מטריקה אוקלידית: תהיינה $x,y\in\mathbb{R}^{n}$ אזי $d_{2}\left(x,y\right)=\sqrt{\sum_{i=1}^{n}\left(x_{i}-y_{i}\right)^{2}}$.

הגדרה: תהיינה $X,Y\subseteq\mathbb{R}^{n}$ אזי $d_{2}\left(X,Y\right)=\inf_{\substack{x\in X\\ y\in Y}}d_{2}\left(x,y\right)$.

נקודה קרובה ביותר לנקודה: תהא $X\subseteq\mathbb{R}^{n}$ ויהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash X$ אזי $x\in X$ עבורו לכל $y\in X$ מתקיים $d_{2}\left(x,a\right)\le d_{2}\left(y,a\right)$.

טענה: תהא $X\subseteq\mathbb{R}^{n}$ יהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash X$ ותהא $x\in X$ אזי (x הנקודה הקרובה ביותר ל־a ב־x)$\Longleftrightarrow$($d_{2}\left(a,x\right)=d_{2}\left(a,X\right)$).

משפט הנקודה הקרובה ביותר: תהא $X\subseteq\mathbb{R}^{n}$ ויהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash X$ אזי קיימת נקודה קרובה ביותר ל־a ב־X.

טענה: תהא $X\subseteq\mathbb{R}^{n}$ קמורה ויהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash X$ אזי קיימת ויחידה נקודה קרובה ביותר ל־a ב־X.

היפר־משטח/על־מישור: יהי $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ ויהי $\beta\in\mathbb{R}$ אזי $H\left(\alpha,\beta\right)=\left\{ x\in\mathbb{R}^{n}\mid\left\langle \alpha,x\right\rangle =\beta\right\}$.

חצי מרחב נוצר על ידי היפר־משטח: יהי $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ ויהי $\beta\in\mathbb{R}$ אזי

- עליון: $H^{+}\left(\alpha,\beta\right)=\left\{ x\in\mathbb{R}^{n}\mid\left\langle \alpha,x\right\rangle \ge\beta\right\}$.
- תחתון: $H^{-}\left(\alpha,\beta\right)=\left\{ x\in\mathbb{R}^{n}\mid\left\langle \alpha,x\right\rangle \le\beta\right\}$.

טענה: יהי $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ ויהי $\beta\in\mathbb{R}$ אזי $H^{+}\left(\alpha,\beta\right)=H^{-}\left(-\alpha,-\beta\right)$.

טענה: יהי $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ ויהי $\beta\in\mathbb{R}$ אזי $H^{+}\left(\alpha,\beta\right)\cap H^{-}\left(\alpha,\beta\right)=H\left(\alpha,\beta\right)$.

היפר־משטח מפריד: תהא $S\subseteq\mathbb{R}^{n}$ ויהי $x\in\mathbb{R}^{n}$ אזי היפר־משטח $H\left(\alpha,\beta\right)$ המקיים אחד מהבאים

- $x\in H^{+}\left(\alpha,\beta\right)$ וכן $S\subseteq H^{-}\left(\alpha,\beta\right)$.
- $x\in H^{-}\left(\alpha,\beta\right)$ וכן $S\subseteq H^{+}\left(\alpha,\beta\right)$.

היפר־משטח מפריד ממש: תהא $S\subseteq\mathbb{R}^{n}$ ויהי $x\in\mathbb{R}^{n}$ אזי היפר־משטח מפריד $H\left(\alpha,\beta\right)$ המקיים אחד מהבאים

- $x\in H^{+}\left(\alpha,\beta\right)\backslash H\left(\alpha,\beta\right)$ וכן $S\subseteq H^{-}\left(\alpha,\beta\right)\backslash H\left(\alpha,\beta\right)$.
- $x\in H^{-}\left(\alpha,\beta\right)\backslash H\left(\alpha,\beta\right)$ וכן $S\subseteq H^{+}\left(\alpha,\beta\right)\backslash H\left(\alpha,\beta\right)$.

משפט ההפרדה על ידי היפר־משטח: תהא $S\subseteq\mathbb{R}^{n}$ סגורה וקמורה יהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash S$ ותהא $x\in\mathbb{R}^{n}$ הנקודה הקרובה ביותר ל־a ב־S אזי $H\left(a-x,\left\langle a-x,x\right\rangle \right)$ היפר־משטח מפריד בין S ל־a.

