تكليف سوم

مریم سعیدمهر شماره دانشجویی : ۹۶۲۹۳۷۳

فهرست مطالب I. سوال اول I. سوال دوم II. سوال دوم III. سوال سوم III. سوال سوم V. سوال پنجم VI. سوال هفتم VI. سوال هفتم

I. سوال اول

- (آ) غلط است:
- از آنجایی که جریان اطلاعات در BLP از پایین به بالا است پس هیچ اطلاعاتی از سطوح بالا به پایین منتقل نمیشود و در نتیجه امکان اجرای فرمان از بالا به پایین نیست. همچنین یک باگ امنیتی این مدل ، وجود کانال پنهان است که از این طریق میتوان اطلاعات را از سطوح بالا به پایین منتقل کرد.
 - (ب) غلط است: فقط مالک اولیه مشخص میکنه چه کسانی به فایل دسترسی داشته باشند.
 - (ج) غلط است : مدل BIBA براساس صحت است نه محرمانگی.

II. سوال دوم

- (capability list) ها تریس کنترل دسترسی یا لیست توانایی ها
 - (ب) در کرنل کنترل های لازم را انجام میدهیم.
- (ج) این اصل بیان میکند که اگر قرار است سیستم پیش فرضی داشته باشد این پیش فرض امن باشد. کاربرد آن به طور مثال در ACL این است که اگر یک سابجکت در لیست یک آبجکت نباشد یعنی آن سابجکت هیچ permission مثال در ACL این آست که اگر یک سابجکت در لیست یک آبجکت نباشد یعنی آن سابجکت ندارد.

.III سوال سوم

```
command Grant.read.file(Si, 0, Sj)
              if own in A[Si, 0] and r in A[Si, 0] then
                 enter r into A[Sj, 0]
          command Grant.write.file(Si, 0, Sj)
              if own in A[Si, O] and w in A[Si, O] then
                 enter w into A[Sj, 0]
          end
          command Revoc.execution.file(Si, O, Sj)
              if own in A[Si, O] then
13
                 delete x from A[Sj, 0]
14
          end
16
          command Create.file(Si, 0)
              create object O
              enter own into A[Si, 0]
              enter r into A[Si, 0]
19
              enter w into A[Si, O]
20
              enter x into A[Si, 0]
          end
```

- (آ) تغییر ایجاد میشود: دستور (Create.file(Subj1, Obj4) باعث ایجاد یک ستون جدید برای Obj4 و اضافه شدن تمام دسترسی ها برای Subj1 نسبت به Obj4 میشود
 - تغيير ايجاد نميشود:
- دستور (Grant.write.file(Subj1, Obj3, Subj2) از آنجاکه ۱ Subj۱ مالک ۳ Obj۳ نیست اجرا نمیشود.
- تغییر ایجاد میشود:
 دستور (Grant.read.file(Subj1, Obj4, Subj2) چون سابجکت ۱ مالک آبجکت۴ است و دسترسی خواندن نیز دارد

• تغيير ايجاد نميشود:

دستور (Revoc.execution.file(Subj1, Obj3, Subj3) با توجه به اینکه سابجکت۱ مالک آبجکت۳ نیست اجرا نمیشود.

(ب) ماتریس کنترل دسترسی نهایی:

-	Object1	Object2	Object3	Object4
Subject1	ORWX	R	RWX	ORWX
Subject2	R	RW	R	R
Subject3	RW	ORW	ORWX	-

(ج) ACL و CL نهايي:

Access Control List:

Object1 = (Subject1, ORWX), (Subject2, R), (Subject3, RW) Object2 = (Subject1, R), (Subject2, RW), (Subject3, ORW) Object3 = (Subject1, RWX), (Subject2, R), (Subject3, ORWX)

Object4 = (Subject1, ORWX), (Subject2, R)

Capability List:

Subject1 = (Object1, ORWX), (Object2, R), (Object3, RWX), (Object4, ORWX)

Subject2 = (Object1, R), (Object2, RW), (Object3, R), (Object4, R) Subject3 = (Object1, RW), (Object2, ORW), (Object3, ORWX)

