הצפנה סימטרית: תהיינה $\mathcal{M},\mathcal{K},\mathcal{C}\subseteq\{0,1\}^*$ קבוצות סופיות תהא $E:\mathcal{K}\times\mathcal{M}\to\mathcal{C}$ ותהא $D:\mathcal{K}\times\mathcal{C}\to\mathcal{M}$ אזי $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ המקיימת

- שלמות: לכל $k\in\mathcal{K}$ ולכל $m\in\mathcal{M}$ מתקיים $D\left(k,E\left(k,m\right)\right)=m$.

מרחב המפתחות בהצפנה סימטרית: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית אזי $\mathcal{K}$.

מרחב ההודעות בהצפנה סימטרית: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית אזי $\mathcal{M}$.

מרחב הקידודים/ההצפנות בהצפנה סימטרית: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית אזי $\mathcal{C}$.

פונקציית הצפנה סימטרית: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית אזי E.

סימון: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית יהי $k\in\mathcal{K}$ ויהי $m\in\mathcal{M}$ אזי $E_k\left(m\right)=E\left(k,m\right)$.

פונקציית פענוח סימטרית: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית אזי D.

סימון: תהא $(\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C},E,D)$ הצפנה סימטרית יהי $k\in\mathcal{K}$ ויהי $c\in\mathcal{C}$ אזי $D_k\left(c\right)=D\left(k,c\right)$.

הערה: מכאן והלאה נסמן הצפנה סימטרית בעזרת (E,D) ונניח כי $\mathcal{K},\mathcal{M},\mathcal{C}$ ידועים.

סימון: יהיו $n,m\in\mathbb{N}_+$ נגדיר $\mathbb{Z}_n^{\leq m}=\bigcup_{i=0}^{m}\mathbb{Z}_n^i$.

הצפנת קיסר: יהיו $n,m\in\mathbb{N}_+$ נגדיר $E,D:\{0\ldots n\}\times\mathbb{Z}_n^{\leq m}\to\mathbb{Z}_n^{\leq m}$ כך

- $\left(E_k\left(m\right)\right)_i=\left(m_i+k\right)\%n$ לכל $i\in[|m|]$.
- $\left(D_k\left(c\right)\right)_i=\left(c_i-k\right)\%n$ לכל $i\in[|c|]$.

טענה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}_+$ אזי הצפנת קיסר הינה הצפנה סימטרית.

הצפנת הצבה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}\setminus\{0,1\}$ ותהיינה $f_1,\ldots,f_{n!}:[n]\to[n]$ הפיכות שונות נגדיר $E,D:[n!]\times\mathbb{Z}_{n-1}^{\leq m}\to\mathbb{Z}_{n-1}^{\leq m}$ כך

- $\left(E_k\left(m\right)\right)_i=f_k\left(m_i\right)$ לכל $i\in[|m|]$.
- $\left(D_k\left(c\right)\right)_i=f_k^{-1}\left(c_i\right)$ לכל $i\in[|c|]$.

טענה: יהיו $n,m\in\mathbb{N}\setminus\{0,1\}$ ותהיינה $f_1,\ldots,f_{n!}:[n]\to[n]$ הפיכות שונות אזי הצפנת הצבה הינה הצפנה סימטרית.

התקפה גנרית: תהא (E,D) הצפנה סימטרית תהא $\mu:\mathcal{M}\to[0,1]$ התפלגות שכיחויות המילים יהי $k'\in\mathcal{K}$ ותהא $m'\in\mathcal{M}$ נגדיר $c=E_{k'}\left(m'\right)$ אזי

```
function GenericAttack((E,D),μ,c):
    ℓ ← M
    p ← [0,1]
    for k ← K do
        m ← D(k,c)
        if μ(m) > p then (ℓ,p) ← (m,μ(m))
    end
    return ℓ
```

סימון: תהא Ω קבוצה סופית תהא $\mu:\Omega\to[0,1]$ התפלגות אזי $\mathbb{P}_{a\leftarrow\mu}\left(a\right)=\mu\left(a\right)$.

סימון: תהא Ω קבוצה סופית אזי $\mathbb{P}_{a\leftarrow\Omega}\left(a\right)=\frac{1}{|\Omega|}$.

הצפנה סימטרית בעלת סודיות מושלמת: הצפנה סימטרית (E,D) עבורה לכל התפלגות $\mu:\mathcal{M}\to[0,1]$ לכל $a\in\mathcal{M}$ ולכל $c\in\mathcal{C}$ מתקיים $\mathbb{P}_{m\leftarrow\mu}\left(m=a\right)=\mathbb{P}_{(m,k)\leftarrow(\mu,\mathcal{K})}\left(m=a\mid c=E_k\left(m\right)\right)$.

