

MULTILEVEL SECURITY

CHAPTER 8 IN SECURITY ENGINEERING
AMIR SHWARTZ



MULTI-LEVEL SECURITY

- מערכות-מחשוב כוללות לרוב מידע רגיש.
- יש צורך בסיסי לאבטח את המידע כך שלא ייחשף לגורם לא-רצוי.
- שיקולים עיקריים לאבטחת-מידע:
 - פרטיות.
 - בטחון.
 - מידע עסקי בעל ערך.

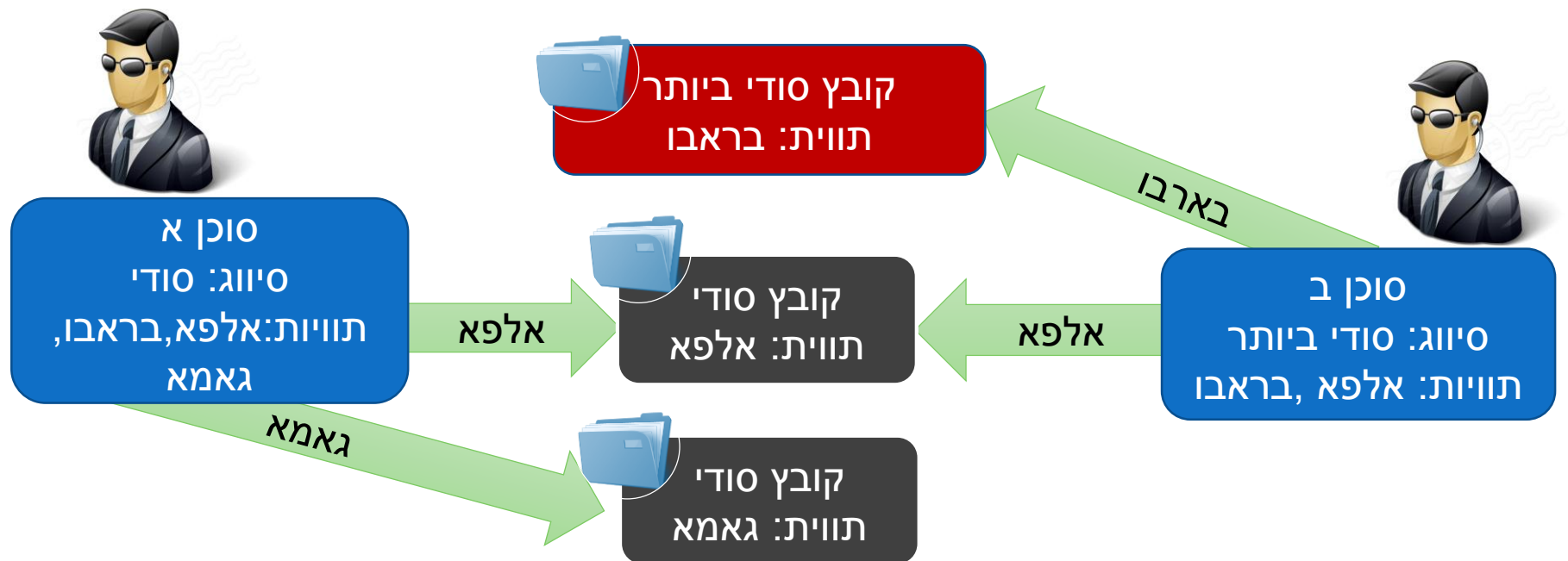


MULTI-LEVEL SECURITY



- בעקבות מלחמת העולם ה-II והמלחמה הקרה, מעצמות NATO קבעו סכמת סימון מסמכים לפי **רמות סיווג**: לא-מסווג, שמור, סודי, סודי ביותר.
- גישה למסמך ניתנה רק מי שהיה בעל **רמת סיווג** גבוהה לפחות כמו סיווג המסמך.
- **שימוש בתוויות**: (מילות-קוד) שמאפשר הפרדה לפי רלוונטיות מבצעית.
- מכאן נולד הצורך ב- MULTI-LEVEL SECURITY **בקיצור: MLS**

MLS – דוגמא



מדיניות אבטחה

- כשבאים לתכנן מערכת "מאובטחת" יש להגדיר **מדיניות-אבטחה**.