.IV سوال چهارم

با سناريو زير و مدل BLP :

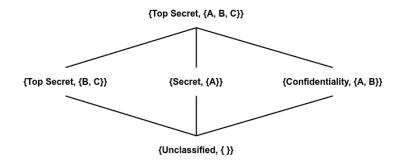
L(S1, O1) = Confidential, A, B

L(S2, O2) = Top Secret, B, C

L(S3, O3) = Secret, AL(S4, O4) = Unclassified

- (آ) آیا سابجکت ۲ به آبجکت ۱ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ؟ دسترسی خواندن : اگر $L(\mathrm{subject})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر $L(\mathrm{object})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند
 - $\{A,B\} \not\subset \{B,C\}$ دسترسی خواندن : ندارد زیرا
- $\{B,C\} \not\subset \{A,B\}$ and $Confidential < Top\ secret$ دسترسی نوشتن : ندارد زیرا \bullet
 - (ب) آیا سابجکت ۳ به آبجکت ۲ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ؟ دسترسی خواندن : اگر $L(\mathrm{subject})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر $L(\mathrm{object})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند
 - $\{B,C\} \not\subset \{A\}$ and $Secret < Top\ secret$ دسترسی خواندن : ندارد زیرا \bullet
 - $\{A\} \not\subset \{B,C\}$ دسترسی نوشتن : ندارد زیرا •
 - (ج) آیا سابجکت ۱ به آبجکت ۳ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ۹ دسترسی خواندن : اگر ($L(\mathrm{subject})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر ($L(\mathrm{bbject})$ به $L(\mathrm{subject})$ غلبه کند
 - دسترسی خواندن : ندارد زیرا Confidential < Secret
 - $\{A,B\} \not\subset \{A\}$ دسترسی نوشتن : ندارد زیرا
 - (د) جربان اطلاعات از پابین به بالاست یا برعکس ؟ جریان اطلاعات از پایین به بالاست

(ه) رسم شبکه lattice نظیر مدل:



با سناريو زير و مدل BIBA :

 $L(S1,\,O1)=Very\ Trusted,\,A,\,B$

L(S2, O2) = Trusted, B, C

L(S3, O3) = Slightly Trusted, A

L(S4, O4) = Untrusted

- (آ) آیا سابجکت ۲ به آبجکت ۱ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ؟ دسترسی خواندن : اگر Integrity(object) به Integrity(subject) غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر Integrity(subject) به Integrity(object) غلبه کند
 - $\{B,C\} \not\subset \{A,B\}$ دسترسی خواندن : ندارد زیرا •
- $\{A,B\} \not\subset \{B,C\}$ and Trusted < Very Trusted دسترسی نوشتن : ندارد زیرا
 - (ب) آیا سابجکت ۳ به آبجکت ۲ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ؟ دسترسی خواندن : اگر Integrity(subject) به Integrity(subject) غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر Integrity(subject) به Integrity(object) غلبه کند
 - $\{A\} \not\subset \{B,C\}$ دسترسی خواندن : ندارد زیرا
- $\{B,C\} \not\subset \{A\}$ and Slightly Trusted < Trusted دسترسی نوشتن : ندارد زیرا
 - (ج) آیا سابجکت ۱ به آبجکت ۳ دسترسی خواندن و نوشتن دارد ؟ دسترسی خواندن : اگر Integrity(object) به Integrity(subject) غلبه کند دسترسی نوشتن : اگر Integrity(object) به Integrity(object) غلبه کند
 - $\{A,B\} \not\subset \{A\}$ and $Very\ Trusted < Trusted$ دسترسی خواندن : ندارد زیرا •
 - $\{A\} \subset \{A,B\}$ and Trusted < Very Trusted دسترسی نوشتن : دارد زیرا
 - (د) جربان اطلاعات از پاببن به بالاست یا برعکس ؟ جریان اطلاعات از بالا به پایین است

V. سوال پنجم

(آ مزایا و معایب:

مزیت آن این است که revocation خیلی آسان تر است مثلا اگر OR-Access داریم و میخواهیم دسترسی را از سابجکتی که K_j را در دست دارد بگیریم کافیست آن نسخه از آبجکت که با K_j رمز شده را حذف کنیم. یکی از معایب آن این است که ریزدانگی دسترسی که در لیست ها داشتیم را اینجا نداریم. مثلا write یا write خیلی معنی نمیدهد اینجا، در عمل یک قفل داریم که یا باز میشود یا نمیشود. برای اینکه این مشکل حل بشود کافیست کلیدهای مختلف برای دسترسی های مختلف در نظر بگیریم و سیستم عامل کلید را که گرفت تشخیص بدهد این کلید مثل دو مثلا فقط نسخه read-only فایل را باز کند.

