### CEN429 Güvenli Programlama Hafta-4

### Kod GÃ $^{1}\!\!/\!\!4$ §lendirme Teknikleri

### Yazar: Dr. ÖÄŸr. Üyesi UÄŸur CORUH

### $\dot{I} \varsigma in dekiler$

1			$ ilde{ m G} ilde{ m A}^{1\!/\!\!4}$ venli Programlama	3
	1.1		4	3
	1.0		$ \begin{array}{llllllllllllllllllllllllllllllllllll$	3
	1.2	1.2.1	1.1.1. Rastgele Bir Koşul ile Oluşturulmuş Döngü (Opaque Loop	
			with Random Condition)	4
		1.2.2	1.1.2. Dışarıdan Anlaşılmayan Ancak Programın İşleyişine Zarar Vermeyen Döngü (Opaque Loop with No	
			External Effect)	4
		1.2.3	1.1.3. Opak Döngüler ile Programın Çalışma Süresini	
			Arttırma (Opaque Loops to Delay Program Execution)	5
		1.2.4	1.2.1. Derleyici Se $\tilde{A}$ §enekleriyle Sembollerin G $\tilde{A}$ ¶r $\tilde{A}$ 1/4n $\tilde{A}$ 1/4rl $\tilde{A}$ 1/4 $\tilde{A}$ 1/4 $\tilde{A}$ 1/4 $\tilde{A}$ 1/4 $\tilde{A}$ 1/4	
			Sınırlama (Limiting Symbol Visibility with Compiler Options)	5
		1.2.5	1.2.2. Sadece Gerekli Sembolleri Dışa Açma (Only Exporting Ne-	
			cessary Symbols)	6
		1.2.6	1.2.3. Paylaşılan Kütüphanelerde Kritik Fonksiyonları Giz-	
			leme (Hiding Critical Functions in Shared Libraries)	6
		1.2.7	1.3.1. Basit Toplama İşlemlerini Daha Karmaşık Matematiksel	
			İfadeler ile Değiştirme (Replacing Simple Additions with Complex	
			Mathematical Expressions)	7
		1.2.8	1.3.2. Aritmetik İşlemlerine Gereksiz Adımlar Ekleyerek Kodun An-	
			$la \mathring{A} \ddot{Y} \ddot{A} \pm lmas \ddot{A} \pm n \ddot{A} \pm \mathbf{Z} orla \mathring{A} \ddot{Y} t \ddot{A} \pm rma \text{ (Adding Redundant Steps to Obfus-}$	
			cate Arithmetic Operations)	8
		1.2.9	1.3.3. Aritmetik İşlemler Üzerinde Bit Manipülasyonu Yaparak Karmaşık Hale Getirme (Adding Bit Manipulation to Obfuscate	
			Arithmetic Operations)	8
		1.2.10	1.4.1. Fonksiyon İsimlerini Anlamsız Karakter Dizileri ile Değiş-	
			tirme (Replacing Function Names with Nonsense Character Strings)	9
		1.2.11	1.4.2. Her Derlemede Farklı Fonksiyon İsimleri Oluşturarak Sta-	
			tik Analiz Araçlarını Yanıltma (Generating Different Function	
			Names on Every Compile)	9
		1.2.12	1.4.3. Kritik Fonksiyonların İsimlerini Rastgele Hale Getire-	
			rek Sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm n$ Bu Fonksiyonlar $\ddot{A}\pm$ Anlamas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$ Zorla-	
				10
		1.2.13	1.5.1. Kaynak Dosyaların İsimlerini Rastgele Karakterler ile Deği-	
				10
		1.2.14	1.5.2. Kaynak Dosyalar Arasındaki İlişkiyi Gizleyerek Kod	
			$Yap\ddot{A}\pm s\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm Anla \mathring{A} \ddot{Y}\ddot{A}\pm lmaz$ Hale Getirme (Hiding Relationships	
			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	11
		1.2.15	1.5.3. Dosya İsimlerini Obfuske Ederken Kaynak Kodu Etkilemeyecek Şekilde Yapıları Değiştirme (Obfuscating File Names Without	
			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	12

