

# 2次関数の最大・最小問題

才

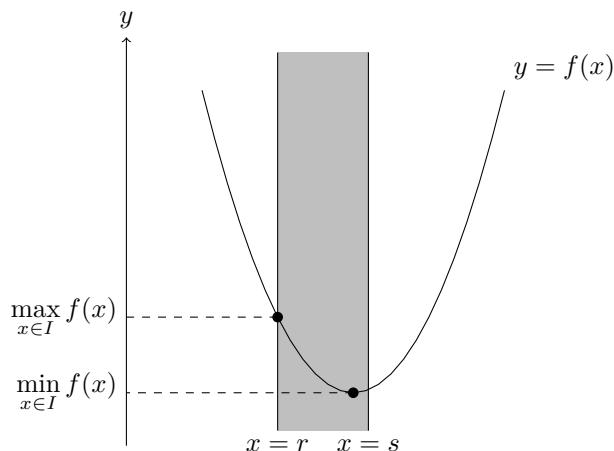
2023年4月2日

## 概要

2次関数の最大・最小問題について解説した。

## 1 2次関数の最大・最小問題

2次関数  $f(x) = a(x-p)^2 + q$  ( $a, p, q \in \mathbb{R}$ ,  $a \neq 0$ ) の区間  $I = [r, s]$  ( $r < s$ ) における最大・最小問題を考える。つまり、頂点が  $(p, q)$  で、2次の項の係数が  $a$  であるような2次関数の、 $r \leq x \leq s$  における最大値と最小値を求めるのである。ここでは、 $f(x)$  の  $I$  における最大値、最小値をそれぞれ  $\max_{x \in I} f(x)$ ,  $\min_{x \in I} f(x)$  と書くこととする<sup>1)</sup>。例えば、



のような感じである。この場合、最大値は  $f(r)$  ( $x = r$ )、最小値は  $q$  ( $x = p$ ) となる。

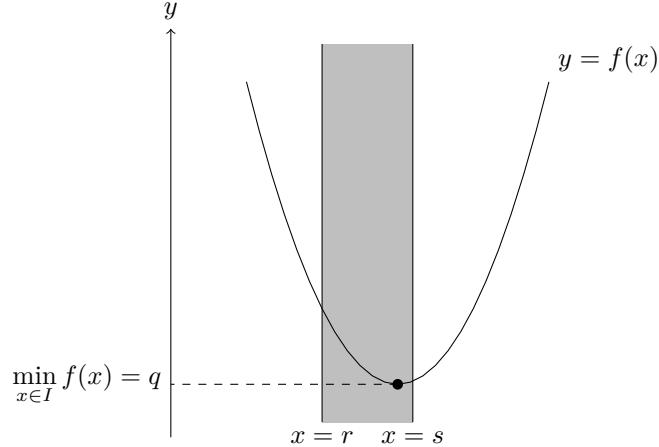
ところで、今回の場合は  $a > 0$ 、つまり、 $y = f(x)$  のグラフが下に凸な場合を考えれば十分である。実際、 $a < 0$  の場合は、 $-f(x)$  の最大と最小を入れ替えればよい。そこで、以下では  $a > 0$  だとしよう。