- **מדיניות-אבטחה**: מגדירה במדויק מה מנגנון האבטחה במערכת באים להשיג.

- מציינת במפורש את סוג המידע שכל משתמש רשאי לגשת.

- מצריכה הבנה טובה של האיומים הקיימים נגדם יש להגן.

- לרוב הגדרתה לא מבוצעת כראוי.



מדיניות אבטחה - דוגמא

דוגמא למסמך מדיניות אבטחה של מערכת נתונה:

1. מדיניות האבטחה מאושרת על-ידי ההנהלה.
2. כל העובדים מחויבים למלא אחר מדיניות האבטחה.
3. המידע יהיה זמין רק לעובד בעל-צורך להכיר אותו.
4. כל פגיעה במדיניות האבטחה תדווח מיד לצוות האבטחה.

האם ניתן להבין מהמסמך מה מדיניות האבטחה במערכת?



מדיניות אבטחה - פירוט

מדיניות אבטחה תורכב מהחלקים הבאים:

- **מודל מדיניות האבטחה:** תיאור תמציתי של מאפייני ההגנה ומטרות ההגנה כפי שהוסכם ע"י ההנהלה.
- **מטרת האבטחה:** תיאור מפורט של מנגנוני ההגנה תוך התייחסות לאופן המימוש. מהווה בסיס לבדיקות והערכת המערכת.
- **פרופיל הגנה:** תיאור של מנגנוני ההגנה באופן כללי. בלתי-תלוי במימוש. מאפשר השוואה בין מערכות שונות. דרישת-חובה בתקן Common Criteria.

Common Criteria: תקן בינלאומי להסמכת רמת-אבטחה של מערכות. מהווה ערובה לכך שמנגנוני האבטחה המוצהרים ע"י היצרן הוטמעו כראוי.



בקרת גישה

- **הרשאה:** מתן אפשרות למשתמש לבצע פעולה במשאב מערכת.
 - לדוגמא קריאת קובץ, כתיבה לקובץ, הרצת תהליך.
- **בקרת גישה:** תפקידו לאכוף שימוש במשאבי המערכת.
 - באופן שרק משתמש מורשה יוכל לגשת למשאב מסוים (בהתאם למדיניות האבטחה)
- **TCB:** אוסף הרכיבים שמבצע את האכיפה בפועל (**Trusted Computing Base**).
 - רכיב TCB יכול להיות רכיב תוכנה, חומרה או קושחה (firmware).
 - תקלה באחד הרכיבים עלולה לחשוף פרצה במדיניות האבטחה.
- נראה מספר מודלים של בקרת גישה.

מודלים של בקרת גישה

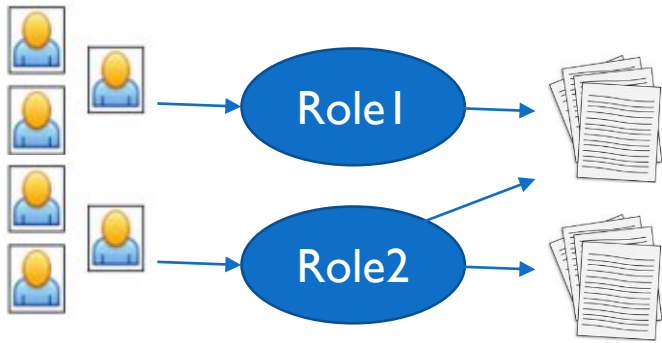
■ Discretionary Access Control - DAC (בקרת גישה תלוית שיקול-דעת)

- הרשאת גישה למסמך נקבעת ישירות לכל משתמש.
- משתמש בעל הרשאה למשאב יכול לאפשר או למנוע ממשתמש אחר לגשת אליו.
- בקרת גישה קבצים ב-UNIX מבוסס על מודל זה.

■ Mandatory Access Control - MAC (בקרת גישה מחויבת)

- מדיניות האבטחה מחייבת את כל המשתמשים והם כפופים לכלליה.
- אין למשתמש יכולת לשנות הרשאת גישה למשאב באופן שיפר את מדיניות האבטחה.

