

Tìm kiếm tam phân - Ternary Search

Tìm kiếm tam phân - Ternary Search

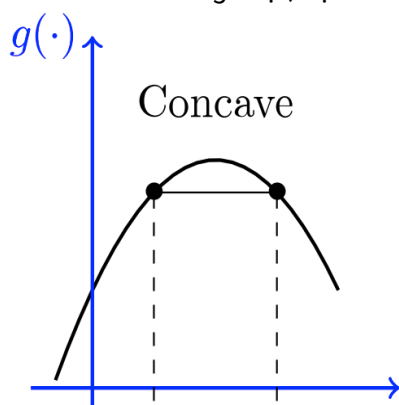
Nguồn: [e-maxx](#) [🔗](#)

Người dịch: Đỗ Thanh Lam

Mở đầu

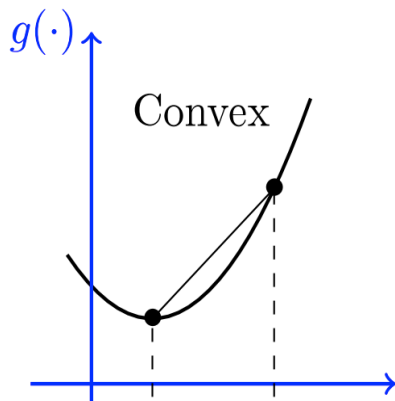
Cho một hàm $F(x)$ chỉ có một cực trị duy nhất (unimodal). Có hai dạng hàm $F(x)$ cơ bản:

- Phần đầu tăng chặt, đạt đến giá trị lớn nhất, sau đó giảm chặt. (concave)



Một hàm số thỏa mãn tính chất này nếu tất cả các đoạn thẳng nối 2 điểm của đồ thị hàm số, nằm "bên dưới" của đồ thị.

- Phần đầu giảm chặt, đạt đến giá trị nhỏ nhất, sau đó tăng chặt. (convex)



Một hàm số thỏa mãn tính chất này nếu tất cả các đoạn thẳng nối 2 điểm của đồ thị hàm số, đều nằm "bên trên" của đồ thị.

Trong bài viết này chúng tôi sẽ giải quyết trường hợp 1, trường hợp 2 sẽ làm tương tự nhưng ngược lại.

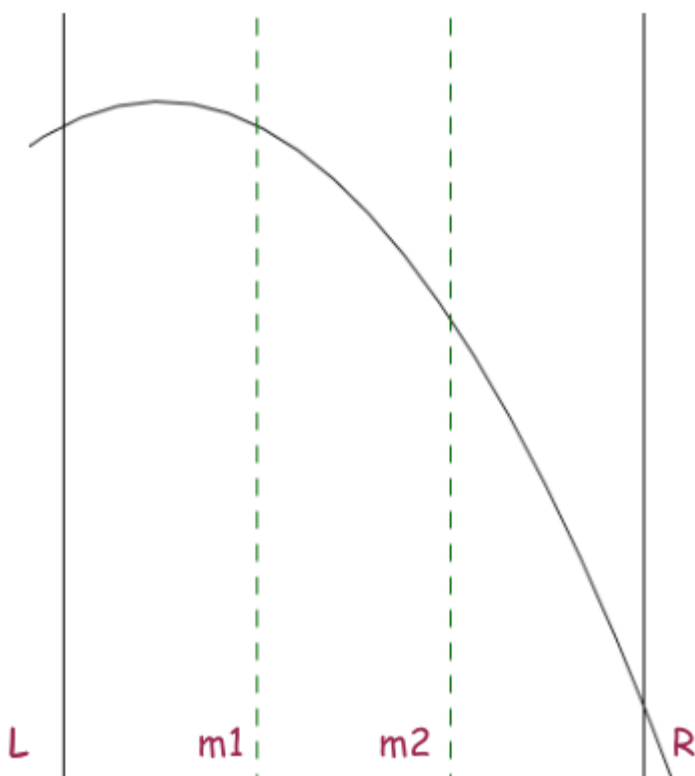
Bài toán

Cho một hàm $F(x)$ trong đoạn $[l, r]$ thoả mãn: F tăng chặt tới một cực đại (điểm H) rồi giảm chặt. Yêu cầu tìm điểm đạt giá trị lớn nhất (điểm H).