	1.2.16 1.6.1. Statik Dizeleri Ažifreleyerek A‡alA±AYma AnA±nda A‡A¶zA¼lmesin	
		13
	1.2.17 1.6.2. Rastgele Dize Maskeleri Uygulayarak Dizelerin Anlamını Giz-	
	leme (Applying Random String Masks to Obfuscate String Meaning)	13
	1.2.18 <b>1.6.3.</b> Dize Sabitlerini Kaldırarak Sabit Dize Kullanımını	
	Azaltma (Reducing the Use of Static String Constants)	14
	****	14
	1.2.20 1.7.1. Rastgele Boolean Değerleri Döndüren Bir Fonksiyonun Kul-	
		14
		14
	$ ilde{\mathbf{A}}$ -ng $ ilde{\mathbf{A}}$ ¶r $ ilde{\mathbf{A}}$ 4lemez Hale Getirilmesi	15
	1.2.22 1.8. Fonksiyon Boolean Return Kodlarını Karmaşıklaştırma	
		16
	1.2.23 1.8.1. Karmaşık Matematiksel İşlemlerle Koşullu Dönüş	
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	16
	1.2.24 <b>1.8.2.</b> Geri Mýhendislik İşlemine Karşı Fonksiyonların	
		17
	1.2.25 1.9. Fonksiyon Parametrelerinin Gizlenmesi (Obfuscation of Function Pa-	11
		17
		17
		18
	1.2.28 1.10. Anlamsız Parametreler ve İşlemler Ekleyerek Kodun Analizini	
	Zorlaştırma (Bogus Function Parameters & Operations)	18
	1.2.29 1.10.1. Fonksiyonlara Gereksiz Parametreler Ekleyerek Kodun Karma-	
	0.44.44	19
	1.2.30 1.10.2. Anlamsız Hesaplama ve Koşulların Eklendiği Bir Fonksiyon	-
	1.2.30 1.10.2. AmanisA±z nesapiama ve KoATunarA±n EklendiATi bli Fonksiyon 1.2.31 1.11. Kontrol Akışını DýzleÅŸtirerek Tahmin Edilemez Hale	13
		20
		20
	1.2.32 1.11.1. Durum Tabanl $\ddot{\mathbf{A}}$ ± Ge $\tilde{\mathbf{A}}$ §i $\ddot{\mathbf{A}}$ $\ddot{\mathbf{Y}}$ lerin Kullan $\ddot{\mathbf{A}}$ ± ld $\ddot{\mathbf{A}}$ ± $\ddot{\mathbf{A}}$ $\ddot{\mathbf{Y}}$ $\ddot{\mathbf{A}}$ ± D $\tilde{\mathbf{A}}$ $^{1}$ 4zle $\dot{\mathbf{A}}$ $\ddot{\mathbf{Y}}$ tir	
	Kontrol Akışı	20
	1.2.33 1.11.2. Kod Akışını Tahmin Edilemez Hale Getirme	21
	1.2.34 1.12. ćıkış Noktalarını Rastgele Hale Getirerek Kodun Ö	
	ngörülebilirliğini Azaltma (Randomized Exit Points)	21
	1.2.35 .12.1. Rastgele Belirlenen Çıkış Noktalarıyla Programın	
		22
	1.2.36 <b>1.12.2.</b> Programın Farklı Koşullarda Farklı Çıkış Nok-	
	$ alar \ddot{A} \pm na$ Sahip Olmas $\ddot{A} \pm \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots$	22
	1.2.37 1.13. Son Sù¼rümde Loglamaların Devre Dışı BırakılmasÄ	
	(Logging Disabled on Release)	23
		23
	1.2.38 1.13.1. Derleme Aşamasında DEBUG veya RELEASE Modlarına Göre	0.4
		24
	1.2.39 <b>1.13.2.</b> Son Sà $\sqrt[4]{4}$ rà $\sqrt[4]{4}$ mde LoglamalarÄ $\pm$ n Tamamen KaldÄ $\pm$ rÄ $\pm$ ldÄ $\pm$ ÄŸÄ $\pm$	
		24
	1.2.40 2. Java ve Yorumlanan Diller İçin Kod Güçlendirme Teknikleri	25
	1.2.41 2.1.1 Proguard yapılandırma dosyası ile kodun küçültülmesi ve opti-	
	mize edilmesi	25
1.3		25
		25
	1.3.2 Nas $\ddot{\mathbf{A}}$ ±l $\ddot{\mathbf{A}}$ ‡al $\ddot{\mathbf{A}}$ ± $\ddot{\mathbf{A}}$ †t $\ddot{\mathbf{A}}$ ±r $\ddot{\mathbf{A}}$ ±tl $\ddot{\mathbf{A}}$ ±r:	26
1.4		26
1.4		
		26
	·	27
1.5		27
		27
		28
1.6	2. $Masa\tilde{A}^{1}/4st\tilde{A}^{1}/4$ Java Projesi (Gradle)	28

