

Solutions for 20140212

Nguyễn Duy Khương

JAIST

Ngày 12 tháng 2 năm 2014

Best Journey

Bài này có hai cách:

- Cách 1: trật tự phân giá trị trung bình:
- Cách 2: Áp dụng thuật toán tìm chu trình độ dài mean nhỏ nhất Karp¹:
 - Quy hoạch động tính $F[i][k]$ là đường đi nhỏ nhất đi qua k và kết thúc ở i .
 - Suy ra lời giải sẽ là:
 - $\text{answer} = \min \left\{ \frac{F[i][k_2] - F[i][k_1]}{k_2 - k_1} \mid 0 \leq k_1 \leq k_2 \leq N \right\}$
 - Độ phức tạp $O(N^3)$

¹<http://www.iitg.ernet.in/rinkulu/combopt/slides/minmeancycle.pdf>

- Bài kiểu này đã xuất hiện hiện một vài lần ở thi quốc gia và năm vừa ACM.
- Nó liên quan đến định lý:
- Số nguyên tố ngược tích ² của một số a đối với m hiệu là $p^{-1}(a)$ nếu $ap^{-1}(a) \equiv 1 \pmod{m}$. Lưu nếu: $m = 10^9 + 7$ là số nguyên tố thì $p^{-1}(a) = a^{m-2} \pmod{m}$ theo Fermat nhỏ ³
- $\text{answer} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \pmod{m} = n!p^{-1}(k!)p^{-1}((n-k)!) \pmod{m}$. Như vậy độ phức tạp của bài này là: $O(10^6 + T * \log(\max(N, M)))$

²http://en.wikipedia.org/wiki/Modular_multiplicative_inverse

³http://en.wikipedia.org/wiki/Fermat's_little_theorem

Chia Nhóm

- Bài này chúng ta dễ dàng nghĩ ra công thức quy hoạch động $F_i = \max(F_{i-a^k} a^k)$ trong đó a là số nguyên tố.
- Mẹo của bài này liên quan đến lý thuyết về logarit để xử lý các số rất lớn hoặc các số rất bé. Tích $a_1 a_2 \dots a_n$ lớn nhất khi và chỉ khi $\ln(a_1) \ln(a_2) \dots \ln(a_n)$ lớn nhất. Độ phức tạp bài này là: $O(NK \log())$ trong đó K là số nguyên tố.

Xâu gấp đôi

- Bài có thể giải bằng cách chặt tam phân vì dễ dàng chứng minh hàm độ dài xâu gấp đôi là một parabol.
- Tuy nhiên lưu ý, hôm này không phải là lỗi chặt nên độ phức tạp có thể lên đến $O(N^2 \log^2(N))$