טענה: תהא $S\subseteq\mathbb{R}^{n}$ סגורה וקמורה ויהי $a\in\mathbb{R}^{n}\backslash S$ אזי קיים $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ וקיים $\beta\in\mathbb{R}$ עבורם $H\left(\alpha,\beta\right)$ היפר־משטח מפריד ממש בין S ל־a.

משפט: תהא $S\subseteq\mathbb{R}^{n}$ קמורה סגורה וקומפקטית ותהא $T\subseteq\mathbb{R}^{n}$ קמורה וסגורה עבורה $S\cap T=\varnothing$ אזי קיים $\alpha\in\mathbb{R}^{n}$ וקיים $\beta\in\mathbb{R}$ עבורם $H\left(\alpha,\beta\right)$ היפר־משטח מפריד ממש בין S ל־T.

משפט: תהיינה X,Y קבוצות ותהא $f:X\times Y\to\mathbb{R}$ אזי $\sup_{x\in X}\inf_{y\in Y}f\left(x,y\right)\le\inf_{y\in Y}\sup_{x\in X}f\left(x,y\right)$.

פונקציה בילינארית: יהיו X,Y מ"ו מעל $\mathbb{R}$ אזי $f:X\times Y\to\mathbb{R}$ המקיימת

- לכל $\mu,\lambda\in\mathbb{R}$ לכל $x\in X$ ולכל $y,z\in Y$ מתקיים $f\left(x,\lambda y+\mu z\right)=\lambda f\left(x,y\right)+\mu f\left(x,z\right)$.
- לכל $\mu,\lambda\in\mathbb{R}$ לכל $x,w\in X$ ולכל $y\in Y$ מתקיים $f\left(\lambda x+\mu w,y\right)=\lambda f\left(x,y\right)+\mu f\left(w,y\right)$.

סימפלקס: יהי $n\in\mathbb{N}$ אזי $\triangle_{n}=\left\{ x\in\mathbb{R}_{+}^{n+1}\mid\sum_{i=1}^{n+1}x_{i}=1\right\}$.

נקודות קיצון של סימפלקס: יהי $n\in\mathbb{N}$ אזי $\left\{ e_{1},\ldots,e_{n+1}\right\}$.

מטריצה מייצגת: יהיו $n,m\in\mathbb{N}$ ותהא $f:\triangle_{n}\times\triangle_{m}\to\mathbb{R}$ בילינארית אזי $\left[f\right]\in M_{\left(n+1\right)\times\left(m+1\right)}\left(\mathbb{R}\right)$ המוגדרת $\left(\left[f\right]\right)_{i,j}=f\left(e_{i},e_{j}\right)$.

טענה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}$ תהא $f:\triangle_{n}\times\triangle_{m}\to\mathbb{R}$ בילינארית יהי $x\in\triangle_{n}$ ויהי $y\in\triangle_{m}$ אזי $f\left(x,y\right)=x^{T}\cdot\left[f\right]\cdot y$.

משפט המינמקס: יהיו $n,m\in\mathbb{N}$ ותהא $f:\triangle_{n}\times\triangle_{m}\to\mathbb{R}$ בילינארית אזי $\max_{x\in\triangle_{n}}\min_{y\in\triangle_{m}}f\left(x,y\right)=\min_{y\in\triangle_{m}}\max_{x\in\triangle_{n}}f\left(x,y\right)$.

מסקנה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}$ ותהא $A\in M_{\left(n+1\right)\times\left(m+1\right)}\left(\mathbb{R}\right)$ אזי $\max_{x\in\triangle_{n}}\min_{y\in\triangle_{m}}x^{Y}Ay=\min_{y\in\triangle_{m}}\max_{x\in\triangle_{n}}x^{Y}Ay$.

סימון: $\triangle_{\infty}=\left\{ \mu:\mathbb{N}\to\left[0,1\right]\mid\sum_{n\in\mathbb{N}}\mu\left(n\right)=1\right\}$.

מטריצה חסומה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}_{+}\cup\left\{ \infty\right\}$ אזי $A\in M_{n\times m}\left(\mathbb{R}\right)$ עבורה קיים $M>0$ עבורו לכל $i\in\left[n\right]$ ולכל $j\in\left[m\right]$ מתקיים $\left|\left(A\right)_{i,j}\right|<M$.