מודלים של בקרת גישה



■ Role-Based Access Control - RBAC (בקרת גישה תלוית תפקיד)

- ההרשאה למשאבים ניתנת על פי הגדרת תפקיד.
- משתמש משויך לתפקיד.
- כך מורשה לגשת למשאבים הדרושים לביצוע עבודתו.

■ Type Enforcement – TE (בקרת גישה תלוית אכיפת-סוג)

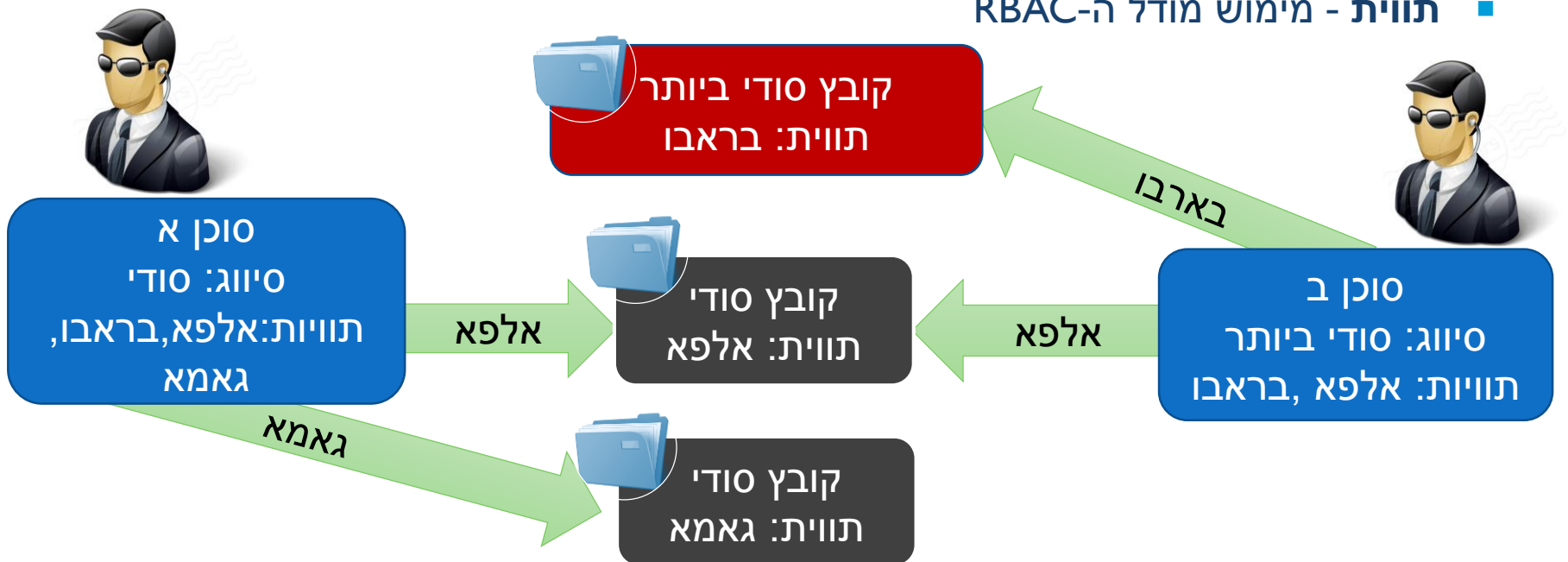
- מדיניות-האבטחה מגדירה במפורש זוגות:
תהליך-סוג: תהליכים שמורשים לגשת למשאבים מסוגים שונים.

