

ଦେଖିବା - ଗ୍ରାମୀଣ ଜୟାପାଳିକା

CHP N 3PN

Given x and \tilde{x} , calculate $P_{\tilde{x}}(x)$ by summing over all possible \tilde{X}_0 and \tilde{X}_1

נתקן מה ניג. $0 = p_*[\tilde{f}] = [\underbrace{p \circ \tilde{f}}_{\text{לפ}^n}]$ ס. $[\tilde{f}] \in \text{Ker } p_*$ נ. הוכחה

$[g] \in P_*\mathcal{P}_1(\tilde{X}, \tilde{x})$ וק. $[\tilde{f}] = 0$ ssi $\tilde{f} \sim_{\tilde{X}} p$, כלומר $\tilde{f} \sim_{\tilde{X}} g$.
 $\tilde{g} \sim_{\tilde{X}} \tilde{g}$, וזה מוכיח $\tilde{g} \sim_{\tilde{X}} p \circ \tilde{g}$ sis, $[g] = [p \circ \tilde{g}]$ וק.
 וקל לראות $\tilde{g} \sim_{\tilde{X}} p \circ \tilde{g}$

$x \in X^P$ $|p^{-1}(x)| = \text{const} \cdot k$. מונע מה x, \tilde{x} נס' נס' $p: \tilde{X} \rightarrow X$ מוגדר
 $\left[\pi_1(X) : p_* \pi_1(\tilde{X}) \right] = \infty$ נס' נס'

לפנינו נציג פונקציית \tilde{f} מ- \mathbb{R}^n ל- \mathbb{R} , שפונקציית f מ- X ל- \mathbb{R} מוגדרת על ידי $f(x) = \tilde{f}(x_0 + x)$. נוכיח כי f מוגדרת על כל $x \in X$.

לפונקציית f ניקיון $\tilde{x}_0 \in P'(x_0)$ מתקיים $[f]_{\text{ניפ}}(x, x_0) \rightarrow P'(x_0)$ ומכאן $P'(x_0)$ מוגדרת כפונקציית f בנקודה x_0 . אם f מוגדרת בנקודה x_0 , אז $P'(x_0)$ מוגדרת כפונקציית f בנקודה x_0 .

$$\text{Def } P: \tilde{X}, \tilde{x}_0 \rightarrow X, x_0$$

\uparrow
 \tilde{p} f
 y, y_0

$$p \circ \tilde{f} = f$$

$f_*\pi_1(Y, y_0) \subset p_*\pi_1(X, x_0)$

הוכחה:

$$f_* \pi_1(Y, y_0) = p_* \widetilde{f}_* \pi_1(Y, y_0) = p_* \pi_1(\tilde{X}, \tilde{x}_0) \quad \text{ולפ' נון אק: } \Leftrightarrow$$

לפ' דוק נון אק. $y \in Y$ ו- $\tilde{y} \in \tilde{X}$ ו- $f_* g_y = g_{\tilde{y}}$ ו- $y \in Y$ בפ' \tilde{f} אונ.

$$p: \tilde{X} \rightarrow X$$

$$\begin{array}{c} \uparrow f \\ y \leftarrow g_y [0,1] \end{array}$$

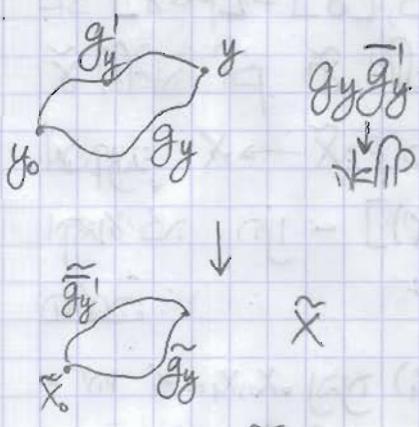
$$\tilde{g}_y(0) = \tilde{x}_0, p \circ \tilde{g}_y = f \circ g_y \Rightarrow \tilde{g}_y \rightarrow \tilde{X}$$

$$\tilde{f}(y) = \tilde{g}_y(1) \rightarrow \tilde{X}$$

לפ' קב' \tilde{f} אונ.