מסקנה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}$ ותהא $A\in M_{\infty\times\left(m+1\right)}\left(\mathbb{R}\right)$ חסומה אזי $\sup_{x\in\triangle_{\infty}}\inf_{y\in\triangle_{m}}x^{Y}Ay=\inf_{y\in\triangle_{m}}\sup_{x\in\triangle_{\infty}}x^{Y}Ay$.

משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס: תהיינה A_{1},A_{2} קבוצות סופיות ותהא $u:A_{1}\times A_{2}\to\mathbb{R}$ אזי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$.

פעולות/אסטרטגיות/אסטרטגיות טהורות של שחקן 1: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי A_{1}.

פעולות/אסטרטגיות/אסטרטגיות טהורות של שחקן 2: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי A_{2}.

פונקציית תשלומים: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי u.

פעולה/אסטרטגיה מעורבת של שחקן 1: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי התפלגות על A_{1}.

פעולה/אסטרטגיה מעורבת של שחקן 2: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי התפלגות על A_{2}.

סימון: תהא A קבוצה סופית אזי $\triangle\left(A\right)=\left\{ \mu:A\to\left[0,1\right]\mid\sum_{a\in A}\mu\left(a\right)=1\right\}$.

סימון: יהי $\left(A,B,u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס תהא $\mu\in\triangle\left(A\right)$ ותהא $\lambda\in\triangle\left(B\right)$ אזי $u\left(\mu,\lambda\right)=\sum_{a\in A}\sum_{b\in B}\mu\left(a\right)\cdot\lambda\left(b\right)\cdot u\left(a,b\right)$.

ערך המקסמין של משחק: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $\underline{v}=\max_{x\in\triangle\left(A_{1}\right)}\min_{y\in\triangle\left(A_{2}\right)}u\left(x,y\right)$.

ערך המינמקס של משחק: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $\overline{v}=\min_{y\in\triangle\left(A_{2}\right)}\max_{x\in\triangle\left(A_{1}\right)}u\left(x,y\right)$.

מסקנה: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $\overline{v}=\underline{v}$.

ערך של משחק: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $v=\overline{v}$.

אסטרטגיה מעורבת אופטימלית עבור שחקן 1: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $x\in\triangle\left(A_{1}\right)$ עבורה $\min_{y\in\triangle\left(A_{2}\right)}u\left(x,y\right)=v$.

אסטרטגיה מעורבת אופטימלית עבור שחקן 2: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס אזי $y\in\triangle\left(A_{2}\right)$ עבורה $\min_{x\in\triangle\left(A_{1}\right)}u\left(x,y\right)=v$.

פעולה שולטת חזק על פעולה עבור שחקן 1: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס ותהא $a\in A_{1}$ אזי $b\in A_{1}$ עבורה $u\left(b,c\right)<u\left(a,c\right)$ לכל $c\in A_{2}$.

פעולה שולטת חזק על פעולה עבור שחקן 2: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס ותהא $a\in A_{2}$ אזי $b\in A_{2}$ עבורה $u\left(c,a\right)<u\left(c,b\right)$ לכל $c\in A_{1}$.

פעולה שולטת חלש על פעולה עבור שחקן 1: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס ותהא $a\in A_{1}$ אזי $b\in A_{1}$ עבורה

- לכל $c\in A_{2}$ מתקיים $u\left(b,c\right)\le u\left(a,c\right)$.
- קיים $c\in A_{2}$ עבורו $u\left(b,c\right)<u\left(a,c\right)$.

פעולה שולטת חלש על פעולה עבור שחקן 2: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס ותהא $a\in A_{2}$ אזי $b\in A_{2}$ עבורה

- לכל $c\in A_{1}$ מתקיים $u\left(c,a\right)\le u\left(c,b\right)$.
- קיים $c\in A_{1}$ עבורו $u\left(c,a\right)\le u\left(c,b\right)$.

משפט: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס תהא $a\in A_{1}$ פעולה נשלטת חזק עבור שחקן 1 ותהא x אסטרטגיה מעורבת אופטימלית עבור שחקן 1 אזי $x\left(a\right)=0$.

משפט: יהי $\left(A_{1},A_{2},u\right)$ משחק בצורה אסטרטגית שני־שחקנים סכום־אפס ותהא $a\in A_{1}$ פעולה נשלטת חלש עבור שחקן 1 אזי $v\left(\left(A_{1},A_{2},u\right)\right)=v\left(\left(A_{1}\backslash\left\{ a\right\} ,A_{2},u\right)\right)$.