Process Domains	File Types		
	Web pages	Mailbox file	Mail Aliases
WWW Server	r		
Mail System		rw	r

<http://www.blacksheepnetworks.com/security/info/misc/handbook/136-139.html>

שימוש במודלים

- סיווג - מימוש מודל ה-MAC
- תווית - מימוש מודל ה-RBAC

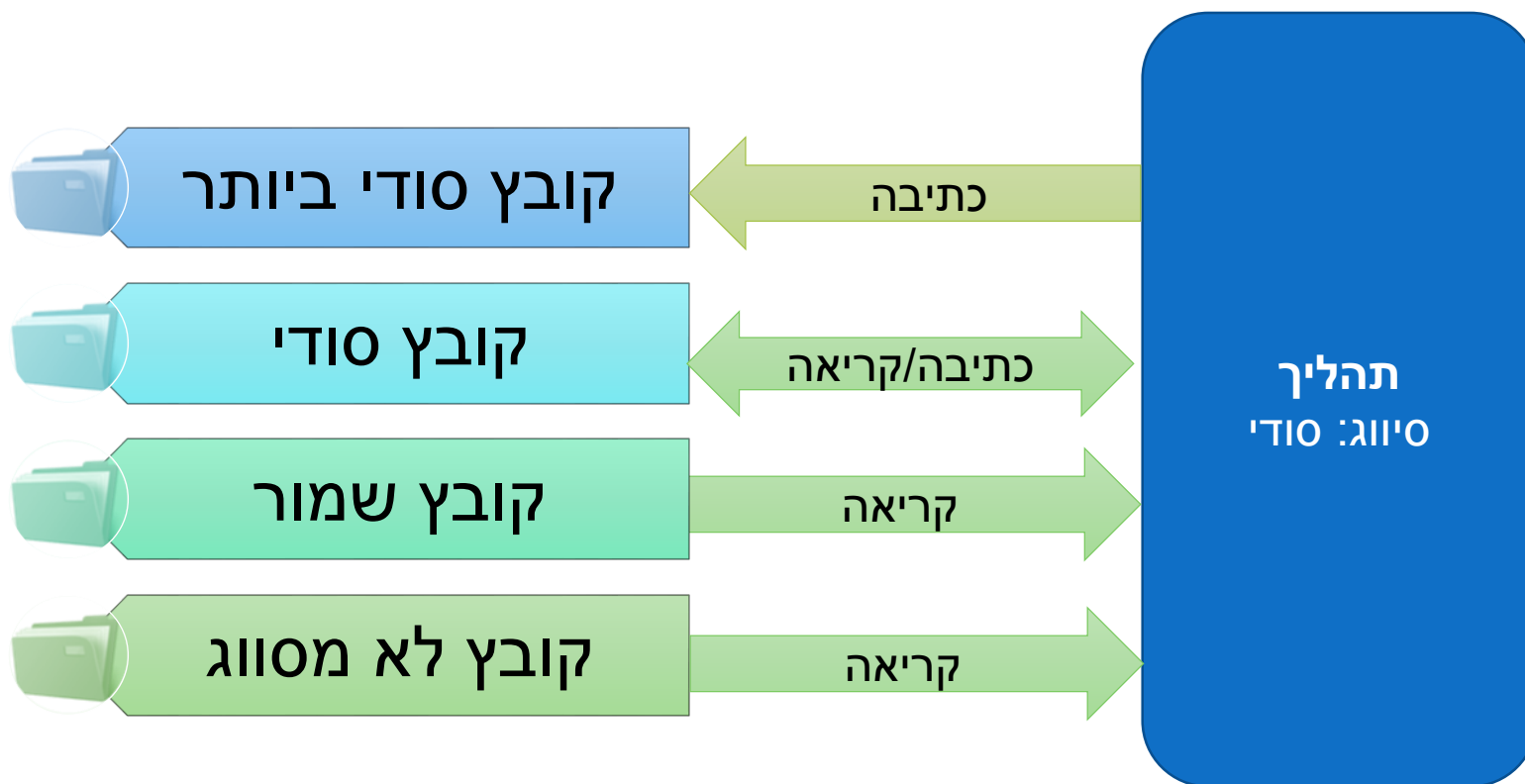


מודלים של מדיניות אבטחה

- בשנות ה-70 הבינו שמערכות-הפעלה קיימות סובלות מכשלי אבטחה חמורים.
- ריבוי חורי-האבטחה הגבירו את החשש מהשתלת קוד-עוין.
- **דו"ח אנדרסון** הדגיש את החשיבות בפיתוח **מנגנוני-אבטחה פשוטים**.
 - מדיניות-אבטחה שאינה מורכבת מדי.
 - מספר מצומצם של רכיבי TCB.
 - פשוטים לבדיקה והערכה.