まずは最小値について考える。

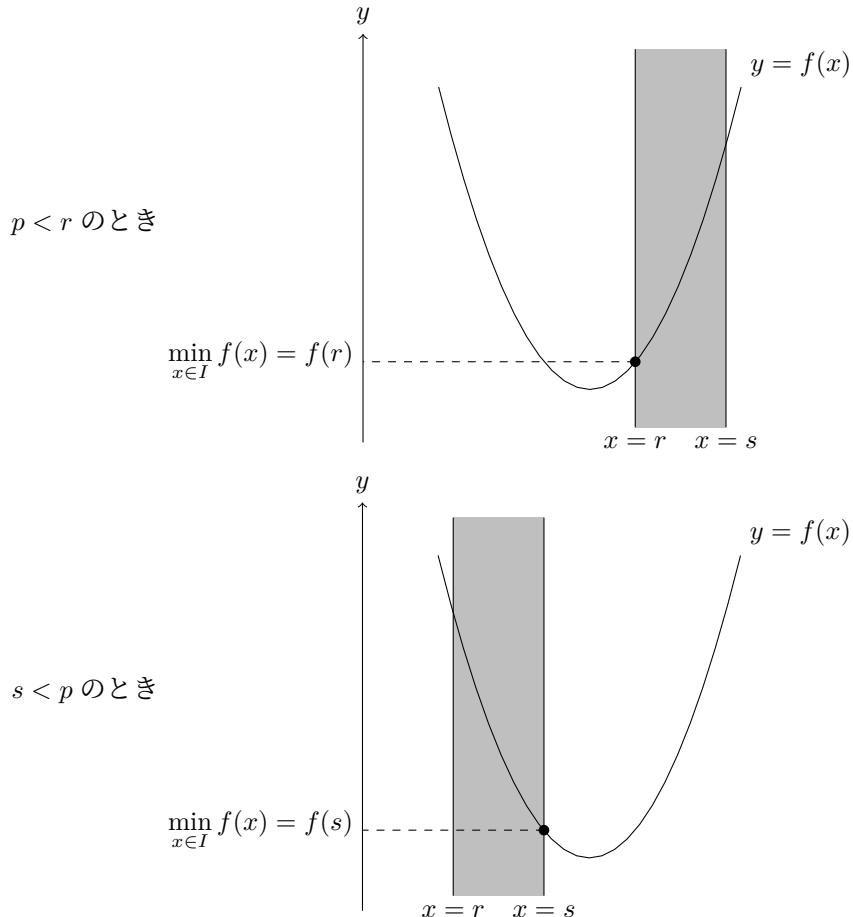
---

1)  $\max_{x \in I} f(x)$  は  $\max\{f(x) \mid x \in I\}$  を表している。 $\max, \min$  は集合に値を対応させる関数である。

そもそも、実数上で  $f(x)$  は  $x = p$  において最小値  $q$  を取るから、 $p \in I$  の場合、つまり  $r \leq p \leq s$  の場合は、最小値が  $q$  ( $x = p$ ) だと分かる。



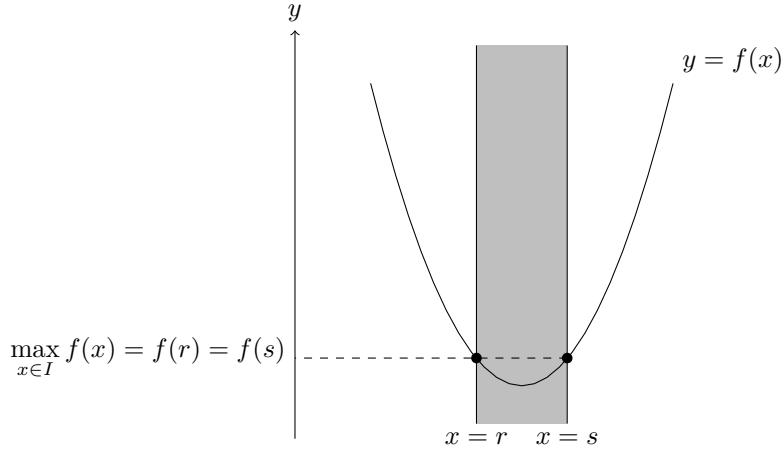
後は、 $p \notin I$  の場合、つまり  $p < r$  または  $s < p$  である場合を考えればよい。この場合は、グラフの形から、 $p < r$  のときは  $f(r)$  ( $x = r$ ) が最小値で、 $s < p$  のときは  $f(s)$  ( $x = s$ ) が最小値だと分かる。



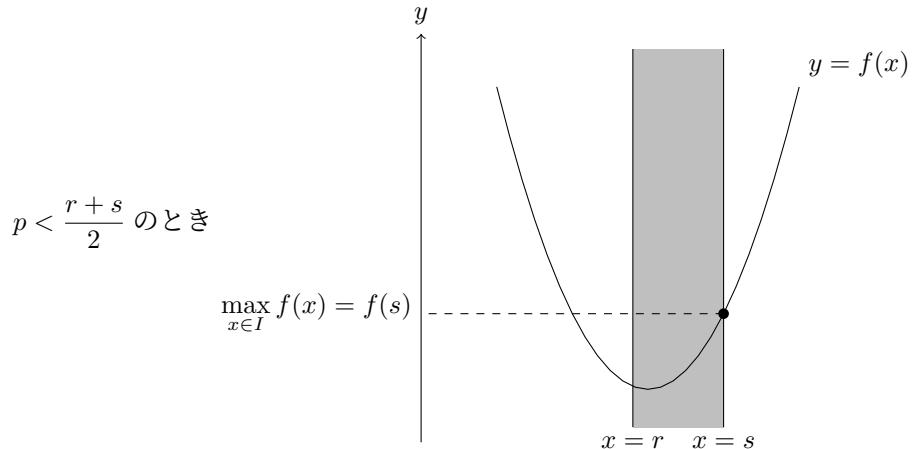
続いて、最大値について考える。 $y = f(x)$  のグラフは  $x = p$  に関して対称だから、 $f(r) = f(s)$  となる場合がある。これは、数直線上で  $p$  が  $r$  と  $s$  の中点である場合、つまり  $p = \frac{r+s}{2}$  である場合に対応する。このことは、グラフの対称性からも明らかだが、条件  $f(r) = f(s)$  から直接求めることもできる。実際、 $f(r) = f(s)$  なら