סימון: תהא Ω קבוצה סופית ותהא $t:\Omega\to\triangle\left(\Omega\right)$ אזי $t\left(\omega'\mid\omega\right)=t\left(\omega\right)\left(\omega'\right)$ לכל $\omega,\omega'\in\Omega$.

מודל של אינפורמציה לא מלאה: תהא I קבוצה סופית תהא Ω קבוצה סופית ותהא $t:I\to\left(\Omega\to\triangle\left(\Omega\right)\right)$ עבורה לכל $i\in I$ ולכל $\omega,\omega'\in\Omega$ עבורם $t_{i}\left(\omega'|\omega\right)>0$ מתקיים $t_{i}\left(\omega\right)=t_{i}\left(\omega'\right)$ אזי $\left(I,\Omega,t\right)$.

שחקנים במודל של אינפורמציה לא מלאה: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה אזי I.

מצבי עולם במודל של אינפורמציה לא מלאה: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה אזי Ω.

אמונה של שחקן במצב עולם במודל של אינפורמציה לא מלאה: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה יהי $i\in I$ ויהי $\omega\in\Omega$ אזי $t_{i}\left(\omega\right)$.

סיטואציה של אינפורמציה לא מלאה: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה ויהי $\omega^{*}\in\Omega$ אזי $\left(I,\Omega,t,\omega^{*}\right)$.

סימון: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה ויהי $\omega\in\Omega$ אזי $F_{i}\left(\omega\right)=\left\{ \omega'\in\Omega\mid t_{i}\left(\omega'\right)=t_{i}\left(\omega\right)\right\}$.

מסקנה: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה יהי $i\in I$ ויהי $\omega\in\Omega$ אזי $t_{i}\left(F_{i}\left(\omega\right)\mid\omega\right)=1$.

מודל שני של אינפורמציה לא מלאה: תהא I קבוצה סופית תהא Ω קבוצה סופית תהא $P:I\to\triangle\left(\Omega\right)$ ותהא G_{i} חלוקה של Ω לכל $i\in I$ אזי $\left(I,\Omega,P,G\right)$.

התפלגות אפריורית אפשרית: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה ויהי $i\in I$ אזי $P\in\triangle\left(\Omega\right)$ עבורה $P\left(\cdot\mid F_{i}\left(\omega\right)\right)=t_{i}\left(\omega\right)$ לכל $\omega\in\Omega$.

סימון: יהי $\left(I,\Omega,t\right)$ מודל של אינפורמציה לא מלאה ויהי $i\in I$ אזי $\mathcal{P}_{i}=\left\{ \sum_{\omega\in\Omega}\alpha_{\omega}\cdot t_{i}\left(\omega\right)\mid\left(\forall\omega\in\Omega.\alpha_{\omega}>0\right)\wedge\left(\sum_{\omega\in\Omega}\alpha_{\omega}=1\right)\right\}$.

טענה: יהי (I,Ω,t) מודל של אינפורמציה לא מלאה יהי $i\in I$ ותהא $P\in\triangle(\Omega)$ אזי $(P\in\mathcal{P}(i))\Longleftrightarrow(P$ התפלגות אפריורית אפשרית עבור שחקן i).

התפלגות אפריורית משותפת: יהי (I,Ω,t) מודל של אינפורמציה לא מלאה אזי $P\in\triangle(\Omega)$ באשר P התפלגות אפריורית אפשרית לכל $i\in I$.

התוחלת של פונקציה בהינתן האמונה: יהי (I,Ω,t) מודל של אינפורמציה לא מלאה יהי $i\in I$ תהא $f:\Omega\to\mathbb{R}$ ויהי $\omega\in\Omega$ אזי $\mathbb{E}_{t_i}[f](\omega)=\sum_{\omega'\in\Omega}t_i(\omega'\mid\omega)\cdot f(\omega')$.

ספר הולנדי: יהי (I,Ω,t) מודל של אינפורמציה לא מלאה אזי $f:I\to(\Omega\to\mathbb{R})$ המקיימת

- לכל $\omega\in\Omega$ מתקיים $\sum_{i\in I}f_i(\omega)=0$.
- לכל $i\in I$ ולכל $\omega\in\Omega$ מתקיים $\mathbb{E}_{t_i}[f](\omega)>0$.

משפט: יהי (I,Ω,t) מודל של אינפורמציה לא מלאה ותהא $P\in\triangle(\Omega)$ התפלגות אפריורית משותפת אזי לא קיים ספר הולנדי.