	1.6.1	Proguard YapA±landA±rma DosyasA± ile Kodun KA <sup>1</sup> / <sub>4</sub> A§A <sup>1</sup> / <sub>4</sub> ltA <sup>1</sup> / <sub>4</sub> lmesi	
			28
	1.6.2	• "	29
	1.6.3	Proguard Raporlarının Analizi ile Hangi Ã-ÄŸelerin Obfuske Edildi-	
		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	29
1.7	3. Jav		29
	1.7.1	Proguard YapÄ $\pm$ landÄ $\pm$ rma DosyasÄ $\pm$ ile Kodun KÃ $^1$ 4çÃ $^1$ 4ltÃ $^1$ 4lmesi	
			29
	1.7.2		29
	1.7.3	Proguard Raporlarının Analizi ile Hangi Öğelerin Obfuske Edildi-	
			30
	1.7.4	2.2.1. Cihaz Parmak İzinin Şifrelenerek Güvenli Bir Şekilde Depo-	
			30
	1.7.5	2.2.2. Parmak $\ddot{A}$ °zi Do $\ddot{A}\ddot{Y}$ rulamas $\ddot{A}\pm$ ile Uygulaman $\ddot{A}\pm$ n Cihaz $\tilde{A}$ œzerinde	
			31
	1.7.6	2.2.3. Parmak İzi Verilerinin Gizlenmesi ve Saldırılara Karşı	
		Korunması	32
	1.7.7	Ã-zet:	33
	1.7.8	2.3.1. JNI Fonksiyon İsimlerinin Rastgele Karakterlerle Değiştirilmesi	33
	1.7.9	2.3.2. JNI Parametrelerinin Gizlenmesi ve Anlaşılmasını Zorla-	
		ştırma	34
	1.7.10	2.3.3. JNI Hata Yönetimi ile Saldırganların Hataları Analiz Et-	
		mesini Engelleme	35
	1.7.11	Ã-zet:	36
	1.7.12	2.4.1. Statik Dizelerin Şifrelenmesi ve Çalışma Anında	
		$\tilde{A}^{\dagger}_{+}\tilde{A}^{\dagger}_{-}$ z $\tilde{A}^{1}_{-}$ dlmesi	36
	1.7.13	2.4.2. Dizelerin Obfuske Edilerek Anlamlarının Gizlenmesi	37
	1.7.14	2.4.3. Rastgele Dize OluÅŸturma ve Manipù¼lasyon Teknikleri ile	
		Güvenliği Artırma	38
	1.7.15	Ã-zet:	38
1.8			39
	1.8.1		39
	1.8.2		39

### Şekil Listesi

### Tablo Listesi

### CEN429 G $\tilde{\mathbf{A}}^{1}$ 4<br/>venli Programlama

#### 1.1 Hafta-4

 ${\bf 1.1.0.1}\quad {\bf Kod}\ {\bf G\tilde{\bf A}^1\!\!/\!\tilde{\bf A}\S lendirme\ Teknikleri}\quad \ddot{\bf A}^\circ ndir$ 

- PDF<sup>1</sup>
- DOC<sup>2</sup>
- SLIDE<sup>3</sup>
- PPTX<sup>4</sup>

#### 1.1.1 Outline

- Kod Güçlendirme Teknikleri

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>pandoc\_cen429-week-4.pdf <sup>2</sup>pandoc\_cen429-week-4.docx <sup>3</sup>cen429-week-4.pdf

 $<sup>^4\</sup>mathrm{cen}429\text{-week-}4.\mathrm{pptx}$ 

- Native C/C++ İçin Kod Güçlendirme
- Java ve Yorumlanan Diller İçin Kod Güçlendirme

