LIS:

* Dãy tăng:
  + duyệt từ đầu đến chỉ số i
  + tại a[i] check xem a[i] > a[j] thì F[i] = max(F[i], F[j] + 1)
* Dãy giảm:
  + Duyệt từ chỉ số I + 1 đến cuối
  + Tại a[i] check xem a[i] > a[j] thì F[i] = max(F[i], F[j] + 1)

Knapsack (Dãy con tổng bằng s)

* F[0] = 0;
* Tại a[i]: duyệt j từ (s về a[i]) , nếu đã có F[j – a[i]] thì F[j-a[i]] =1 (đánh dấu)

Cái túi:

Coin change:

* Tạo 1 mảng chứa các mệnh giá
* Duyệt từ 1 đến S;
  + for(int I = 1; I <= S; i++)

{

F[i] = 1e9;

for(int c : mảng\_chứa\_mệnh\_giá)

if(i >= c) F[i] = min(F[i], F[I - c] + 1);

}

Xâu con đối xứng dài nhất (LPS): Xâu liên tiếp

* Giải thuật Manacher: O(N): tham khảo
* QHD: O(N^2)
  + dp[i][j]: xâu từ i đến j, check xem đối xứng hay không.
  + dp[i][i] = true;