

## 1. מנגנון זמינותה - הטענה

## מבחן: מלחמות צבאיות-ריבונאיות

$S^{n-1} \subset \mathbb{R}^n$ ,  $B^n \subset \mathbb{R}^n$ ,  $D^n \subset \mathbb{R}^n$ .  $\text{וגם } \mathbb{C}^n, \mathbb{R}^n$

תְּנִזְנֵן אֶל-מִזְבֵּחַ

רָאשֵׁן גְּדוֹלָה בְּבֵבֶן  $\mathbb{C}P^n$ ,  $\mathbb{R}P^n$

ମୁଦ୍ରଣ

$$\mathbb{R}P^n := \{ l \in \mathbb{R}^{n+1}, \dim l = 1, o \in l \}$$

וְנִזְמָנָה - גַּם 2 מֵשָׁנָה. וְלֹא כַּי-בָּא בְּעֵדָה.

בנוסף לזו, ניתן לאריך את תקופת הנטענות של המבנה על ידי מילוי חלל המבנה בטיח.

(RP<sup>n+1</sup> de gǔn hàn dà yíng C RP<sup>n</sup> fù pǔ) RP<sup>n</sup> = R<sup>n+1</sup> - {0} / x = λ X, gǔn hàn

$$(x_0 : x_1 : \dots : x_i : \dots : x_n) \mapsto \left( \frac{x_0}{x_i}, \dots, 1, \dots, \frac{x_n}{x_i} \right) : \mathbb{R}\mathbb{P}^n \supset U_i := \left\{ x_i \neq 0 \right\}$$

• ג' פ' נס עטף ור' IRP מילויים

Grantamm le ynb a'Gantr̄ p̄ RP<sup>n</sup> ≈ S<sup>n</sup>/x<sub>n(x)</sub> :

$$\text{RP}^n = \mathbb{R}^n \cup \text{RP}^{n-1} = \mathbb{R}^n \cup \mathbb{R}^{n-1} \cup \dots \cup \{\text{o}\}$$

ולו לא מוכנה  $\mathbb{CP}^n$  היפר-טבולה.

**בנוסף:** יתקבר בטנט (טנט הוא כינויו של מושב הטנטון) ואף בטנט יתקבר.

$$P.S^{2n+1} \subset \mathbb{C}^{n+1} \cong \mathbb{R}^{2n+2}$$

$$J \downarrow \varphi$$

$\mathbb{C}P^n$

פ' סעיפים מאין ז מניין גיאר מלה ב' פ' סעיף ז' (גנדי) ו' פ' סעיף ז' (לפ' ז' כו').

$B^{2n} \supset \partial M$ ,  $D_{\infty}^{2n} \rightarrow \mathbb{C}P^n$ :  $\pi_C$

" $\mathbb{C}P^n = \mathbb{C}^n \cup \mathbb{C}^{n-1} \cup \dots \cup \{\infty\}$ " - קיינן וס

וועוד: המלה דיסטנס-פוקוס

Grassmann נס' 1

המלה דיסטנס-פוקוס  
המלה דיסטנס-פוקוס  
 $L^k \subset \mathbb{R}^n \left\{ \text{הו מינימ. } n > k > 0, \text{Gr}(n, k) \right\}$  (1) המלה דיסטנס-פוקוס

$$\mathbb{R}P^n = \text{Gr}(n+1, 1)$$

$$L^k_{\mathbb{C}} \subset \mathbb{C}^n \left\{ \text{הו מינימ. } n > k > 0, \text{Gr}_{\mathbb{C}}(n, k) \right\} \quad (2)$$

$$\left\{ (L^k \subset \mathbb{R}^n, M) \right\} = \text{Gr}_+(n, k) \quad (3)$$

בנין המבנה גאומטריה של המרחב  $\text{Gr}_+(n, k), \text{Gr}(n, k)$  המלה דיסטנס-פוקוס  
 $K(n-k)$  המלה דיסטנס-פוקוס בפונקציית  $\text{Gr}_+(n, k) \cdot K(n-k)$

$L^k \subset \mathbb{R}^n, (e_1, \dots, e_k)$  a base.

$A = \begin{pmatrix} e_1 & a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ e_k & a_{k1} & \dots & a_{kn} \end{pmatrix}$  of maximal rk.

$M_{i_1 \dots i_k} = \begin{cases} 1 & |M_{i_1 \dots i_k}| \neq 0 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \in \text{Gr}(n, k)$

$$A \rightarrow M_{i_1 \dots i_k}^{-1} A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

לעתה נס'  $L^k$  נס'  $M_{i_1 \dots i_k}$  נס'  $\text{Gr}(n, k)$  המלה דיסטנס-פוקוס  
 $\text{Gr}(n, k) = \bigcup_{(i_1, \dots, i_k)} M_{i_1 \dots i_k} \cong \mathbb{R}^{K(n-k)}$

כיפור נס' המלה דיסטנס-פוקוס, נס' המלה דיסטנס-פוקוס, נס' המלה דיסטנס-פוקוס  
ונס' המלה דיסטנס-פוקוס המלה דיסטנס-פוקוס.  
ולא הוכח המלה דיסטנס-פוקוס המלה דיסטנס-פוקוס.  
ונע שיכן נס' המלה דיסטנס-פוקוס נס' המלה דיסטנס-פוקוס, המלה דיסטנס-פוקוס, המלה דיסטנס-פוקוס.  
Plücker המלה דיסטנס-פוקוס המלה דיסטנס-פוקוס המלה דיסטנס-פוקוס.

