## Exercício 1

Foi criado o ficheiro RandomApplet.java que contém a implementação de um gerador de números aleatórios.

O applet aceita APDUs que levam como argumento o número de bytes de dados aleatórios que deve ser retornado na APDU de resposta. Desta forma, o applet foi implementado para interpretar comandos APDU que seguem o formato ISO 7816. Cada campo da APDU tem uma função específica: - CLA = 0x00: classe ISO padrão; - INS = 0x50: instrução INS\_GET\_RANDOM, para pedir bytes aleatórios; - P1 = 0x00 ou 0x01: seleciona o tipo de gerador (pseudo ou seguro); - LC: especifica o número de bytes aleatórios pretendido.

```
byte[] apdu = new byte[5];
apdu[0] = (byte) 0x00; // CLA
apdu[1] = INS_GET_RANDOM; // INS
apdu[2] = generatorType; // P1: generator type
apdu[3] = (byte) 0x00; // P2: not used
apdu[4] = numBytes; // Lc: length of data to generate
```

## a) Inicialização do Applet

Durante a instalação do *applet*, é possível definir o tipo de gerador de dados aleatórios que vai ser utilizado. Se o valor de param for 1, o *applet* é configurado para utilizar o gerador pseudoaleatório - RandomData.ALG\_PSEUDO\_RANDOM. Caso contrário, se o valor for 0, o *applet* vai utilizar o gerador aleatório seguro - RandomData.ALG\_SECURE\_RANDOM. Assim, o *applet* tornou-se flexível ao permitir que o comportamento do gerador de aleatoriedade seja definido dinamicamente no momento da sua instalação.

Se não existir suporte ao RandomData.ALG\_SECURE\_RANDOM, a exceção é tratada com o ISOException.throwIt(ISO7816.SW\_DATA\_INVALID).

```
try {
    secureRandom = RandomData.getInstance(RandomData.ALG_SECURE_RANDOM);
} catch (CryptoException e) {
    // If secure random not available, throw a defined status word
    ISOException.throwIt(ISO7816.SW_FUNC_NOT_SUPPORTED);
}
```

#### b) Testes Realizados

Os testes foram realizados com o simulador jCardSim, enviando APDUs para:
- Gerar múltiplos conjuntos de 16 bytes de dados aleatórios; - Verificar o comportamento do PSEUDO\_RANDOM com e sem setSeed(); - Confirmar se o SECURE\_RANDOM gera sequências diferentes por chamada; - Verificar se os geradores mantêm consistência entre execuções.

Os resultados obtidos foram:

```
TESTING DEFAULT PSEUDO RANDOM ===
[01] Data: EA D2 C6 25 E7 76 74 ED 75 FC D8 9D E0 81 99 BC
[02] Data: BD 69 97 03 8A E0 68 75 72 C2 23 F4 E4 D7 3B 16
[03] Data: 77 F8 8D E5 B4 2B 1F FF 34 C2 65 32 89 4C D7 A9
=== SETTING CUSTOM SEED ===
Setting seed: 12 34 56 78 9A BC DE F0
 == TESTING PSEUDO RANDOM WITH CUSTOM SEED ===
[01] Data: E6 5A E1 D8 BB 11 97 20 B9 56 A4 A8 4D 02 87 27
[02] Data: 77 C4 7A B6 30 5B 43 5D 9C 4A ED 3B FA D5 D6 EC
[03] Data: E1 37 04 5E D9 8F 4F E9 A1 FF A9 EC 9B C2 D0 A0
=== VERIFYING PSEUDO-RANDOM DETERMINISM ===
Setting seed: 12 34 56 78 9A BC DE F0
Repeated first sequence: E6 5A E1 D8 BB 11 97 20 B9 56 A4 A8 4D 02 87 27
Sequences match: true
=== TESTING SECURE RANDOM ===
[01] Data: 6C 55 44 79 7A 91 11 5D C3 33 0E BD 00 38 51 D2
[02] Data: 2A A2 AB 70 03 9C 55 10 DD F0 64 20 EC EB 88 92
    Data: 51 37 3E 8B 6F DE C2 84 DB 56 92 04 CA 13 D2 CA
```

Figure 1: Geradores

Inicialmente, com a seed padrão definida no applet, o gerador pseudoaleatório produziu três sequências distintas, como seria esperado de um gerador que evolui a partir de um estado inicial fixo. Este comportamento confirma que, apesar de a seed ser sempre a mesma, chamadas consecutivas ao gerador produzem outputs diferentes, uma vez que o seu estado interno é atualizado a cada utilização.

