

This file has been cleaned of potential threats.

If you confirm that the file is coming from a trusted source, you can send the following SHA-256 hash value to your admin for the original file.

d825d2c04e87b04ce05f7d932a238b8cdb22d346d7151aeaecb344cc8b041142

To view the reconstructed contents, please SCROLL DOWN to next page.

حمله به یک پروتکل احراز اصالت در سامانه های RFID

محمد حسن حبیبی
محمود گردشی

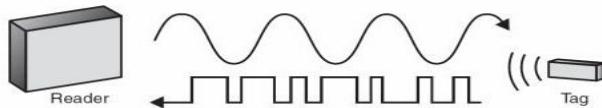
دانشگاه جامع امام حسین- دانشکده
فناوری اطلاعات و ارتباطات

رئوس مطالب

- مقدمه
- سامانه های RFID
- انواع حملات بر روی پروتکل های RFID
- توصیف پروتکل LY
- حملات پیشنهادی به پروتکل LY
- نتیجه گیری
- مراجع

مقدمه

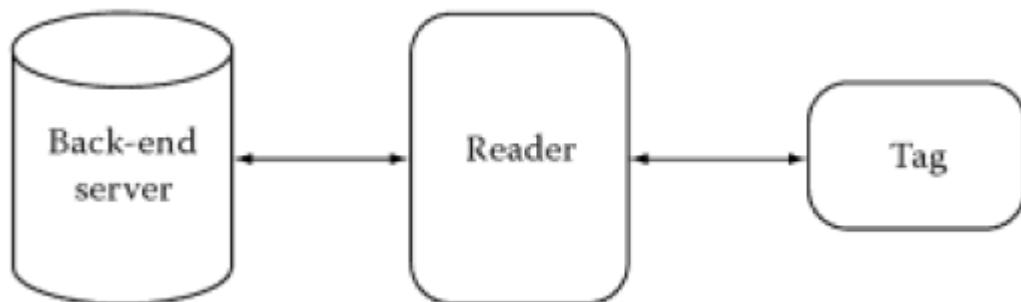
► فناوری شناسایی از طریق امواج رادیویی
RFID : Radio Frequency Identification



- اولین بار در جنگ جهانی دوم
- رشد روز افزون در یک دهه گذشته
- مزايا:
- افزایش سرعت و صرفه جویی در وقت
- انجام احراز هویت در مقیاسهای بزرگ
- کاهش هزینه

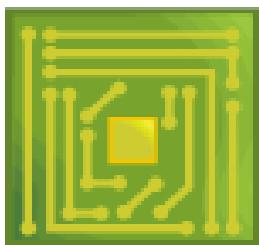
اجزای یک سامانه RFID

- سه جزء اساسی :
- برچسبهای RFID یا Tag ها
- کارتخوان ها یا Reader ها
- back-end server
- سرویس دهنده نهایی