$$\text{def: } \pi_{i_1, \dots, i_k} \text{ folk-plucker map} \quad L^k \in G_2(n, k) \\ \left\{ \begin{array}{l} \pi_{i_1, \dots, i_k} = |M_{i_1, \dots, i_k}| \\ (i_1, \dots, i_k) \subset \{1, \dots, n\} \end{array} \right\}_k \\ A = \underbrace{\left( \begin{array}{c} \\ \\ \end{array} \right)}_n$$

הנימוק בדרכו מוכיח (1):  
בנוסף לאותם  $L^k$  אליהם מוכיח (2)

$G_{k,k}$  הוא אוסף של מושגים נספחים ל- $A = ( )_k \leftarrow L^k$  (1)

שנוגן עם מושגים נספחים (2)

הנימוק קובע כי מושג ה- $\pi_{i_1, \dots, i_k} = 1$  אם (2)

$$\left( \begin{array}{c} a_{1, k+1}, \dots, a_{1, n} \\ \vdots \\ a_{k, k+1}, \dots, a_{k, n} \end{array} \right), \pi_{i_1, \dots, i_k, k+j} = \pm \left| \begin{array}{cc} 1 & 0 \\ \vdots & a_{i_k, k+j} \\ 0 & \ddots \end{array} \right| = \pm a_{i_k, k+j}$$

$G_2(n, k) \hookrightarrow S^{(n-k)-1}, G_2(n, k) \hookrightarrow \mathbb{R}\mathbb{P}^{(n-k)-1}$

הנימוק מוכיח (1).  
הנימוק מוכיח (2).  
הנימוק מוכיח (3).

$\dots \mathbb{C}\mathbb{P}^\infty, \mathbb{R}\mathbb{R}^\infty, \mathbb{B}^\infty, \mathbb{D}^\infty, \mathbb{S}^\infty, \mathbb{C}, \mathbb{R}^\infty$

(הנימוק מוכיח): הנימוק

(הנימוק מוכיח)  $X_1 \subset X_2 \subset \dots$

: קואוטר  $X$  כהה מוכיח (2).  $X := \bigcup_{i=1}^{\infty} X_i$

i.  $x \in X$  (הנימוק) מוכיח  $U \cap X_i \neq \emptyset \Leftrightarrow$  (הנימוק) מוכיח  $U \subset X$

$(x_1, \dots, x_i) \mapsto (x_1, \dots, x_i, 0)^T \in \mathbb{R}^{i+1} \supset \text{פין } \mathbb{R}^i$   $\mathbb{R}^\infty = \bigcup_{i=0}^{\infty} \mathbb{R}^i$ , סבב סל

הנימוק מוכיח (2).  $\mathbb{R}^k$  מוכיח (3).  $\mathbb{C}$  מוכיח (4).

200N 08 (X<sub>1</sub>:X<sub>2</sub>:... )  $\cong \text{G}_B \text{ kq } \text{pr.} \text{RP}^\infty = \left\{ l \subset \mathbb{R}^\infty \mid \dim l = 1 \right\}$

When we run  $\mathbb{CP}^\infty$ ,  $\mathbb{RP}^\infty = \bigcup_{i=0}^{\infty} \mathbb{RP}^i$ . On the way we keep the 'do

$G_2(\infty, k) := \left\{ L^k \subset \mathbb{R}^\infty \right\}$  נסמן  $G_2(n, k)$  כSubset של  $\mathbb{R}^n$  ו $G_2(\infty, k) = \bigcup_{n=k+1}^{\infty} G_2(n, k)$

## ପାନ୍ଧିର ଏକାମ୍ବି

(1) NCERT द्वारा NCERT किए गए।

לנ"ט (2) - הינה הטענה:  $\forall P, P:X \Rightarrow Y$   $\exists p \in P \forall x \in X \exists y \in Y$   $P(x,y)$

$P: X \xrightarrow{h} Y$ : ക്രോക്ക് ഫൂഡ് അഫീസിൽ ഒരു പദ്ധതിയാണ്  
നോട്ടീസ് hop  $\Leftrightarrow$  നോട്ടീസ് h

$\text{Con}(X)$ , או גרא.  $X \times I$  הינו גוף רציף  $X$  בפיג'ם.  $C^{\ast}$   $X$  הוא הנשבר (suspension) גרא. (הנשבר הוא גוף רציף  $X \times I / \{x=1\}$ )

$$(S(S^n) \stackrel{?}{=} S^{n+1}). S(X) := X \times I / \begin{cases} x \sim x \\ x \sim y \end{cases}$$

ו $\forall (x,y) \in C$  מתקיים  $C(x,y) = \{f \mid f: X \rightarrow Y\}$ . נן  $x,y$  ב- (3)

$$d(f, g) := \max_{x \in X} \delta(f(x), g(x))$$

Հայեցական է այս որպես համար առաջարկ տալ է այս գործընթացը.

$\forall x \in U \subset X, U$  open.  
 $\exists x \in V \subset U, \bar{V} \subset U$   
and  $\bar{V}$  is compact.  
(այս այլ գործընթացը)

, այս այլ գործընթացը է այս գործընթացը, որը առաջարկ է այս գործընթացը.

$$C(X, C(Y, Z)) \cong C(X \times Y, Z)$$
 Sk