(ب معادله $5024x^2 + 1234x + 1523$: مقدار threshold برابر است (معادله درجه میباشد) و مقدار secret نیز 1523 است. ابتدا آبجکت موردنظر رو با کلید متقارن 1523 رمز میکنیم و سه کلید 1523 را به سه نفر میدهیم (هر نفر یک کلید)

$$y = 5024x^{2} + 1234x + 1523 \implies \begin{cases} k_{1} = (2, 24087) \\ k_{2} = (1, 7781) \\ k_{3} = (-1, 5313) \end{cases}$$
$$y = ax^{2} + bx + c$$

حالا باید این سه نفر همفکری کنند. یعنی :

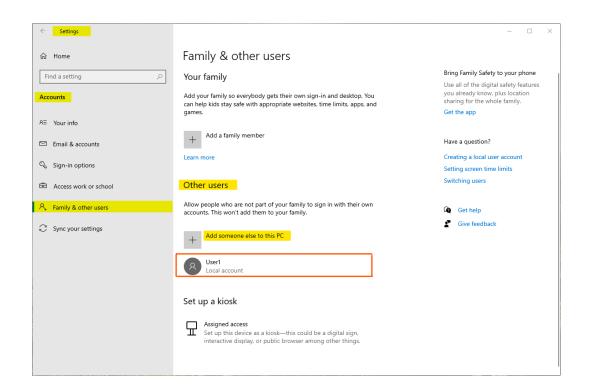
$$\begin{cases} 24087 &= 4a + 2b + c \\ 7781 &= a + b + c \\ 5313 &= a - b + c \end{cases}$$

در این جا سه معادله و سه مجهول داریم لذا دستگاه قابل حل است و به این ترتیب مقدار c نیز قابل محاسبه است و لذا با یافتن c رمز آبجکت باز میشود.

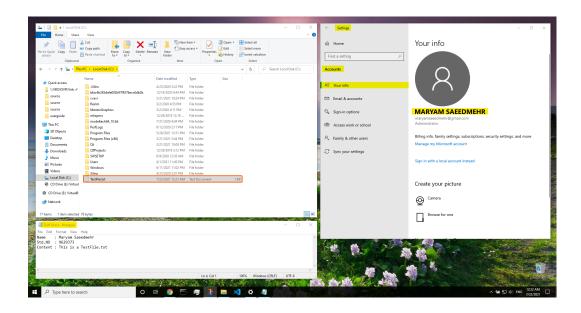
.VI سوال هفتم

(آ) كنترل دسترسى تفويضى:

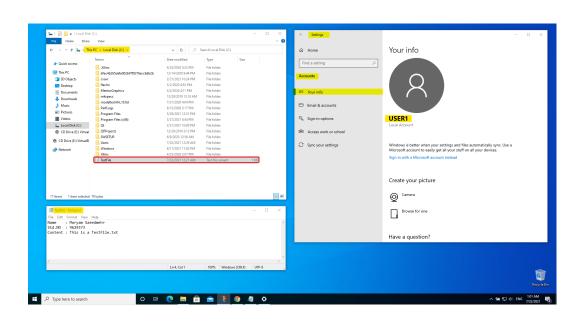
(آ) ترتیب کارها به شکل زیر بود:



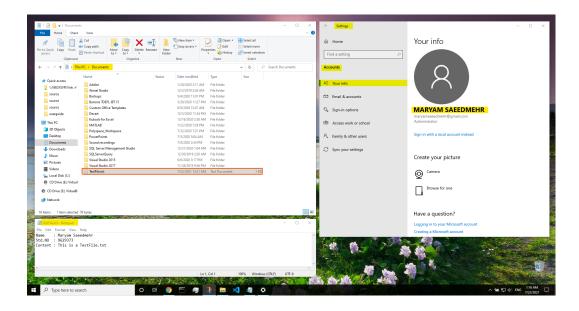
شكل ١: ايجاد كاربر جديد



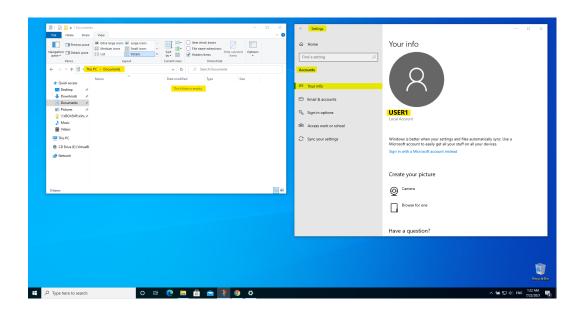
شكل ۲: فايل TestFile.txt در دايركتوري ريشه درايو C براي يوزر فعلى ام قابل روئت بود



شكل ۳: فايل TestFile.txt در دايركتوري ريشه درايو C براي يوزر User1 قابل روئت بود



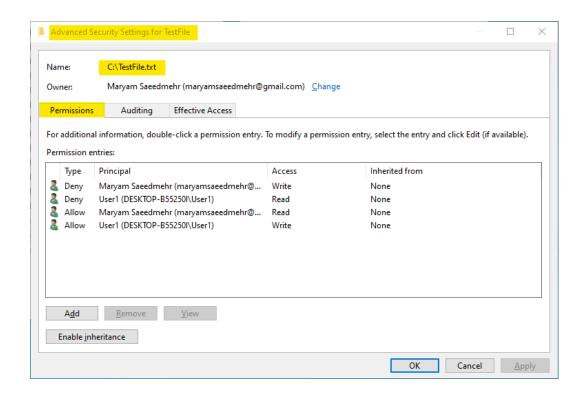
شكل ۴: فايل TestFile.txt در دايركتوري Documents براى يوزر فعلى ام قابل روئت بود



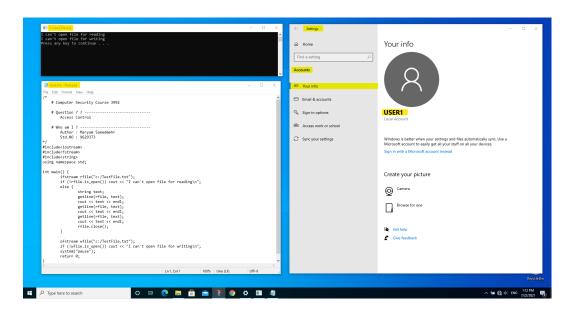
شكل ۵: فايل TestFile.txt در دايركتوري Documents براي يوزر User1 قابل روئت نبود

به طور کلی فولدرهای دسکتاپ و documents و pictures و ... همگی فولدرهای شخصی کاربر محسوب میشوند و تمام فایل هایی که داخل این فولدرها هستند برای بقیه یوزرها قابل مشاهده و دسترسی نیستند.

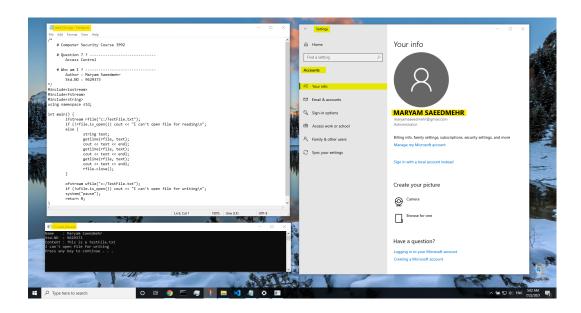
(ب) فایل های read_file.cpp, write_file.cpp, read_file.exe ضمیمه شده اند