برچسبهای RFID

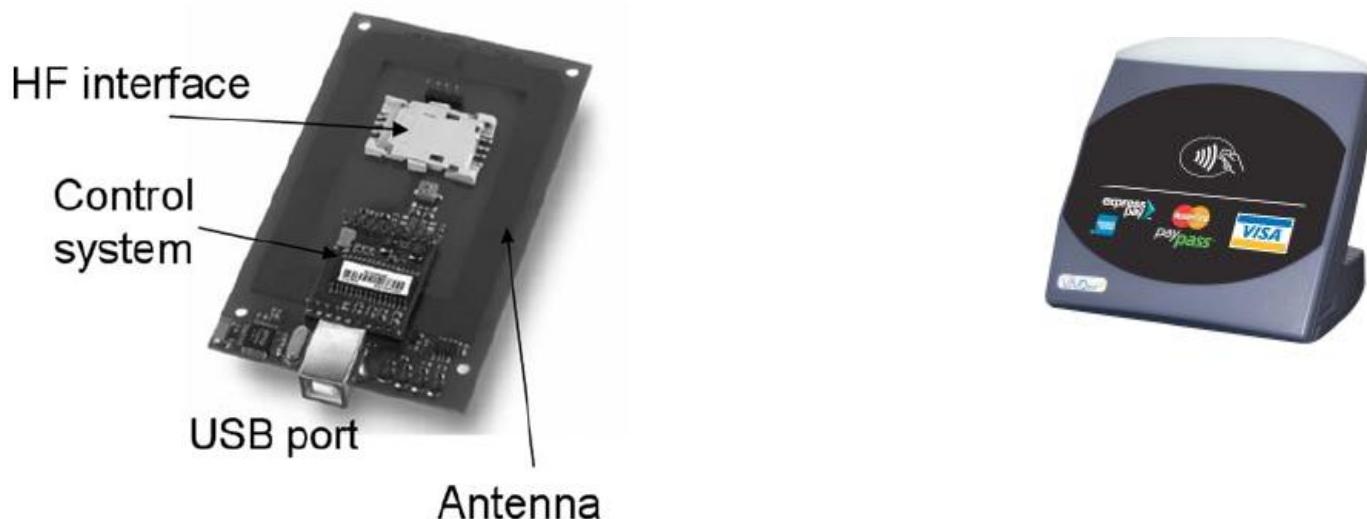
- روی هر هدف یک برچسب نصب می شود
- هر برچسب شامل: آنتن، حافظه، ریزتراسه
- هر برچسب دارای یک شناسه (ID) یکتا
- در صورت نیاز به تامین سطح امنیتی مناسب
- توابع درهم ساز، مولد اعداد شبه تصادفی، اولیه های



سبک وزن

کارت خوان

- برقراری ارتباط با برجسب ها به صورت بی سیم
- دارای یک پورت USB برای ارتباط با سرور
- صرفا یک واسطه ارتباطی بین سرور و برجسبها
- عدم پردازش و ذخیره سازی داده ها