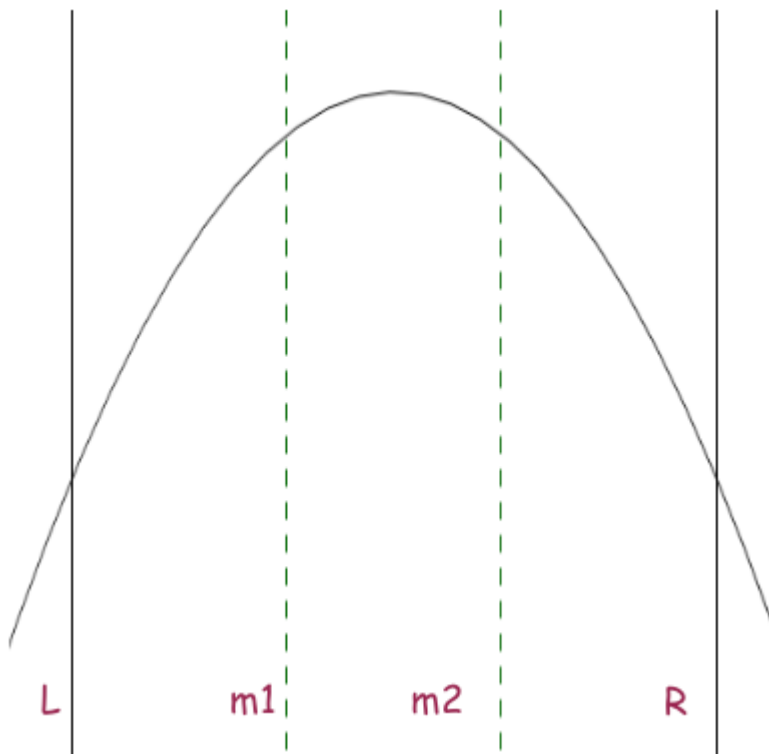
Thuật toán

Xét hai vị trí m_1 và m_2 trong đoạn $[l, r]$ sao cho $l < m_1 < m_2 < r$. Rõ ràng cực trị có thể nằm ở 1 trong 3 phần:

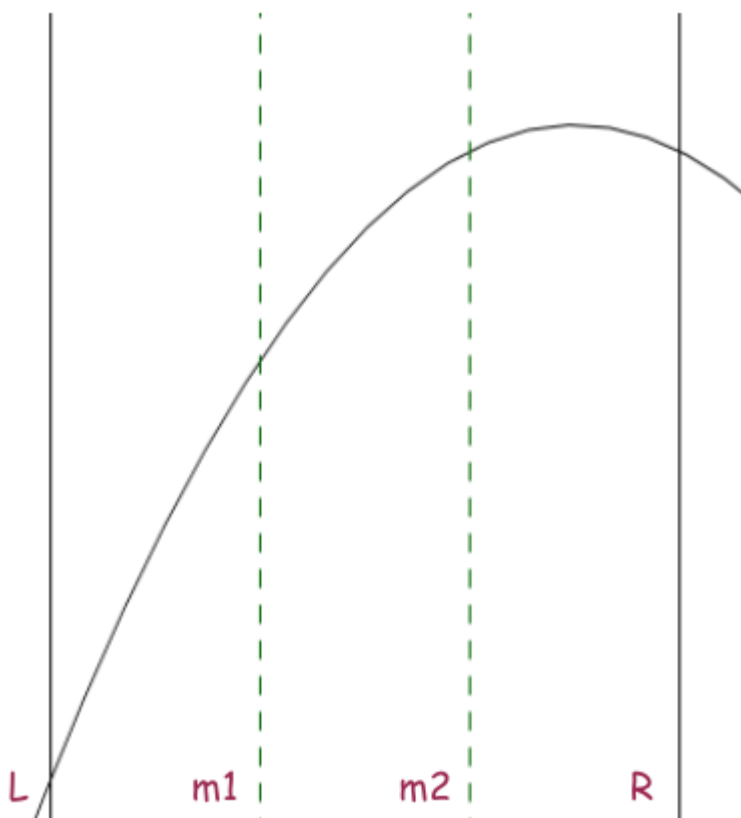
- $[l, m_1]$. Khi đó, ta biết chắc chắn $F(m_1) > F(m_2)$.