شكل ۶: كنترل دسترسى يوزرها به فايل TestFile.txt



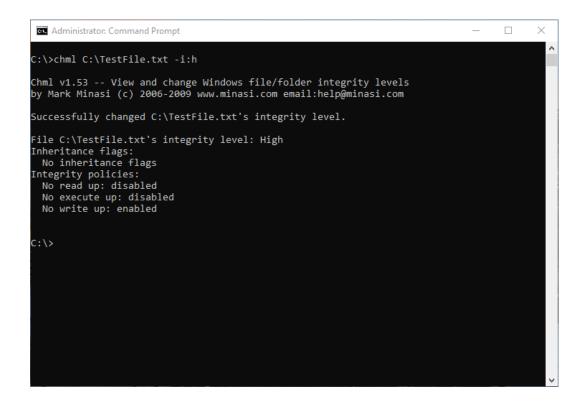
شكل ۷: تست دسترسى خواندن و نوشتن يوزر User1 به فايل TestFile.txt



TestFile.txt شكل Λ : تست دسترسى خواندن و نوشتن يوزر فعلى ام به فايل

(ب) کنترل دسترسی اجباری:

C وریشه درایو This is part B of Question7 جدیدی با محتوای This is part B of Question7 جدیدی با محتوای آ (\tilde{l})

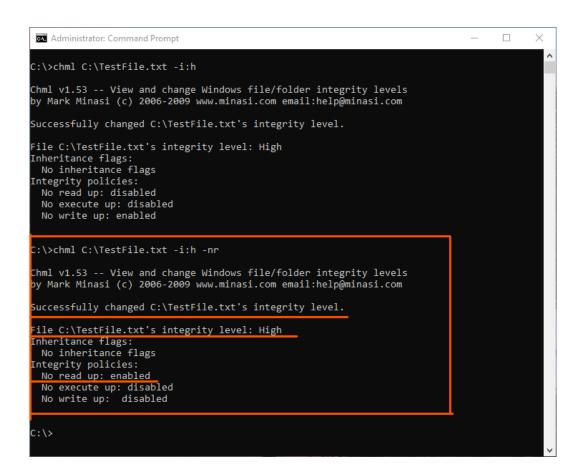


TestFile.txt به فایل High صحت مطح اعطای سطح شکل P: A



شكل ۱۰: تست خواندن از و نوشتن در فايل TestFile.txt بعد از اعطاي سطح صحت Migh

(ب) اعمال سياست No Read Up و تكرار مرحله قبل



شكل ۱۱: اعطاى سطح صحت High به فايل TestFile.txt و اعمال سياست No Read Up



Mo Read Up بعد از اعمال سیاست TestFile.txt شکل ۱۲: تست خواندن از و نوشتن در فایل ۲۰۰۲ اتست خواندن از و نوشتن در

read&write.exe, read&write.cpp فايل read&write.exe ضميمه شده اند.

(د) اعطای سطح صحت medium به فایل متنی و low به فایل exe خروجی از قسمت سوم

```
Administrator: Command Prompt
                                                                                                 C:\>chml C:\TestFile.txt -i:m
Chml v1.53 -- View and change Windows file/folder integrity levels
by Mark Minasi (c) 2006-2009 www.minasi.com email:help@minasi.com
Successfully changed C:\TestFile.txt's integrity level.
File C:\TestFile.txt's integrity level: Medium
Inheritance flags:
No inheritance flags
Integrity policies:
No read up: disabled
  No execute up: disabled
  No write up: enabled
C:\>chml "C:\read&write.exe" -i:l
Chml v1.53 -- View and change Windows file/folder integrity levels
by Mark Minasi (c) 2006-2009 www.minasi.com email:help@minasi.com
Successfully changed C:\read&write.exe's integrity level.
File C:\read&write.exe's integrity level: Low
Inheritance flags:
 No inheritance flags
Integrity policies:
No read up: disabled
  No execute up: disabled
  No write up: enabled
C:\>
```

شكل ۱۳: اعطاى سطح صحت medium به فايل TestFile.txt و اعطاى سطح صحت low به فايل exe خروجى از قسمت سوم



شکل ۱۴: اجرای read&write.exe بعد از اعمال سطح دسترسی های فوق به فایل متنی و فایل قابل اجرا