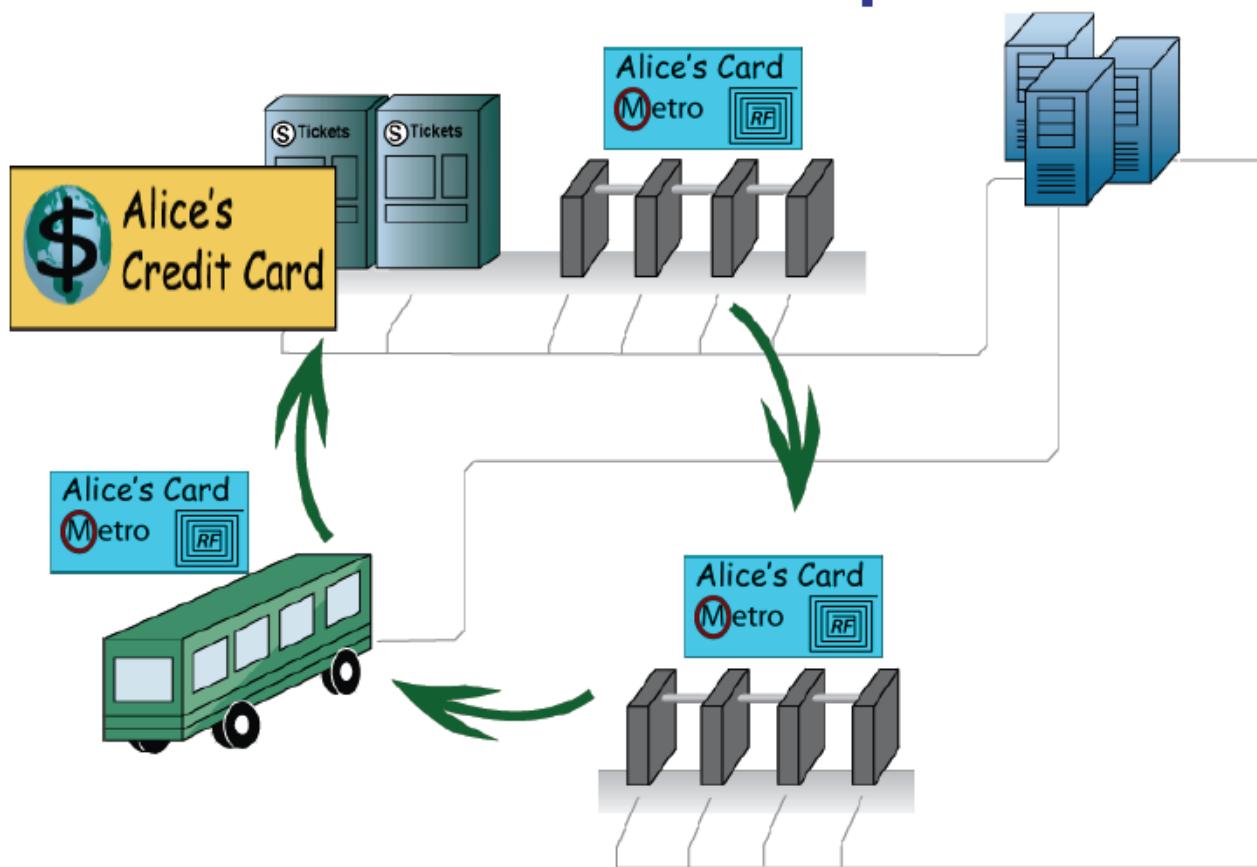
سرور نهایی

- یک database و چند پردازنده پرقدرت
- حاوی اطلاعات مربوط به همه برجستهها
- همه محاسبات در پردازنده های سرور



یك سیستم نمونه

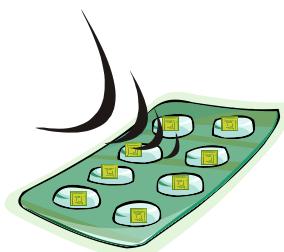
An architecture for public transit



کاربردها



- پاسپورتهای الکترونیکی
- شبکه حمل و نقل عمومی
- صنعت خودروسازی
- کاربرد نظامی



- بارکدهای الکترونیکی
- علامت گذاری حیوانات
- کاربردهای پزشکی
- کارت‌های اعتباری



شناسایی و احراز اصالت در RFID

- تامین امنیت: استفاده از پروتکل احراز اصالت (شناسایی)
- انجام رمزنگاری داده ها در دل پروتکل مورد استفاده
- امنیت کل سیستم وابسته به میزان امن بودن پروتکل احراز اصالت

انواع حملات

- ✓ کشف کلید و شناسه
- جعل هويت برچسب يا کارت خوان
- ✓ ردیابی برچسبها
- ✓ ناهمزمان سازی طرفین

توصیف پروتکل LY

- منطبق با استاندارد EPC C-1 G-2
- فاز مقدماتی
- ✓ توابع CRC و PRNG با خروجی 16 بیتی روی هربرچسب و کارت خوان
- ✓ روی هر برچسب یک شناسه 96 بیتی، یک کلید 16 بیتی:

Tag: (flag, K_x, EPC_x)

Flag = 0 or 1 ➤

- ✓ متناظر با هر برچسب یک سه تایی در کارت خوان:

Reader: (K_{x-DB}, EPC_{x-DB}, ObjectData)