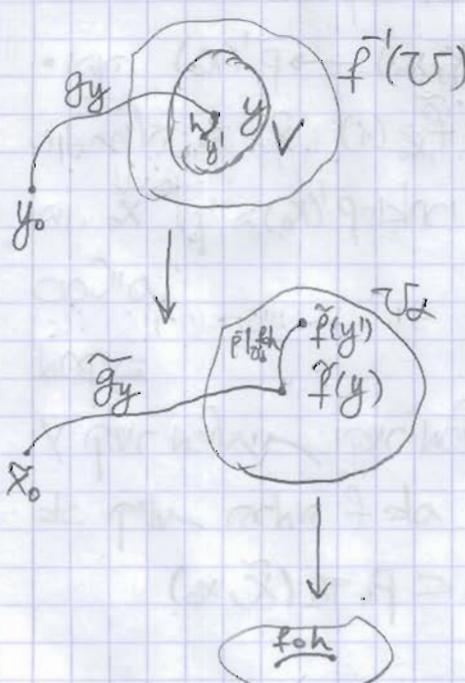
לפ' קב' \tilde{f} .

לפ' $[f \circ g_y \tilde{g}_y] \in p_* \pi_1(\tilde{X}, \tilde{x}_0)$, כי $f \circ g_y \tilde{g}_y$ מוגדר ב- \tilde{X} ו- \tilde{g}_y מוגדר ב- \tilde{X} .
 $\tilde{g}_y(1) = \tilde{g}'_y(1)$ ו- \tilde{g}'_y מוגדר ב- \tilde{X} .



לפ' $f(y)$ מוגדר ב- X , $f(y) \in X$

לפ' $V \subset \tilde{f}'(U_2)$ ו- $y \in V \subset \tilde{f}'(U) \subset Y$ ו- $\tilde{f}(y) \in U_2$ ו-



לפ' y מוגדר ב- V , $\tilde{f}'(y) \in U_2$, $y' \in V$ בפ' ?

$f \circ h = U_2$ ו- $f \circ g_y$ מוגדר ב- f ו- $f \circ g_y = f \circ h$. בפ' ?

פ' כראוי. מוגדרת ה- $f \circ h$ בפ' ?

ר' מילר \tilde{f}_1, \tilde{f}_2 נורמליזציה של f_1, f_2 ב' L^p יוק נס, ג' $\tilde{f}_1 = \tilde{f}_2$

$$\tilde{f}_1 = \tilde{f}_2 \text{ sk } \tilde{x} = \tilde{f}_1(y_0) = \tilde{f}_2(y_0) \text{ ok}$$

ואז $\tilde{f}_1 + \tilde{f}_2$ מוגדרת כפונקציית סכום. $y = \{\tilde{f}_1 + \tilde{f}_2\}_{y \in U_2} = \tilde{f}_1(y) + \tilde{f}_2(y)$.

$\tilde{f}_1(y) = \tilde{f}_2(y)$ ok - מוגדרת כפונקציית סכום.

לפ' U_2 אובייקט sk. $\tilde{f}_1(y) = \tilde{f}_2(y) \in U_2$ sk

לפ' P sk $\tilde{f}_1 + \tilde{f}_2$ מוגדרת כפונקציית סכום, $P\tilde{f}_1 = P\tilde{f}_2 = f_1 + f_2$

לפ' $y \in U_2$ sk

Borsuk-Ulam Corollary: knclR

$f(x) = f(-x)$ $\forall x \in \mathbb{R}^n$ ו $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ BP

: $n=1$: knclR

לפ' $g(x) = f(x) - f(-x)$ sk $g(x) > 0 \forall x \in \mathbb{R}^n$ ok. $g(x) = f(x) - f(-x)$ BP, $f: S^1 \rightarrow \mathbb{R}$

. ב' $x, -x \in S^1$

, $h(x) = \frac{f(x) - f(-x)}{\|f(x) - f(-x)\|} \in \mathbb{R}^n$ (לפ' $\|\cdot\|$ מינימום). $f: S^1 \rightarrow \mathbb{R}^n$: $n=2$

maginatki. $h: S^1 \rightarrow S^1$ sk

$$S^2 \xrightarrow{h} S^1$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow P_1 & \sim & \downarrow P_2 \\ \mathbb{RP}^2 & \xrightarrow{h} & S^1 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} 0 & \rightarrow & \mathbb{Z} \\ \downarrow & & \downarrow 2 \\ \mathbb{Z}_2 & \xrightarrow{0} & \mathbb{Z} \end{array}$$

$\tilde{h}: \mathbb{RP}^2 \rightarrow S^1$ פונקציית הסכום של ה- S^1 ים נורמליזה על ידי \tilde{h}

ולכן $\tilde{h} \circ P_2 = P_1 \circ \tilde{h} \circ P_2 = P_1 \circ h$ $\Rightarrow \tilde{h} \circ P_2 = h$, $P_1 \circ \tilde{h} = h$

ו- $\tilde{h}(-x) = \tilde{h} \circ P_2(-x) = \tilde{h} \circ P_2(x) = h(x)$ sk

מי ימְלָא כִּי תְּ

לנ"ז σ מוגדרת על ידי $x \in X \Leftrightarrow \text{הערך של } \sigma \text{ ב-} x \text{ הוא } 1$.
 כלומר σ מוגדרת כפונקציית סימון $\sigma_i(U, x) \rightarrow \mathbb{F}_q$.