- **[1973] מודל Bell-LaPadula (BLP)**
מודל שהוצע עבור חייל-האוויר האמריקאי.
- מאפשר להבטיח שמירה על חשאיות המידע במערכת.
- למודל BLP יש שני מאפיינים מרכזיים:
 - **מאפיין קריאה:** משתמש לא יכול לקרוא מידע ברמת סיווג גבוהה משלו.
 - **מאפיין כתיבה:** משתמש לא יכול לכתוב לרמת סיווג נמוכה משלו.
- מפשט את הערכת מצב-ההגנה במערכת.
(תוך התעלמות מצורך בשינוי רמת סיווג למידע קיים)

מודל BLP



Based on:

https://www.centos.org/docs/5/html/Deployment_Guide-en-US/sec-mls-ov.html

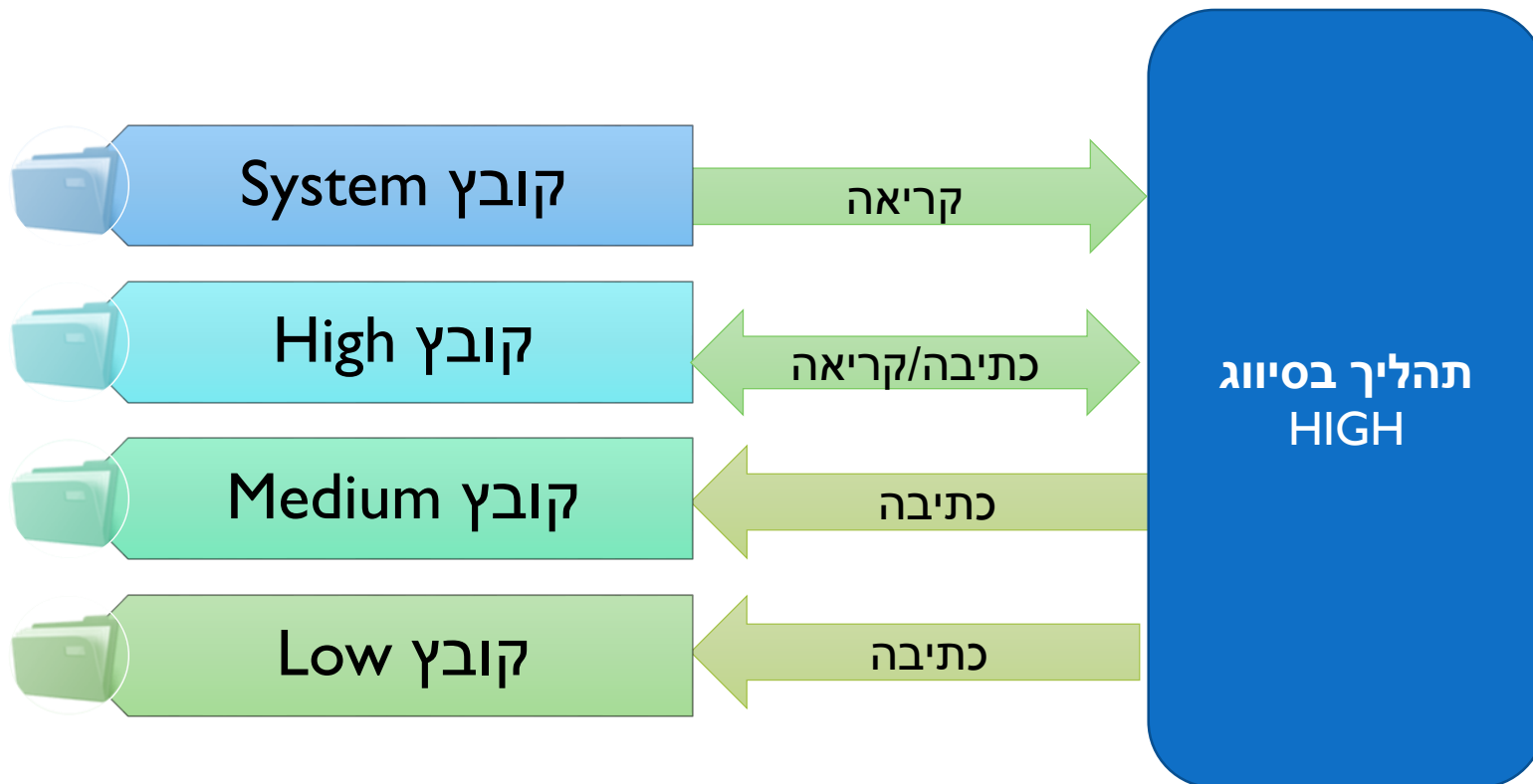
מודל BLP - מימוש

- **System-Z**: הרחבה של BLP. ניסיון להגמיש את המודל.
- כל משתמש רשאי לבקש ממנהל-המערכת להוריד זמנית סיווג של קובץ מסוים.
- שינוי רמת סיווג נובע מצורך "לשבור" את מדיניות האבטחה לעתים.
- מבטא התייחסות ל**מאפיין שלווה** (Tranquility)
- **מאפיין חזק**: רמת סיווג של תהליך/קובץ לעולם לא משתנה.
- **מאפיין חלש**: רמת סיווג עשויה להשתנות כל-עוד לא נעשית עבירה על מדיניות האבטחה.