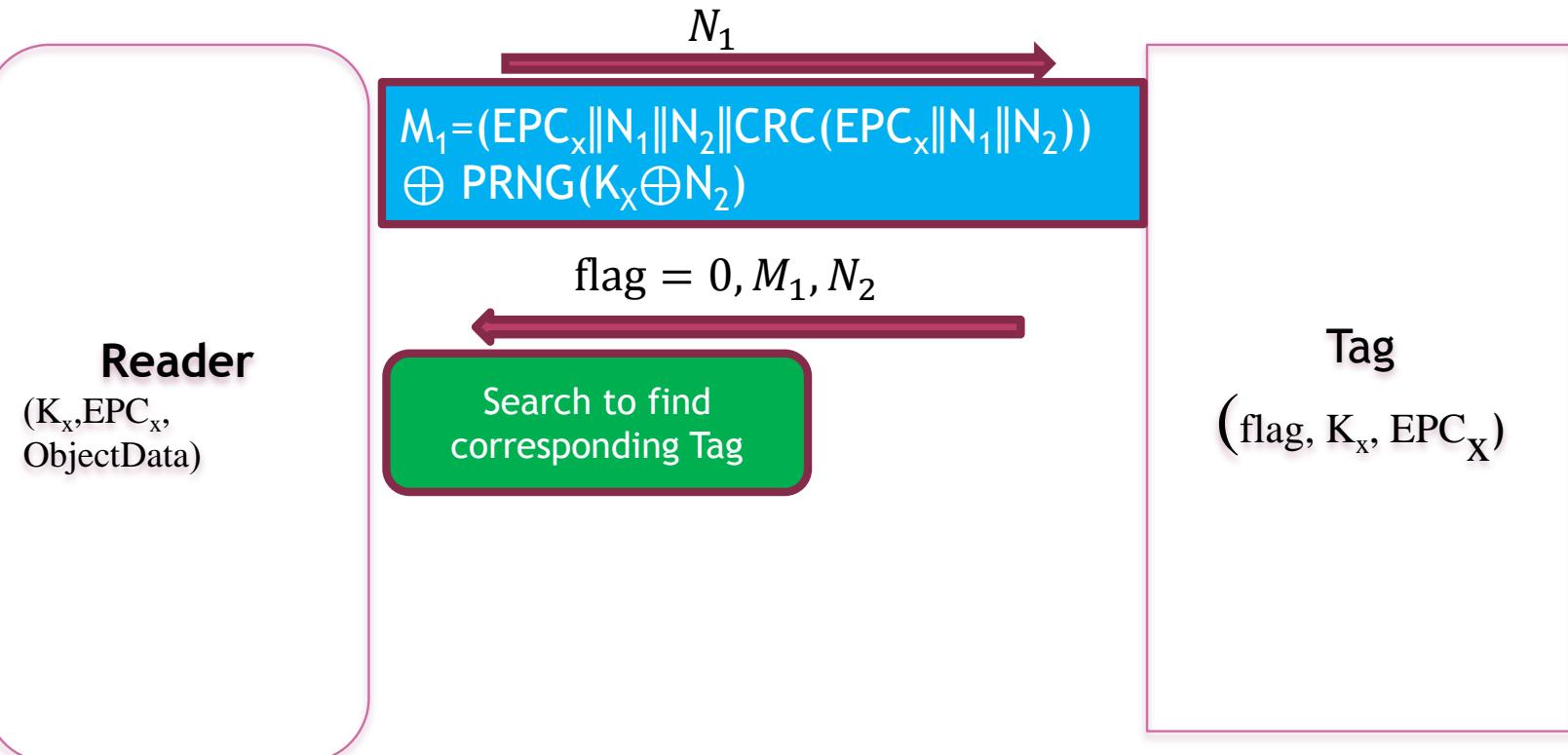
توصیف پروتکل LY

فاز مقدماتی

- روش XOR کردن مقادیر با طول بیت‌های متفاوت
- مثلا: $(EPC_x \parallel N_1 \parallel N_2 \parallel CRC(x)) \oplus PRNG(N_1 \oplus N_2)$
- رشته اول: 96+16+16+16=144 بیت و رشته دوم: 16 بیت
- $Q = PRNG(N_1 \oplus N_2) \parallel \dots \parallel PRNG(N_1 \oplus N_2)$
- $(EPC_x \parallel N_1 \parallel N_2 \parallel CRC(x)) \oplus Q$