הצפנה סימטרית בעלת חוסר הבחנה מושלם: הצפנה סימטרית (E,D) עבורה לכל $a,b\in\mathcal{M}$ בעלי אורך שווה ולכל $c\in\mathcal{C}$ מתקיים $\mathbb{P}_{k\leftarrow\mathcal{K}}\left(E_k\left(a\right)=c\right)=\mathbb{P}_{k\leftarrow\mathcal{K}}\left(E_k\left(b\right)=c\right)$.

משפט: תהא (E,D) הצפנה סימטרית אזי ((E,D) בעלת סודיות מושלמת)$\Longleftrightarrow$((E,D) בעלת חוסר הבחנה מושלם).

הצפנת פנקס חד־פעמי: יהי $n\in\mathbb{N}$ נגדיר $E,D:\{0,1\}^n\times\{0,1\}^n\to\{0,1\}^n$ כך

- $E_k\left(m\right)=m\oplus k$.
- $D_k\left(c\right)=c\oplus k$.

משפט: יהי $n\in\mathbb{N}$ אזי הצפנת פנקס חד־פעמי הינה הצפנה סימטרית בעלת סודיות מושלמת.

משפט שאנון: תהא (E,D) הצפנה סימטרית בעלת סודיות מושלמת אזי $|\mathcal{M}|\leq|\mathcal{K}|$.

טענה: יהי $m\in\mathbb{N}_+$ אזי הצפנת קיסר n הינה הצפנה סימטרית בעלת סודיות מושלמת.

משחק חוסר ההבחנה: יהיו $\mathcal{W},\mathcal{A}$ שחקנים אזי

```
game IndistinguishabilityGame((E,D), W, A):
    A chooses messages m_0, m_1 ∈ M
    W samples key k ← K
    W samples bit b ← {0,1}
    W sends E(k, m_b) to A
    A prints a bit b'
    if b' = b then
        return A won
    return A lost
```

משפט: תהא (E,D) הצפנה סימטרית אזי ((E,D) בעלת חוסר הבחנה מושלם)$\iff$($\mathbb{P}(\mathcal{A}$ מנצחת במשחק חוסר ההבחנה$) = \frac{1}{2}$).

יריב: משפחת מעגלים בוליאניים $\mathcal{A}$.

סימון: $\hat{\mathbb{N}} = \mathbb{N} \cup \{\infty\}$.

יריב בעל כוח חישוב: תהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ אזי יריב $\mathcal{A}$ עבורו $\text{Size}(\mathcal{A}) = \mathcal{O}(t(n))$.

סימון: יהי $\mathcal{A}$ יריב ותהיינה X, Y התפלגויות על $\{0,1\}^*$ אזי $\Delta_{\mathcal{A}}(X,Y) = |\mathbb{P}_{x \leftarrow X}(\mathcal{A}(x) = 1) - \mathbb{P}_{y \leftarrow Y}(\mathcal{A}(y) = 1)|$.

התפלגויות בלתי ניתנות להבחנה (בנ"ל): יהי $\varepsilon \geq 0$ ותהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ אזי התפלגויות X, Y מעל $\{0,1\}^*$ עבורן לכל יריב $\mathcal{A}$ בעל כוח חישוב t מתקיים $\Delta_{\mathcal{A}}(X,Y) \leq \varepsilon$.

סימון: יהי $\varepsilon \geq 0$ תהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ ותהיינה X, Y התפלגויות בנ"ל אזי $X \approx_{t,\varepsilon} Y$.

סימון: תהא X התפלגות על $\{0,1\}^*$ ותהא $f : \{0,1\}^* \to \{0,1\}^*$ אזי $f(X)$ הינה התפלגות על $\{0,1\}^*$ באשר $f(X)(c) = \mathbb{P}_{x \leftarrow X}(f(x) = c)$.

הצפנה סימטרית בעלת סודיות חישובית: יהי $\varepsilon \geq 0$ ותהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ אזי הצפנה סימטרית (E,D) עבורה לכל $m, m' \in \mathcal{M}$ בעלי אורך שווה מתקיים $E(\mathcal{K}, m) \approx_{t,\varepsilon} E(\mathcal{K}, m')$.

טענה: תהא (E,D) הצפנה סימטרית אזי ((E,D) בעלת סודיות מושלמת)$\iff$((E,D) בעלת סודיות חישובית $(\infty, 0)$).

סימון: יהי $n \in \mathbb{N}$ אזי $U_n = U(\{0,1\}^n)$.