Em seguida, foi definida uma nova seed personalizada (12 34 56 78 9A BC DE F0). A partir dessa seed, as novas sequências geradas voltaram a apresentar variação a cada chamada, demonstrando que o gerador mantém um comportamento pseudoaleatório robusto. Para confirmar o determinismo do PSEUDO\_RANDOM, foi reaplicada a mesma seed, e a sequência gerada coincidiu exatamente com a primeira sequência após a inicialização anterior. Isto demonstra que o gerador é completamente determinístico e que a função setSeed() reinicia corretamente o estado interno.

Já o gerador SECURE\_RANDOM apresentou um comportamento diferente. Foram realizadas três chamadas consecutivas e os dados gerados foram sempre diferentes, demonstrando um comportamento não determinístico, tal como se espera de um gerador de entropia segura. Contudo, verificações adicionais indicaram que, em execuções diferentes do programa, os valores gerados pelo SECURE\_RANDOM podem repetir-se, o que denuncia uma limitação do simulador jCardSim, que aparentemente não reinicia o estado com entropia real.

Em conclusão, o gerador PSEUDO\_RANDOM demonstrou um comportamento totalmente previsível e controlável, sendo ideal para testes reprodutíveis e para ambi-

entes onde se exige consistência. O SECURE\_RANDOM, embora simule aleatoriedade entre chamadas dentro da mesma execução, não garante aleatoriedade entre execuções, comprometendo a sua fiabilidade em contexto simulado. Num cartão físico real, espera-se que esta limitação não se verifique, e que o SECURE\_RANDOM forneça dados verdadeiramente imprevisíveis, tornando-o adequado para operações criptográficas seguras.

Após investigação adicional, concluiu-se que, embora o conceito de utilizar entropia real no jCardSim seja interessante, não existe um método direto ou padrão para o fazer. Qualquer solução neste sentido provavelmente exigiria integrações personalizadas ou modificações internas ao simulador. Assim, para testes de segurança críticos que exijam fontes de entropia autêntica, recomenda-se a utilização de *hardware* real, nomeadamente Java Cards físicos, para garantir a qualidade e imprevisibilidade dos dados aleatórios gerados.

#### Exercício 2

O applet desenvolvido encontra-se em CryptoApplet.java e nele destacam-se as seguintes características:

## a) Alocação de Memória

Foi analisado o código do DESApplet.java. Concluiu-se que reservar espaço para o output das operações como um novo em EPROM outBuff= newbyte[Lc]; não é a melhor prática em JavaCard.

Primeiramente, a alocação de arrays através do new byte[Lc] cria dados persistentes, é significativamente mais lento que a RAM e só podem ser escritos/apagados um número limitado de vezes. Esta memória foi projetada para armazenar dados permanentes e não temporários. Ao armazenar resultados voláteis como encriptações/desencriptações pode levar a degradação do desempenho e do cartão e possível exposição dos dados a riscos de segurança, uma vez que a memória persistente mantém os dados após a execução.

Da mesma forma, a alocação dinâmica de arrays durante a execução pode falhar, porque alguns cartões JavaCard impõem restrições à alocação de memória após a instalação (post-issuance memory allocation), o que faz com que esta implementação não seja suportada. Existe, também, o risco de exceções na execução (SystemException.NO\_RESOURCE), caso a memória esteja fragmentada ou não esteja disponível.

Assim, a utilização do new byte [Lc] deve ser evitada. A abordagem recomendada consiste em alocar o buffer em RAM transitória (apagada ao deselecionar o applet), através de JCSystem.makeTransientByteArray(). Este buffer é reutilizado em todas as operações de cifra/decifra, o que melhora o desempenho e preserva a vida útil da memória.