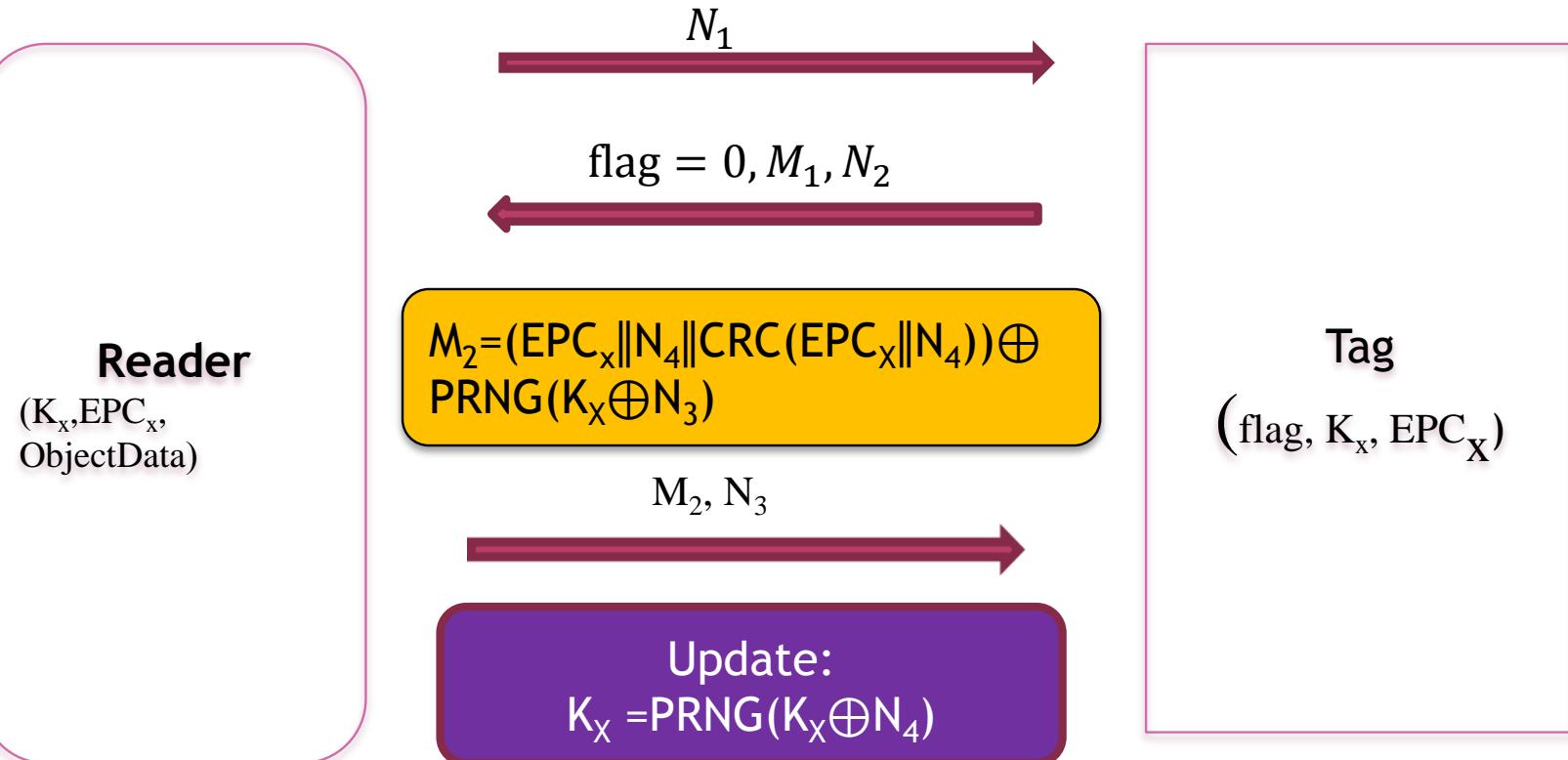
توصیف پروتکل LY

► فاز احراز اصالت (حالت flag = 0)