גנרטור פסודאו אקראי (PRG): יהי $\varepsilon \geq 0$ תהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ ויהיו $\ell, n \in \mathbb{N}$ באשר $\ell > n$ אזי $G : \{0,1\}^n \to \{0,1\}^\ell$ ניתנת לחישוב בזמן פולינומי עבורה $G(\{0,1\}^n) \approx_{t,\varepsilon} U_\ell$.

טענה: אם $\mathcal{P} = \mathcal{NP}$ אזי לכל $\ell, n \in \mathbb{N}$ באשר $\ell > n$ לא קיים גנרטור פסודאו אקראי.

הצפנת פנקס חד־פעמי חישובית: יהיו $n, \ell \in \mathbb{N}$ ויהי $G : \{0,1\}^n \to \{0,1\}^\ell$ גנרטור פסודאו אקראי (t,ε) נגדיר $E, D : \{0,1\}^n \times \{0,1\}^\ell \to \{0,1\}^\ell$ כך

- $E_k(m) = m \oplus G(k)$.
- $D_k(c) = c \oplus G(k)$.

טענה: יהיו $n, \ell \in \mathbb{N}$ יהי $G : \{0,1\}^n \to \{0,1\}^\ell$ גנרטור פסודאו אקראי (t,ε) תהא E הצפנת פנקס חד־פעמי חישובית ויהי $m \in \{0,1\}^\ell$ אזי $E(\{0,1\}^n, m) \approx_{t,\varepsilon} U_\ell$.

משפט: יהיו $n, \ell \in \mathbb{N}$ ויהי $G : \{0,1\}^n \to \{0,1\}^\ell$ גנרטור פסודאו אקראי (t,ε) אזי הצפנת פנקס חד־פעמי חישובית הינה בעלת סודיות חישובית $(t - \ell, 2\varepsilon)$.

טענה: יהי $\varepsilon \geq 0$ תהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ תהיינה X, Y התפלגויות עבורן $X \approx_{t,\varepsilon} Y$ ותהא $f : \{0,1\}^* \to \{0,1\}^*$ אזי $f(X) \approx_{t - \text{Size}(f), \varepsilon} f(Y)$.

טענה: יהיו $\varepsilon, \delta \geq 0$ תהיינה $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ ותהיינה X, Y, Z התפלגויות עבורן $X \approx_{t,\varepsilon} Y$ וכן $Y \approx_{t,\delta} Z$ אזי $X \approx_{t,\varepsilon+\delta} Z$.

טענה: יהיו $\varepsilon \geq 0$ תהיינה $t, s : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ ותהיינה X, Y, Z התפלגויות עבורן $X \approx_{t,\varepsilon} Y$ וכן $Y \approx_{s,\varepsilon} Z$ אזי $X \approx_{\min(t,s),\varepsilon} Z$.

מסקנה: יהיו $\varepsilon, \delta \geq 0$ תהיינה $t, s : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ ותהיינה X, Y, Z התפלגויות עבורן $X \approx_{t,\varepsilon} Y$ וכן $Y \approx_{s,\delta} Z$ אזי $X \approx_{\min(t,s),\varepsilon+\delta} Z$.

סימון: תהא (E,D) הצפנה סימטרית יהי $x \in \mathcal{M}^n$ ויהי $k \in \mathcal{K}$ אזי $E(k,x) = \begin{pmatrix} E(k,x_1) \\ \vdots \\ E(k,x_n) \end{pmatrix}$.

הצפנה סימטרית בעלת סודיות חישובית למספר הודעות: יהי $n \in \mathbb{N}_+$ יהי $\varepsilon \geq 0$ ותהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ אזי הצפנה סימטרית (E,D) עבורה לכל $x, y \in \mathcal{M}^n$ באשר $|x_i| = |y_i|$ לכל $i \in [n]$ מתקיים $E(\mathcal{K}, x) \approx_{t,\varepsilon} E(\mathcal{K}, y)$.

טענה: יהי $n \in \mathbb{N} \setminus \{0,1\}$ יהי $\varepsilon \geq 0$ ותהא $t : \mathbb{N} \to \hat{\mathbb{N}}$ אזי לא קיימת הצפנה סימטרית בעלת סודיות חישובית למספר הודעות.

אוגר הזזה בעל משוב ליניארי (LFRS): יהי $L \in \mathbb{N}_+$ יהי $c \in \{0,1\}^L$ באשר $c_L = 1$ ויהיו $s_0, \ldots, s_{L-1}$ אזי $s_j = \bigoplus_{i=1}^{L} c_i s_{j-i}$ לכל $j \geq L$.