

Bài 1 : Fib

$$a, b, n : f_1 = a, f_2 = b \rightarrow f_i = f_{i-1} + f_{i-2}$$

$$\Rightarrow f_n = ?$$

$$f_3 = a + b \rightarrow f_4 = a + b + b = a + 2b, f_5 = a + 2b + a = 2a + 2b$$

$$\Rightarrow \left[\begin{array}{l} f_{3k} = a + b \\ f_{3k+1} = a + 2b \\ f_{3k+2} = 2a + 2b \end{array} \right]$$

Bài 2:

- Duyệt phải quay lại với bắt đầu là đỉnh 1

- DP bitmash $DP[mash][u]$

$$\Rightarrow \min\{DP[2^h - 1][u] + a[u][1]\}.$$

Bài 3:

10 bit (0 → 9)

Dp (pos, ok1, ok2, mash)

mash: Để đánh dấu chữ số

đã xuất hiện chưa. Nếu C/S định

chọn đã xuất hiện \Rightarrow Không chọn

$$Dp() \leftarrow Dp(pos+1, ok1', ok2', mask')$$

$$mask' = mask \wedge (1 \ll i)$$

$$(((mask \gg i) \& 1) == 0)$$

$mask = 1023 \Rightarrow$ Tất cả bit + etc hết.

Bài 0.

- Cho các thao tác $\text{swap}()$, hoán
sắp xếp để dãy h_c

1-2 3-~~4~~
2-3

①-②-③-⑤ → TPLT

⇒ Ta có thể? ở đâu? Chỗ? tuy?
ý các phần tử trong 1 TPLT vs
nhau.

- Dùng Các đồ thị và đs Các TPLT, lưu
Các A_n sau đó sắp xếp lại.

Khi này, nếu $A_n \neq U \Rightarrow K_c$ có các
xếp vị trí $u \Rightarrow K_c \in P/A$

- N lượt lại sẽ $\in P/A$