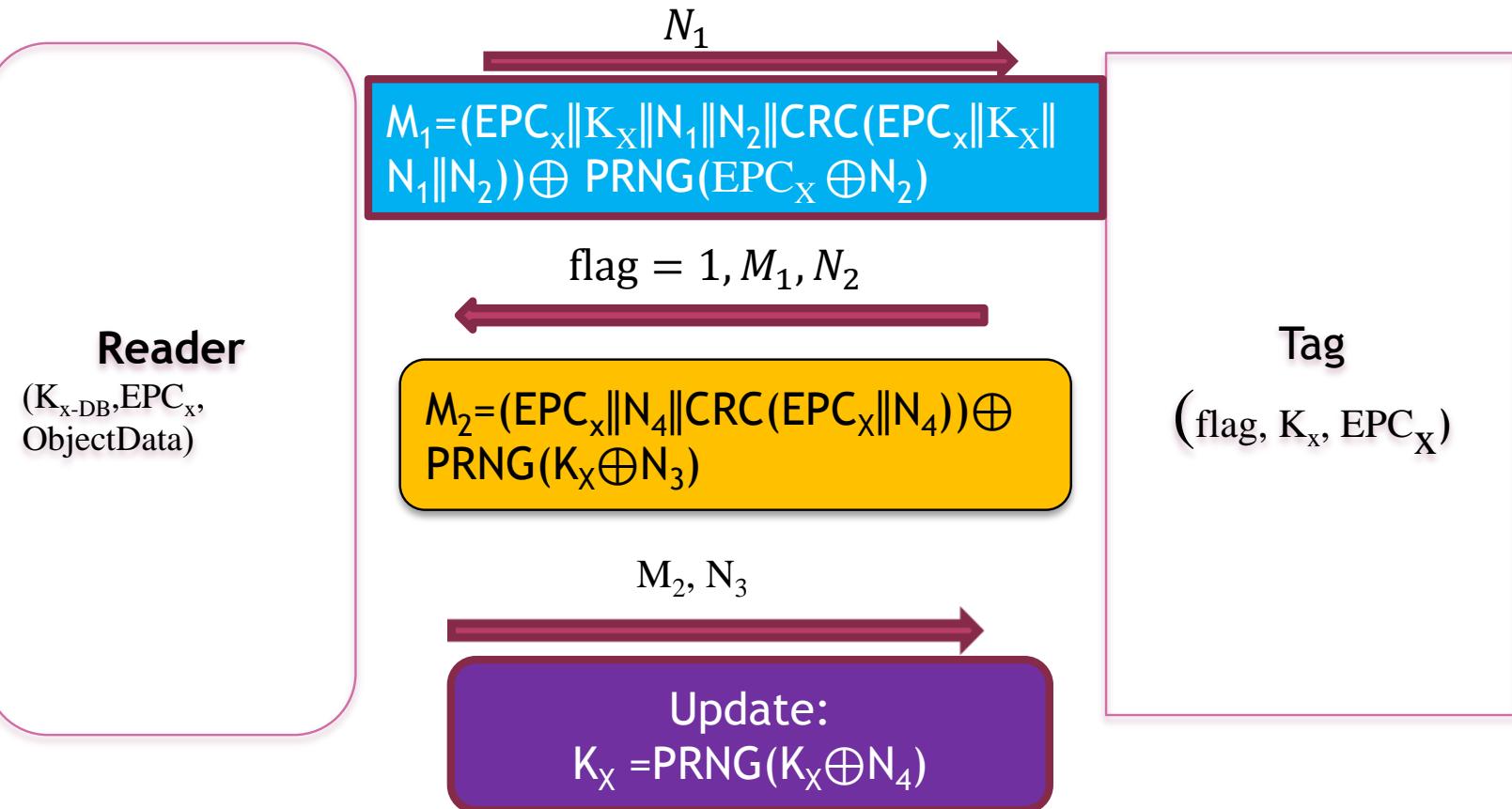
توصیف پروتکل LY

► فاز احراز اصالت (flag = 0) (حالت اول)