## b) Verificação de Tamanho de Bloco e Gestão de Buffers

No modo ALG\_DES\_ECB\_NOPAD, como o próprio nome indica, não existe qualquer mecanismo automático de padding. Assim, o número de bytes que ciframos ou deciframos deve obrigatoriamente ser um múltiplo de 8. Esta verificação é feita corretamente no código através da condição:

```
if ((length % blockSize) != 0)
    ISOException.throwIt(ISO7816.SW WRONG LENGTH);
```

Para o modo ALG\_AES\_ECB\_NOPAD, o tamanho do bloco é de 16 bytes, e aplica-se exatamente a mesma lógica de verificação, ou seja, o tamanho do *input* deve ser múltiplo de 16.

Relativamente à gestão de buffers, o código final garante que o tamanho dos blocos é validado corretamente e utiliza um buffer de saída (tempBuffer) com capacidade de 256 bytes, o que é suficiente para a maioria dos casos. No entanto, em situações reais, seria mais correto calcular dinamicamente o tamanho necessário do buffer, para acomodar cenários onde exista padding automático. Nestes casos, seria ideal adaptar o tamanho do buffer dinamicamente ou reservar logo à partida o maior espaço necessário, evitando assim riscos de overflow e aumentando a robustez da solução.

# c) Autenticação e Validação do Terminal

O applet possui um adminChallenge fixo de 8 bytes. A autenticação exige que o terminal envie esse desafio cifrado com a chave correta, podendo ser uma chave DES ou AES. O applet então decifra o desafio recebido e compara com o valor esperado. Se a verificação for bem-sucedida, o estado isAuthenticated é definido como verdadeiro.

#### d) Conjunto de Instruções APDU e Operações

Para permitir a gestão de chaves e a execução de operações de cifra e decifra no applet desenvolvido, foi definido um conjunto de instruções APDU e as respetivas operações associadas:

| INS  | Operação      | P1 (Algoritmo) | Dados             |
|------|---------------|----------------|-------------------|
| 0x10 | AUTHENTICATE  | 0x01 ou $0x02$ | Challenge cifrado |
| 0x20 | PROVISION_KEY | 0x01 ou $0x02$ | Chave a instalar  |
| 0x30 | ENCRYPT       | 0x01 ou $0x02$ | Dados a cifrar    |
| 0x40 | DECRYPT       | 0x01 ou $0x02$ | Dados a decifrar  |

A autenticação (INS = 0x10) valida o terminal, isto é, o desafio cifrado enviado pelo terminal é decifrado e comparado pelo applet para confirmar a autenticidade. O provisionamento de chave (INS = 0x20) permite carregar uma nova chave secreta no applet após autenticação prévia.

Para validar o funcionamento correto do *applet*, foram realizados testes utilizando dois algoritmos de cifra distintos: ALG\_DES\_ECB\_NOPAD e ALG\_AES\_ECB\_NOPAD. Cada teste consistiu em:

- Aprovisionamento de uma chave para o algoritmo selecionado;
- Autenticação utilizando um desafio cifrado com a respetiva chave;
- Cifra de um conjunto de dados de teste;
- Decifra dos dados cifrados para verificar a recuperação correta da informação original.

#### Resultados Obtidos

Para o algoritmo ALG\_DES\_ECB\_NOPAD: - O processo de aprovisionamento da chave foi bem-sucedido (90 00). - A autenticação decorreu sem erros, confirmando que o *applet* conseguiu decifrar corretamente o desafio cifrado. - A cifra dos dados produziu um *ciphertext* consistente. - A operação de decifra recuperou exatamente o texto original, confirmando que a chave e o algoritmo estavam corretamente configurados.

Figure 2: des

Para o algoritmo ALG\_AES\_ECB\_NOPAD: - De forma semelhante, o aprovisionamento da chave AES também foi executado com sucesso. - A autenticação baseada em AES foi realizada sem falhas. - Os dados cifrados foram corretamente

produzidos e posteriormente decifrados, verificando-se que o plaintext original foi restaurado na íntegra.

```
| Title | Seale | Seale | Fase | Fase
```

Figure 3: aes