- $[m_1, m_2]$. Ta không thể rút ra kết luận gì về $F(m_1)$ và $F(m_2)$.



- $[m_2, R]$. Tương tự trường hợp đầu, ta biết chắc chắn $F(m_1) < F(m_2)$.



Ngược lại, bằng việc so sánh $F(m_1)$ và $F(m_2)$, ta có thể rút ra kết luận như sau:

- Nếu $F(m_1) < F(m_2)$: Ta biết chắc chắn H nằm trong $[m_1, r]$.
- $F(m_1) > F(m_2)$: Ta biết chắc chắn H nằm trong $[l, m_2]$.
- $F(m_1) = F(m_2)$: H nằm trong $[m_1, m_2]$. (Chú ý: khi cài đặt chặt tam phân với hàm số thực, ta thường bỏ qua trường hợp này, để tránh sai số, và do trên thực tế 2 số thực hầu như không bao giờ bằng nhau).

Do đó, dựa vào việc so sánh F ở hai điểm m_1, m_2 ta có thể thay đổi và giảm không gian tìm kiếm $[l, r]$ xuống một khoảng không gian nhỏ hơn $[l', r']$. Nếu ta chọn:

- $m_1 = l + (r - l)/3$
- $m_2 = r - (r - l)/3$

Thì sau mỗi lần, độ lớn của đoạn $[l, r]$ giảm xuống còn $2/3$ lần.

Nếu ta lặp đi lặp lại K lần, thì độ lớn của $[l, r]$ sẽ chỉ còn $(2/3)^K$. Ví dụ với $l = -10^9, r = 10^9$, ta lặp lại $K = 100$ lần, thì đoạn $[l, r]$ thu về chỉ còn độ dài là $(2/3.0)^{100} * (2 * 10^9) < 5 * 10^{-9}$, đủ chính xác với hầu hết mọi bài toán.

Độ phức tạp thuật toán là $O(\log T)$ với T là độ chính xác mà ta cần thực hiện.

Cài đặt

```

1  double max_f(double left, double right) {
2
3      int N_ITER = 100;
4
5      for (int i = 0; i < N_ITER; i++) {
6
7          double x1 = left + (right - left) / 3.0;
8          double x2 = right - (right - left) / 3.0;
9
10         if (f(x1) > f(x2)) right = x2;
11         else left = x1;
12     }
13     return f(left);
14 }
```

Mở rộng

Tìm kiếm tam phân cũng có thể dùng để giải các bài toán trên 2D với hàm dạng $f(x, y)$ nếu hàm f là hàm lồi. Ví dụ bài [E trong đề ACM ICPC Vietnam National Round 2017](#) [🔗](#), lời giải chi tiết [ở đây](#) [🔗](#).

Bài tập tự luyện

- [Codechef - Race time](#) [🔗](#)
- [Hackerearth - Rescuer](#) [🔗](#)
- [Spoj - Building Construction](#) [🔗](#)
- [Codeforces - Weakness and Poorness](#) [🔗](#)

Được cung cấp bởi [Wiki.js](#)