曲級のパラ×ータ付けの変換と曲線の長さの立義

Rn内のなめらかな曲線のパラ×ータ付けは微細能で速さか常に正」という多件をみたすものとする、

このとき、同じ由线の2つのパラ×ータ付けのありたの連絡な変数変換が微分可能になることは以下の補題によって示される。

さらにパラXータ付けにCl級であるという条件を与すと

同い曲線のパラ×ータ付かのありたの連録な変数変換も Cl級になることもわかる.

補題 f:(a,b)→Rはd∈(a,b)で微分可能でf(d)+0であると仮定する。

 $g:(c,d) \to (a,b)$ は $\beta \in (c,d)$ で連段で $g(\beta)=d$ をみたすと仮定する.

F(t)=f(g(t)) (te(c,a))とかく、F(t)は t=pで独分可能だと仮立する

このとき、g(*) は たニタで役分可能で $g'(\beta) = \frac{F'(\beta)}{f'(d)}$ となる

言記明 仮定より、以下のように書けるこ

- (2) $g(\beta+k)-g(\beta)=g(\beta+k)-d=\eta(k)\longrightarrow 0$ as $k\to 0$,
- 3 $F(\beta+k)-F(\beta)=f(g(\beta+k)-f(g(\beta)))=F'(\beta)k+\delta(k)k=(F'(\beta)+\delta(k))k$, $\delta(k)\to 0$ as $k\to 0$, $1\le n$ $d=g(\beta)$, $h=g(\beta+k)-g(\beta)=\eta(k)\pm 0$ in $t\to 0$ $t\to 0$, $t\to 0$

これと③を比較し、②を使うら ナ(め) キロより、

$$\frac{g(\beta+k)-g(\beta)}{k}=\frac{F'(\beta)+S(k)}{f'(a)+E(n(k))}\rightarrow \frac{F'(\beta)}{f'(a)} \quad \text{as } k\rightarrow 0.$$

ゆえた、る(t) は t=月で彼分可能で、 $g'(\beta) = F'(\beta)/f'(a) となることがでまされた、$

同い曲線の2つの C1執な1ペラ×-タ付け P(t) (a≤t≤b) と Q(s) (c≤s≤d) を考える.

そのあいれるいでラメータの重数重複 ホニオ(s) も c)級になる、このとき、

 $\int_{c}^{d} \| Q'(s) \| ds = \int_{c}^{d} \| P'(t(s))t'(s) \| ds = \int_{c}^{d} \| P'(t(s)) \| t'(s) ds = \int_{a}^{b} \| P'(t) \| dt$ る91、そ9由終9長さしる

 $L = \int_{a}^{b} \|P'(t)\| dt = \int_{c}^{d} \|Q'(s)\| ds$

で主義できる。