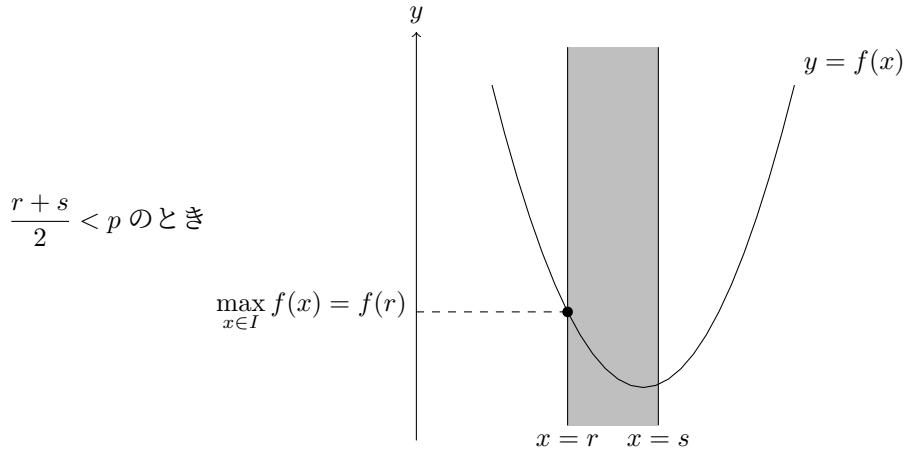
$$f(r) - f(s) = (r-s)(r+s-2p) = 0$$

であり、今は  $r \neq s$  としているので、 $p = \frac{r+s}{2}$  を得る。このとき、最大値は  $f(r)$  ( $x = r, s$ ) である。



後は、 $p \neq \frac{r+s}{2}$  の場合を考えればよい。これは、 $p \notin I$  である場合の最小値を求めたときと同様に、グラフの形から、 $p < \frac{r+s}{2}$  のときは  $f(s)$  ( $x = s$ ) が最大値で、 $\frac{r+s}{2} < p$  のときは  $f(r)$  ( $x = r$ ) が最大値だと分かる。





以上のことまとめれば、下に凸な2次関数  $f(x) = a(x - p)^2 + q$  の区間  $[r, s]$  における最大値、最小値について、

$$\begin{aligned}
 p < r \text{ のとき} & \quad \left\{ \begin{array}{ll} \text{最大値 } f(s) & (x = s), \\ \text{最小値 } f(r) & (x = r), \end{array} \right. \\
 r \leq p < \frac{r+s}{2} \text{ のとき} & \quad \left\{ \begin{array}{ll} \text{最大値 } f(s) & (x = s), \\ \text{最小値 } q & (x = p), \end{array} \right. \\
 p = \frac{r+s}{2} \text{ のとき} & \quad \left\{ \begin{array}{ll} \text{最大値 } f(s) = f(r) & (x = r, s), \\ \text{最小値 } q & (x = p), \end{array} \right. \\
 \frac{r+s}{2} < p \leq s \text{ のとき} & \quad \left\{ \begin{array}{ll} \text{最大値 } f(r) & (x = r), \\ \text{最小値 } q & (x = p), \end{array} \right. \\
 s < p \text{ のとき} & \quad \left\{ \begin{array}{ll} \text{最大値 } f(r) & (x = r), \\ \text{最小値 } f(s) & (x = s) \end{array} \right.
 \end{aligned}$$

が成り立つ。

また、今回は  $I$  が有界な場合を考えたが、 $I$  が有界でない場合、例えば  $I = (-\infty, s]$  であるような場合についても、適切に解釈すれば、上にまとめたことが成り立つ。

ここまで、最大値や最小値について考えたが、重要なのは区間と頂点の  $x$  座標の位置関係だと分かるだろう。つまり、各パラメータがどれだけ複雑になっても、関数の値ではなく、区間と頂点の位置関係にのみ注目すれば、問題は解けるはずである。

ところで、上にまとめたものは、読者に暗記を促すものでは決してない。むしろ、整理するまでに述べた考え方をよく理解してほしい。