توصیف پروتکل LY

► فاز احراز اصالت (حالت flag=1)



حملات پیشنهادی

- جعل هویت یک برچسب مجاز
- نقطه ضعف: ساختار پیام M_1 از الحاق چند رشته بیت و XOR کردن آنها با یک رشته دیگر بدست می‌آید
- عملگرهای الحاق و XOR دارای خواص امنیتی ضعیفی هستند

حملات پیشنهادی

- جعل هویت یک برچسب مجاز
- با یک نشست ناتمام، برچسب را به $\text{flag} = 1$

Adversary

N_1



$$M_1 = (EPC_x \| K_x \| N_1 \| N_2 \| \text{CRC}(EPC_x \| K_x \| N_1 \| N_2)) \oplus \text{PRNG}(EPC_x \oplus N_2)$$

$\text{flag} = 1, M_1, N_2$



Tag

$(\text{flag}, K_x, EPC_x)$

حملات پیشنهادی

- ▶ جعل هويت يك برچسب مجاز مى توان نوشت:

$$\begin{aligned} M_1 = & (EPC_X \parallel K_X \parallel N_1 \parallel N_2 \parallel CRC(EPC_X \parallel K_X \parallel N_1 \parallel N_2)) \oplus PRNG(EPC_X \oplus N_2) = \\ & EPC_X \oplus [PRNG(EPC_X \oplus N_2) \parallel \dots \parallel PRNG(EPC_X \oplus N_2)] \parallel K_X \oplus PRNG(EPC_X \oplus N_2) \parallel \\ & N_1 \oplus PRNG(EPC_X \oplus N_2) \parallel N_2 \oplus PRNG(EPC_X \oplus N_2) \parallel CRC(EPC_X \parallel K_X \parallel N_1 \parallel N_2) \oplus PRNG(EPC_X \oplus N_2) \end{aligned}$$

- ▶ با توجه با ساختار پيام M_1 داريم:

$$M_{1[112-127]} \oplus N_1 = PRNG(EPC_X \oplus N_2)$$

- ▶ مهاجم شناسه برچسب را محاسبه مى کند:

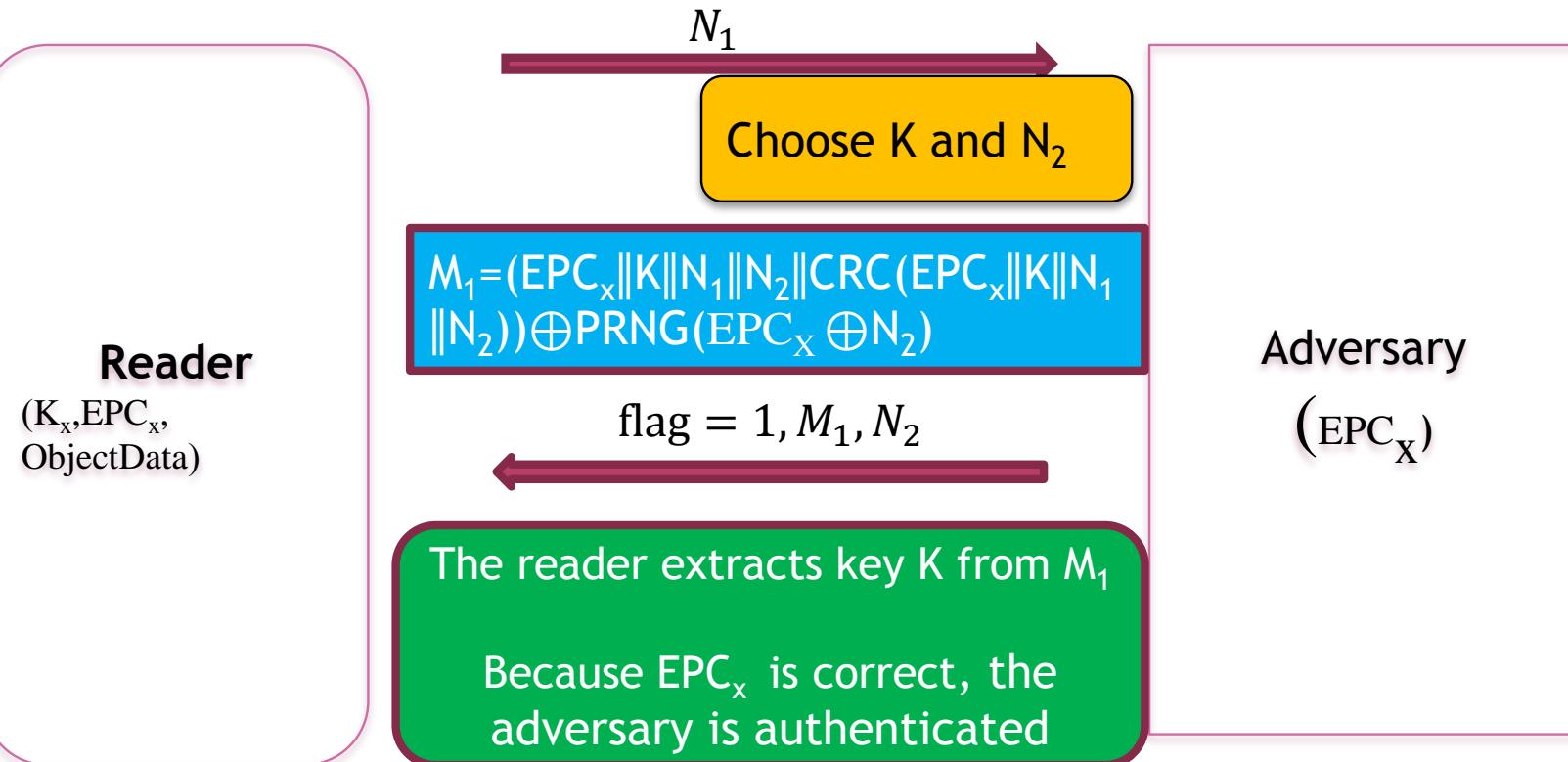
$$EPC_X = M_{1[0-95]} \oplus (PRNG(EPC_X \oplus N_2) \parallel \dots \parallel PRNG(EPC_X \oplus N_2))$$

$\xleftarrow{\text{مرتبه 6}}$

- ▶ با داشتن شناسه، او در هر زمانی قادر است تا هويت اين برچسب را جعل کند.

حملات پیشنهادی

جعل هويت يك برجسб مجاز ➤



نتیجه گیری

- تحلیل امنیتی پروتکل LY در دو حالت 0 و 1
- استفاده از یک ضعف ساختاری در طراحی پیامهای پروتکل
- کشف و محاسبه شناسه دائمی برچسب
- انجام حمله جعل هویت برچسب
- امکان حمله جعل هویت کارتخوان با توجه با در اختیار داشتن شناسه



- [1] J. Banks, M. Pachano. L. Thompson, and D. Hanny, “RFID applied”, JOHN WILEY & SONS, Inc, 2007.
- [2] D. Henrici, “RFID Security and privacy: concepts, protocols and architectures”, Springer-Verlag Berlin Heidelberg, Lecture Notes Electrical Engineering, Volume17, 2008.
- [3] S. Konomi and G. Roussos, “Ubiquitous computing in the real world: lessons learnt from large scale RFID deployments”, Pers. Ubiq. Computing, 2007.
- [4] N.W. Lo and K-H. Yeh, “A secure communication protocol for EPCglobal Class 1 Generation 2 RFID systems”, 24th International Conference on Advanced Information Networking and Applications Workshops, IEEE computer society, Perth, Australia, April 2010, pp. 562-566.
- [5] G. Roussos, “Networked RFID: Systems, software and services”, Springer-Verlag London, Computer communications and networks series, 2008.

با تشکر از توجه شما
سوال؟؟؟