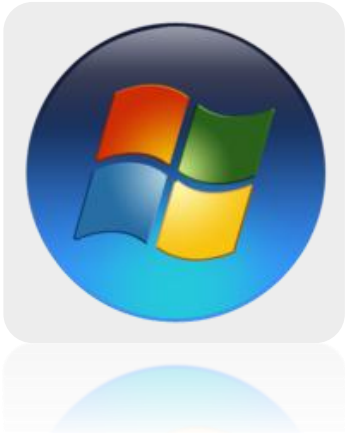
מודל BIBA

- **[1975] מודל BIBA:** מכונה גם "BLP הפוך"
- מאפשר להבטיח שמירה על שלמות המידע. מתעלם מחשאיות.
- מאפייני BIBA:
 - **מאפיין קריאה:** משתמש לא יכול לקרוא מידע ברמת סיווג נמוכה משלו.
 - **מאפיין כתיבה:** משתמש לא יכול לכתוב לרמת סיווג גבוהה משלו.
- **שמירה על שלמות:** תהליך ברמת סיווג גבוהה לא ייחשף לתוכן "באמינות נמוכה" כי נכתב ברמת סיווג נמוכה ממנו.
- **אין חשאיות.** למה?

מודל BIBA



מודל BIBA - מימוש



- **Windows Vista:** המערכת נחלקת לרמות סיווג:
 - מערכת הפעלה: SYSTEM
 - מנהל-מערכת: HIGH
 - תהליכי-משתמשים: MEDIUM
 - תהליך דפדפן Internet-Explorer: LOW
- תהליך שהמשתמש הוריד מהרשת דרך IE יעלה מ-LOW רק באישור המשתמש.
- VISTA זנח את איסור-הקריאה למטה לצרכים פרקטיים (אין שלמות).
- הקשחה של VISTA : ניתן להוסיף איסור קריאה-למעלה (חשאיות)

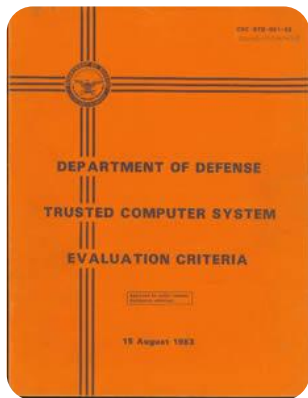
SCOMP והספר הכתום

■ [1983] SCOMP: מערכת תקשורת של משרד-ההגנה האמריקאי.