GP 15k. מילון בז' המכיל כ-15,000 מילים ופונטים, מילון זה יתאים ל-Cohen

ו. $P_*\mathcal{F}\mathcal{H}(\tilde{X}_H, \tilde{x}_0) \cong H$ ($\Rightarrow P: \tilde{X}_H, \tilde{x}_0 \rightarrow X, x_0$ כפונקציית $H \in \mathcal{F}\mathcal{H}(X, x_0)$)

$$H = \{e\} \text{ only: } \underline{\text{הו}}$$

$$\tilde{X} = \left\{ [x] \mid x: [0,1] \rightarrow X, x_0 = x_0 \right\} : \text{הנ'ג' } \tilde{X} \text{ נ'ג' } x: \tilde{X} \text{ נ'ג' } x_0 \right.$$

$[\gamma] \mapsto \gamma(1) \quad \text{p: } \tilde{X} \rightarrow X \quad \text{et}$

• מילויים נטולים יתאפשרו רק באמצעות שילובם של מילויים נטולים.

$$U_{[\delta]} = \{ [\delta \cdot n], n: [0,1] \rightarrow U \} : \delta(n) \in U \cap U_{[\delta]} \subset \tilde{X} \rightarrow \tilde{Y}. \delta \wedge * = 0$$

בגדי צבאות צבאיים. מיליטריה. חיל האוויר מוסה זר. צבאי. צבאי.

$[E] = [\delta\eta] = [\delta\beta]$. ꝑn ꝑ V NV sk. $[E] \in W_{[\varepsilon]}$ sk. $[E] \subset \bigcup_{[\delta]} NV_{[\delta]}$
 $\vdash (\exists \beta) W_{[\varepsilon]} \subset \bigcup_{[\delta]} NV_{[\delta]} \text{ sk. } \varepsilon(1) \in W \subset \bigcup NV \text{ ei } \vdash \varepsilon(1) \in \bigcup NV$

$$W_{[\varepsilon]} \ni [\varepsilon w] = [\gamma(\eta(\omega))] \underset{\text{def}}{=} [\delta(zw)] \quad , \quad [\varepsilon] \in W_{[\varepsilon]} \quad (3) \text{ in}$$

הנ' פקח ב- \mathbb{C} , הדרישה היא $p: U_{\mathbb{D}} \rightarrow U$ יפה : מוגדר X .

$\tilde{X} \ni [x] \in \mathbb{R}^n$ \mapsto $\text{proj}_{\mathcal{L}}(x) \in \mathcal{L}$ $\text{and } \text{proj}_{\mathcal{L}}: \mathcal{L}^\perp \rightarrow \mathcal{L}$

(ונס פה כי $T_{[0,t]} = T_{[t,t]}$ ו $\forall u \in \mathcal{V}(\mathbb{R})$). נסמן $p \in \mathcal{P}$, $p' \in \mathcal{P}'$ ו $p \neq p'$.

• \cup if $P^{-1}(U) = \bigcup_{x \in U} U_x$

• $\text{Hilf} \quad \text{Wegen } [\gamma] \in \Phi_1(X) \text{ und } \gamma|_S, P_* \Phi_1(S) = 0 \quad \text{und } \gamma|_{X \setminus S} : \Phi_1(\tilde{X}) = 0$

$g(s) = [x(st)]$, $g: I \rightarrow X$: $\forall k \in \mathbb{N}$, $[x] \in \pi_1(X)$ km sk. $x \sim x_0$ sk

$\gamma^h(x_0) \cap S = [\gamma(0)] = [\gamma(t)] \cap S$, $\gamma(0) = g(1)$ ⇒ ?
if g is not a pcf

$\gamma(1)=\gamma'(1)$ \wedge $k[\gamma] \sim [\gamma']$ \Rightarrow $k[\tilde{X}_H] = \{[\gamma], \gamma(0) \neq x_0\} \neq \emptyset$, $H \neq \text{es}$ \wedge k .

