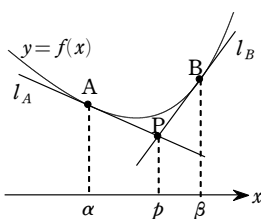


■ 証明した以下の命題を、「補助定理」とする。

関数  $f(x)$  が、 $f''(x) > 0$  を満たすとする。2点  $A(\alpha, f(\alpha))$ ,  $B(\beta, f(\beta))$  ( $\alpha < \beta$ ) における  $y = f(x)$  の接線をそれぞれ  $l_A, l_B$  とする。  $l_A, l_B$  の交点  $P$  の  $x$  座標を  $p$  とするとき、 $\alpha < p < \beta$  が成り立つ。

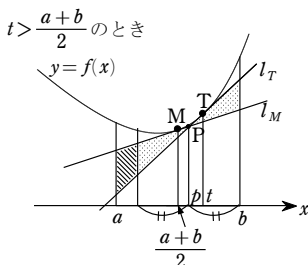


■ 次の定理の証明に入る。雑誌『大学への数学』(『解法の探求II』などを参照)において「はみ出し削り論法」と呼ばれている方法による。

【定理】 関数  $f(x)$  が、区間  $a \leq x \leq b$  で  $f''(x) > 0$  を満たすとし、 $C: y = f(x)$  とする。  $a \leq t \leq b$  を満たす  $t$  に対して、点  $T(t, f(t))$  における接線を  $l_T$  とし、曲線  $C$  と接線  $l_T$ 、および2直線  $x = a, x = b$  で囲む図形の面積を  $S(t)$  とする。このとき、 $S(t)$  は  $t = \frac{a+b}{2}$  のとき最小値をとる。

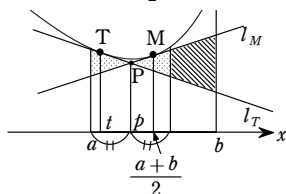
<証明> 点  $M\left(\frac{a+b}{2}, f\left(\frac{a+b}{2}\right)\right)$  を  $C$  上にとり、点  $M$  における  $C$  の接線を  $l_M$  とする。

(i)  $t > \frac{a+b}{2}$  のとき、補助定理によって、 $l_T$  と  $l_M$  の交点  $P$  の  $x$  座標  $p$  は、 $\frac{a+b}{2} < p < t$  を満たし、右上図から  $S(t)$  は  $S\left(\frac{a+b}{2}\right)$  と比べて、斜線部分だけ大きく(網目部分は面積が等しい)、 $S(t) > S\left(\frac{a+b}{2}\right)$  である。



(ii)  $t < \frac{a+b}{2}$  のときも同様である。

(i), (ii) により、 $S(t)$  の最小値は  $S\left(\frac{a+b}{2}\right)$  である。(終)



■ 「補助定理」を自明とすれば、計算は何も必要なく、図から明らかな命題であった。

■ 実は、次の命題も、同様な「はみ出し削り論法」から明らかである。(拙著 『関数のカタログ』 pp.59 参照)

単調増加関数  $f(x)$  と、 $p < a < q$  を満たす定数  $p, q$  に対して、 $S(a) = \int_p^q |f(x) - f(a)| dx$  は  $a = \frac{p+q}{2}$  で最小となる。

<証明>  $S(a)$  は図の緑斜線部分の面積の和。

$S\left(\frac{p+q}{2}\right)$  は図の青斜線部分の面積の和。

緑の面積が大きく、

$S\left(\frac{p+q}{2}\right) \leq S(a)$  で、

$S\left(\frac{p+q}{2}\right)$  が最小。(終)

