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×ータ付けは俗幻能で、速さか常に正という多件をみたすものとする、

このとも、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 総分可能に23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好であるという条件を望すと

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

補題 f:(a,b)→Rはde(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

言注明 仮定より、以下のように書ける:

- (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 $t\to 0$, $d+h=g(\beta+k)=g$

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 九=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 Cl執る1ペラ×-タ付け P(t) (a≤t≤b) と Q(s) (c≤s≤d) を考える.

そのありれるパ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

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

L=)_c ||P'(t)|| dt =)_c ||Q'(s)|| o で注義できる。