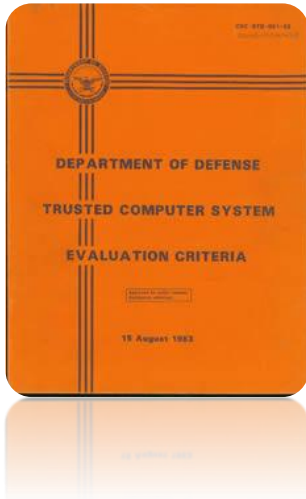
- שימשה לאבטחת מידע על דואר ותקשורת-מסרים צבאיים.
- מידע עבר בכיוון-אחד: מרמת סיווג נמוכה לרמת סיווג גבוהה.
- הופכת למערכת הפעלה מסחרית כשנרכשת ע"י Honeywell.
- תרומתה הגדולה כשהיוותה מודל מוצלח עבור "הספר הכתום".

■ [1985] הספר הכתום:

- תקן אמריקאי שקבע קריטריונים לרמת-אבטחת של מערכות.
- היווה השראה על ממשלות נוספות: ביניהן בריטניה, גרמניה וקנדה.
- בשנת 2000 הוצא משימוש. הוחלף ע"י Common Criteria



SCOMP והספר הכתום



■ הספר הכתום הגדיר עד כמה מערכת נחשבת אמינה על-פי דירוג:

■ **רמה A1:** רמת הגנה מאושרת.
שימוש ב-MAC. מספק הוכחות פורמליות ליעילות TCB

■ **רמות B1 / B2 / B3:** הגנה מחויבת
שימוש ב-MAC. שימוש ב-TCB פורמלי.

■ **רמות C1 / C2:** הגנה מבחינה
שימוש ב-DAC.

■ **רמה D:** הגנה מינימלית.

■ המערכת SCOMP הוגדרה ברמה A1 הגבוהה ביותר.

■ הספר הכתום היה חלק מ-"סדרת הקשת".



■ (Security-Enhanced Linux) SELinux [2000]

■ פיתוח של ה-NSA. כולל התאמות במדיניות האבטחה לעומת לינוקס "קלאסי".

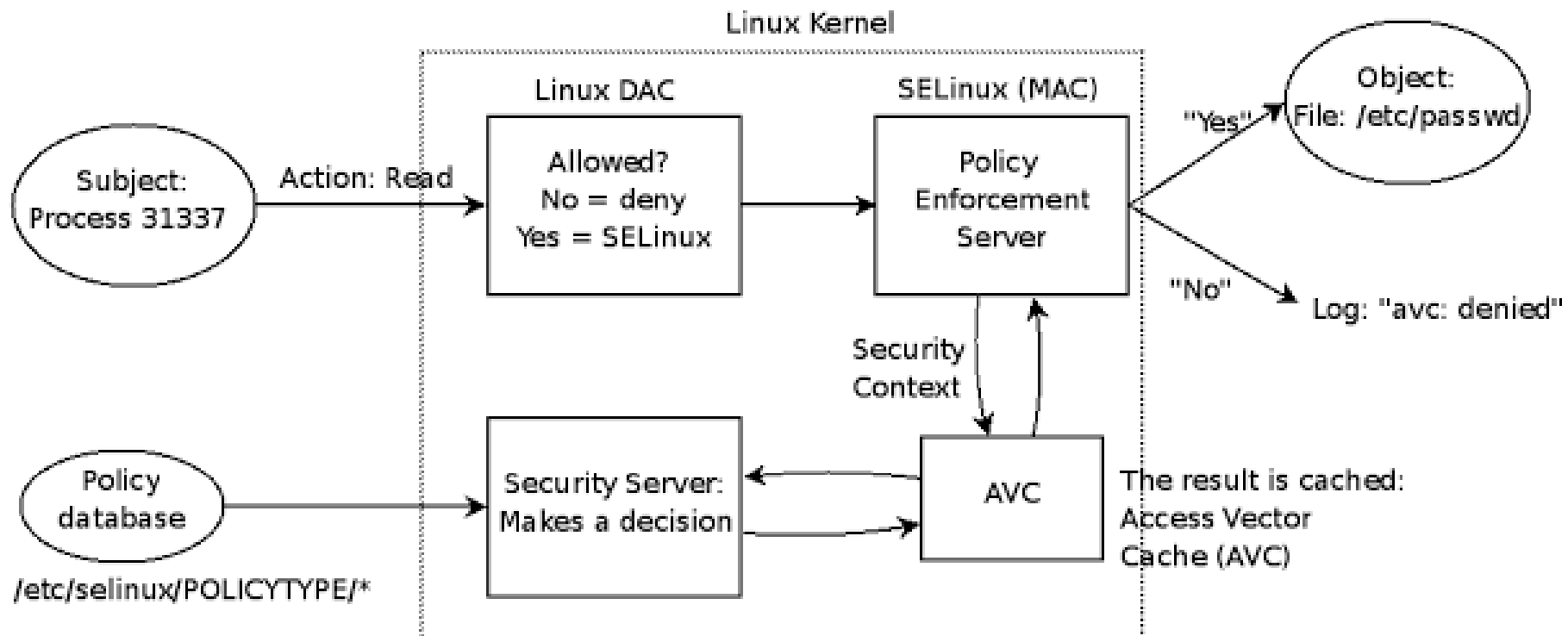
■ מציג מודל בקרת-גישה "משולב": TE, RBAC, MAC + DAC

