

2020 年度 大問 5

hari64boli64 (hari64boli64@gmail.com)

2025 年 4 月 23 日

1 問題

近似配列

$$\min_B \sum_{i=1}^n (A[i] - B[i])^2$$

$$B[1] \leq B[2] \leq \dots \leq B[n]$$

2 解答

(1)

(1-1)

$B'[n+1] \neq A'[n+1]$ を仮定し、大小関係で場合分けをする。

- $B'[n+1] < A'[n+1]$

n 番目以下に関して、実行可能領域が狭まるので、解は悪化する。 $n+1$ 番目に関しても悪化。よって、全体で悪化しており、これは最適解にはならない。

- $B'[n+1] > A'[n+1]$

$B'[n+1] > B[n]$ より、 $B'[n+1]$ の値を小さくすれば改善される。よって、これは最適解にはならない。

(1-2)

(注意: この問題は、見かけよりも難しいはずですが。対策会ではこの問題の厳密性を持った解答が出なかったらしいです)

問題で与えられている近似配列について、 $B[i] = b$ と置く。

$B'[n+1] < B[n]$ を以下では仮定する。

$B[1] = b_1$ という変数についてのみの制約付き最適化問題を考える。この時、 $\min_{b_1 \leq b} (A[1] - b_1)^2$ という制約付き最適化問題を考えると、近似配列において $B[1] = b$ であることから、この部分問題においても $b_1 = b$ が最適解であると分かる。特に、目的関数が凸であるため、 $b_1 \leq b$ 全体において、+に変化させる方が目的関数の値を減少させると分かる。

いま、 $B'[1] = b'_1$ に関して、 $\min_{b'_1 \leq B'[2] (\leq b)} (A[1] - b'_1)^2$ という部分的な制約付き最適化問題を考えると、先の議論より、 $b'_1 = B'[1] = B'[2]$ が最適解である。

続いて、同様に、 $B[1] = B[2] = b_2$ についても、部分的な制約付き最適化問題を考える。

近似配列の形から、また、 $\sum_{i=1}^2 (A[i] - b_2)^2$ が凸であることから、同様の議論が行え、 $B'[1] = B'[2] = b'_2$ に関して、 $\min_{b'_2 \leq B'[3] (\leq b)} \sum_{i=1}^2 (A[i] - b'_2)^2$ の最適解は $b'_2 = B'[1] = B'[2] = B'[3]$ である。

以下、帰納的に考えると、 $B'[1] = B'[2] = \dots = B'[n] = B'[n+1]$ が言える。

あとは、この条件の元での最適解が以下で示す形であることから、前半の題意は直ちに従う。

$B'[i] = b (\forall i)$ とすると、

$$\sum_{i=1}^n (A[i] - b)^2 = \sum_{i=1}^n A[i]^2 - 2b \sum_{i=1}^n A[i] + nb^2$$

よって、 $b = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n A[i]$ が最適解。

(2)

dp をする。

k 番目までの近似配列がそれぞれ一つ求まっているとする。

- $A[k+1] \geq B[k]$

(1-1) より、 $B[k+1] = A[k+1]$ で最適

- $A[k+1] < B[k]$

$B[k] - B[i] (\forall 1 \leq i \leq k)$ だけ、全体 (つまり、A も B も) をずらすと、(1-2) に帰着される。

よって、近似配列が定まる。(記述は難しい。ここにある意味本質だと思うが、図を書いた方が分かりやすいので、ここでは省略する。ある人に対して説明した際には、「顔を傾ける」という表現をした。その方が意味として本質的かも知れない)

これは明らかに多項式時間で求まる。

3 知識

特になし