đón là i và điểm trả là i + n. Xe buýt có Q chỗ ngồi cho khách. Khoảng cách từ điểm i đến điểm j là d(i,j), với mọi i, j = 0,1,...,2n. Hãy lập lộ trình cho xe buýt xuất phát từ điểm 0, thực hiện đón trả n khách và quay về điểm 0 sao cho tổng quãng đường di chuyển là nhỏ nhất.



• Một xe buýt xuất phát tư điểm 0, cần phục vụ yêu cầu đón trả của n khách 1, 2, ..., n, trong đó khách i có điểm đón là i và điểm trả là i + n. Xe buýt có Q chỗ ngồi cho khách. Khoảng cách từ điểm i đến điểm j là d(i,j), với mọi i,j = 0,1,...,2n. Hãy lập lộ trình cho xe buýt xuất phát từ điểm 0, thực hiện đón trả n khách và quay về điểm 0 sao cho tổng quãng đường di chuyển là nhỏ nhất.

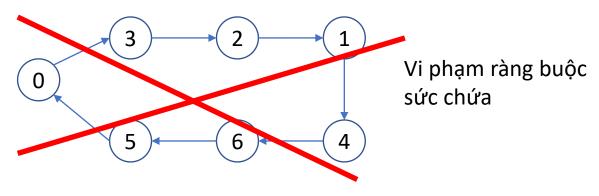


• Một xe buýt xuất phát tư điểm 0, cần phục vụ yêu cầu đón trả của n khách 1, 2, ..., n, trong đó khách i có điểm đón là i và điểm trả là i + n. Xe buýt có Q chỗ ngồi cho khách. Khoảng cách từ điểm i đến điểm j là d(i,j), với mọi i,j = 0,1,...,2n. Hãy lập lộ trình cho xe buýt xuất phát từ điểm 0, thực hiện đón trả n khách và quay về điểm 0 sao cho tổng quãng đường di chuyển là nhỏ nhất.





• Một xe buýt xuất phát tư điểm 0, cần phục vụ yêu cầu đón trả của n khách 1, 2, ..., n, trong đó khách i có điểm đón là i và điểm trả là i + n. Xe buýt có Q chỗ ngồi cho khách. Khoảng cách từ điểm i đến điểm j là d(i,j), với mọi i,j = 0,1,...,2n. Hãy lập lộ trình cho xe buýt xuất phát từ điểm 0, thực hiện đón trả n khách và quay về điểm 0 sao cho tổng quãng đường di chuyển là nhỏ nhất.





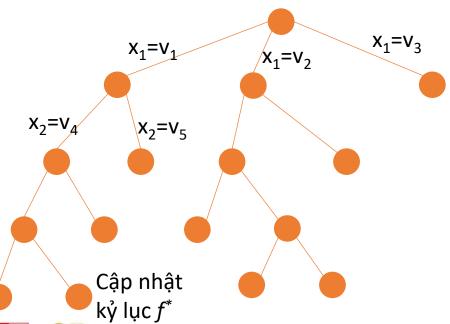
Bài toán lập lộ trình xe buýt: tổ chức dữ liệu

- x[0,...,2n]: mô hình hóa lộ trình, trong đó
 - x[0] = 0 là điểm xuất phát,
 - Lộ trình là $x[0] \rightarrow x[1] \rightarrow x[2] \rightarrow ... \rightarrow x[2n] \rightarrow x[0]$
- f: độ dài của lộ trình bộ phận (được cập nhật tăng dần trong quá trình duyệt)
- f_best: ghi nhận độ dài lộ trình ngắn nhất
- load: ghi nhận số khách đang có mặt trên xe trong lộ trình bộ phận
- visited[1,...,2n], trong đó visited[v] = true có nghĩa điểm v đã được đi qua và visited[v] = false, nếu ngược lại



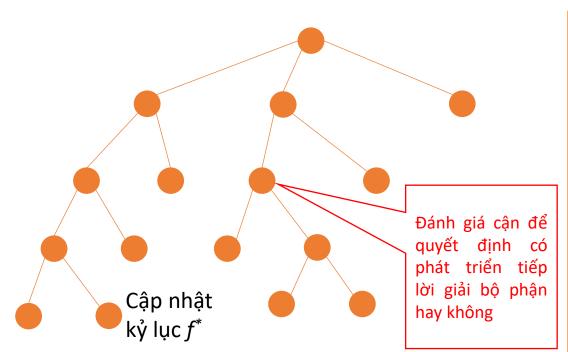
Thuật toán nhánh và cận

- Duyệt toàn bộ:
 - Liệt kê tất cả các phương án bằng phương pháp đệ quy quay lui
 - Với mỗi phương án, tính toán hàm mục tiêu
 - Giữ lại phương án có hàm mục tiêu nhỏ nhất



```
TRY(k)
  Begin
    Foreach \nu thuốc A_{h}
      if check(v,k)
       Begin
         X_k = V;
          [cập nhật f, load, visited]
          if(k = 2n)
            ghi_nhan_cau_hinh;
            cập nhật kỷ lục f best;
          else TRY(k+1);
          [khôi phục f, load, visited]
       End
  End
Main()
Begin
  TRY(1);
End
```

Thuật toán nhánh và cận

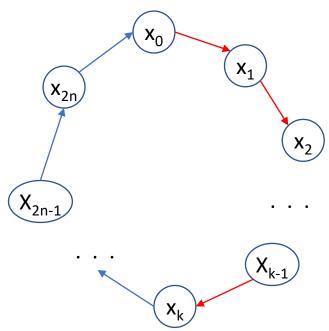


```
TRY(k) {
  Foreach \nu thuộc A_{\nu}
    if check(v,k) {
     X_k = V;
     [cập nhật f, load, visited]
     if(k = 2n) {
        ghi_nhan_cau_hinh;
        cập nhật kỷ lục f_best;
     }else{
        if g(x1,...,x_k) < f_best
           TRY(k+1);
     [khôi phục f, load, visited]
Main(){
 f\_best = \infty;
  TRY(1);
```



Thuật toán nhánh và cận

- d_m là khoảng cách nhỏ nhất trong số các khoảng cách đi giữa 2 thành phố khác nhau
- Phương án bộ phận $(x_0, ..., x_k)$
 - Chi phí bộ phận $f = d(x_0, x_1) + d(x_1, x_2) + ... + d(x_{k-1}, x_k)$
 - Hàm cận dưới : $g(x_0,...,x_k) = f + d_m \times (2n-k+1)$







VIỆN CÔNG NGHỆ THÔNG TIN VÀ TRUYỀN THÔNG SCHOOL OF INFORMATION AND COMMUNICATION TECHNOLOGY

Thank you for your attentions!