■ כל תהליך רץ **במרחב מבודד** במערכת.
הבידוד מונע מפגיעה בתהליך מסוים לחלחל ליתר החלקים במערכת.

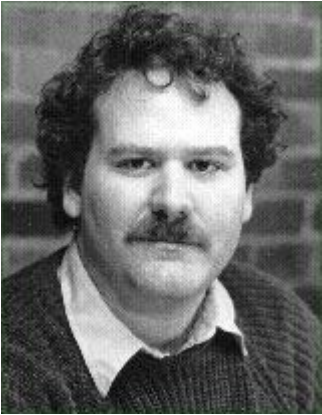
■ בשנת 2003 מוזגה לתוך ה-KERNEL הראשי של לינוקס.



SELINUX



MLS – בעיות



- **הווירוס הראשון:** ב-1983 פרד כהן הצליח להשתלט על מערכות MLS

- לקח לו 8 שעות לכתוב קוד שפרץ למערכת שנחשבה מוגנת.

- הקוד הסתתר בתוך תוכנת מחשב לגיטימית שהותקנה באמצעות דיסקט.

- הגה לראשונה את המונח "וירוס מחשב" שכולנו מכירים.

- ניתן להשתלט על מערכת אם פורצים לאחד מרכיבי ה-TCB.

- תהליך בסיווג גבוה שנדבק יכול "להדליף" מידע לסיווג נמוכה תוך שימוש במשאב משותף. למשל כתיבה לתא בזיכרון, שינוי סיבובי-שעון במעבד.

ריבוי-מופעים (Polyinstantiation)

- **דוגמא:** משתמש ברמה גבוהה מקצה לספינה מטען בסיווג "סודי".
מה יראה משתמש ברמת סיווג נמוכה?

- **המודל האמריקאי:** המערכת תציג "סיפור-כיסוי" לסוג המטען וליעד:

Level	Cargo	Destination
Secret	Missiles	Iran
Restricted	—	—
Unclassified	Engine spares	Cyprus

- **המודל הבריטי:** המערכת תציג שהמטען והיעד בסיווג "שמור":

Level	Cargo	Destination
Secret	Missiles	Iran
Restricted	Classified	Classified
Unclassified	—	—

MLS – העתיד: וירטואליזציה

- התקדמות הטכנולוגיה למחשוב וירטואלי מסייעת לייצר את ההפרדה הרצויה ב-MLS.
- ארגון ה-NSA פיתח גרסה מוקשחת של VMWare.
- משלבת הרצת מכונות וירטואליות של Windows בתוך SELinux.
- נהנית ממדיניות אבטחה מוקפדת של SELinux בשילוב עם פונקציונליות של יישומי Windows.



- ראינו מודלים למדיניות-אבטחה שמנסים לתת מענה לחשאיות ולשלמות המידע.
- הבנה עמוקה של היתרונות כמו גם המגבלות שלהן היא קריטית בתכנון ופיתח מערכת חדשה.