הנעה מינה $G[88] \in H$!

$$\begin{array}{ccc} \tilde{X}_2 & \xrightarrow[\sim]{\phi} & \tilde{X}_1 \\ \searrow p_2 & & \swarrow p_1 \\ & X & \end{array}$$

எனவே Φ முறையின் எி முகவரி நடவடிக்கை ஆகும். அதைப் பொறுத்து என்ற சொல்லிகள் X_1, X_2, f என்று விடக் கூடும்.

二〇〇〇

הנור:

בנוסף, מילוי הטענה $\Phi_1 \wedge \Phi_2$ מוכיח כי $\Phi_1 \wedge \Phi_2 \vdash P_1 \wedge P_2$.

X ו- \tilde{X} מוגדרים כפונקציית $p: \tilde{X} \rightarrow X$, ש

- \tilde{X} הוא גלובוס טופולוגי.
- p היא פונקציית סטואטיקה.

உயிர் கோரி விடுமிகுக் கலை

\tilde{X} է 1Gk կող գ: $\tilde{X} \rightarrow X$ ամ ու Ու P: $\tilde{X} \rightarrow X$ բառ

$$p_* \Phi_* \Phi_1 (\tilde{X}, \tilde{x}_0) = p_* \Phi_1 (\tilde{X}, \tilde{x}_0) \quad \begin{array}{ccc} \tilde{X} & \xrightarrow{\Phi} & \tilde{X} \\ p \searrow & & \swarrow p \end{array} \quad \text{new ok}$$

$\text{Aut}(p: \tilde{X} \rightarrow X)$ מוגדרת כה שיתקיים $f \circ p = f$

תבונת גראונד ווינט: אם $\varphi \in \text{Aut}(X \rightarrow X)$ מושך מושג \tilde{x} , אז גם מושג x מושך.

• נ"ג \tilde{X} , מוגדר $p: \tilde{X} \rightarrow X$. מילוי נ"ג, מילוי דוגר X :
 • מילוי דוגר X : $\text{SL}(E, H) = P_* \#_1(\tilde{X}, \tilde{x}_0)$ (נו)

ასეთი რიცხვის განცემის შედეგად $P'(x_0) \approx \text{ასეთი } \text{Aut}(\tilde{x} \rightarrow x)$ (1)

$$\text{Aut}(\tilde{X} \rightarrow X) \simeq \text{Norm}(H)/_H \quad (2)$$

$\text{Aut}(\tilde{X} \rightarrow X) \cong \pi_1(X, x_0)$ 'sk, poniewaz \tilde{X} ak = typu

• 1020

$\vdash H \in \text{def}(P) \text{ ასე } \tilde{x}_i \in P'(x_0) \wedge \tilde{x}_0 \in P \text{ ასე } \vdash H$ (1)

$$\cdot p_* \pi_1(\tilde{X}, \tilde{x}_1) = [ph] \cdot H \cdot [ph]^{-1}$$

\tilde{x}_1 p \tilde{x}_0 p a merge n'fow h reba

: מיל $P \circ \varphi = P$ נ, $\varphi(\tilde{x}_0) = \tilde{x}_1$ ו $\varphi \in \text{Aut}(\tilde{x} \rightarrow x)$ מינימ, גזען

$$P_*\Phi_1(\tilde{x}, \tilde{x}_1) = P_*\varphi_*\Phi_1(x, \tilde{x}_0) = P_*\Phi_1(x, \tilde{x}_0)$$

. גזען וק (ג) אוניברלי וק גזען וק

$r = poh$ וק עיג, $[g]$ "8 סՅינ g $\varphi: \text{Norm}(H) \rightarrow \text{Aut}(\tilde{x} \rightarrow x)$ גזען (2)

ו קומונטוק (ונאכון וטב ש g כבשנ "ה k) $h(1) = \tilde{x}_1$, $h(0) = \tilde{x}_0$ ו
מונע; פ φ , ו קומונטוק קומונטוק φ . ($ghg^{-1} = H$ "8 $h \in N$) CHP ופ
ר'תוקה וק g כבשנ, $g = [ph]$ גזען מונע h וקונע \tilde{x}_0, \tilde{x}_1 ו φ
וקומונטוק וק g וק, $\text{Ker } \varphi = H$ וק. וק φ מינימ וק ר'תוקה וק
ו H וק מינימ