#### 1.2 Hafta-4: Kod Güçlendirme Teknikleri

1.2.0.2 1.1 Opaque Loops (Opak DÃ $\P$ ngÃ $^1$ /dler) Teorik AÃ $\S$ Ä $\pm$ klama: Opak dÃ $\P$ ngÃ $^1$ /dler, dÄ $\pm$ Å $\mathring{Y}$ arÄ $\pm$ dan bakÄ $\pm$ ldÄ $\pm$ Ä $\mathring{Y}$ Ä $\pm$ nda amacÄ $\pm$  belli olmayan dÃ $\P$ ngÃ $^1$ /dlerdir. Bu dÃ $\P$ ngÃ $^1$ /dler sayesinde kodun analizi zorlaÅ $\mathring{Y}$ Ä $\pm$ r. SaldÄ $\pm$ rgan, dÃ $\P$ ngÃ $^1$ /4nÃ $^1$ /4n iÅ $\mathring{Y}$ levini anlamakta zorlanÄ $\pm$ r ve kodun Ã $\S$ Ã $\P$ zÃ $^1$ /dlmesi daha karmaÅ $\mathring{Y}$ Ä $\pm$ k hale gelir.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Rastgele bir koşul ile oluşturulmuş döngüler ekleyerek kodun analizini zorlaÅŸtırma.
- 2. DıÅŸarıdan anlaşılmayan ancak programın iÅŸleyiÅŸine zarar vermeyen döngù⁄der ekleme.
- 3. Opak d $\tilde{A}$ ¶ng $\tilde{A}$ ½ler ile program $\ddot{A}\pm n$   $\tilde{A}$ §al $\ddot{A}\pm \mathring{A}$ Ÿma s $\tilde{A}$ ¼resini artt $\ddot{A}\pm r$ arak sald $\ddot{A}\pm r$ gan $\ddot{A}\pm r$ yan $\ddot{A}\pm r$ tma.

### 1.2.1 1.1.1. Rastgele Bir Koşul ile Oluşturulmuş Döngü (Opaque Loop with Random Condition)

Bu örnekte, rastgele bir koÅ Ÿul ile döngü oluÅ Ÿturularak kodun anlaÅ ŸÄ±lması zorla-Å Ÿtırılıyor.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>

void opak_rastgele_dongu() {
    srand(time(0)); // Rastgele sayı ýreticisini baÅŸlatır
    int x = rand() % 50; // Döngý koÅŸulu iÃSin rastgele bir deÄŸer
    for (int i = 0; i < x; i++) {
        if (i % 2 == 0) {
            std::cout << "İterasyon: " << i << std::endl;
        }
    }
}

int main() {
    opak_rastgele_dongu();
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, d $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}^{1/4}$  ko $\tilde{A}$ Yulu rastgele bir say $\tilde{A}\pm$ dan olu $\tilde{A}$ Yur. Bu durum, d $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}^{1/4}$ n $\tilde{A}^{1/4}$ n amac $\tilde{A}\pm$ n $\tilde{A}\pm$ d $\tilde{A}$ Yar $\tilde{A}\pm$ dan anlamay $\tilde{A}\pm$  zorla $\tilde{A}$ Yt $\tilde{A}\pm$ r $\tilde{A}\pm$ r ve sald $\tilde{A}\pm$ rganlar i $\tilde{A}$ §in analizi karma- $\tilde{A}$ Y $\tilde{A}\pm$ k hale getirir.

### 1.2.2 1.1.2. DıÅŸarıdan Anlaşılmayan Ancak Programın İÅŸleyiÅŸine Zarar Vermeyen Döngü (Opaque Loop with No External Effect)

Bu örnekte, döngü kodun iÅŸleyiÅŸine zarar vermeyen ancak dıÅŸarıdan anlaşılmayan bir iÅŸlev iÃŞerir.

```
#include <iostream>
```

```
void opak_islevsiz_dongu() {
    for (int i = 0; i < 100; i++) {
        if (i % 3 == 0) {
            int gizli_islem = i * 42; // İÄŸleyiÄŸe etkisi olmayan gereksiz iÄŸlem
        }
    }
    std::cout << "Opak döngü tamamlandı." << std::endl;
}
int main() {
    opak_islevsiz_dongu();
    return 0;
}</pre>
```

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, d $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}^{1}$ /de yap $\tilde{A}\pm$ lan i $\tilde{A}$ Ÿlem program $\tilde{A}\pm$ n ana i $\tilde{A}$ Ÿleyi $\tilde{A}$ Ÿine katk $\tilde{A}\pm$  sa $\tilde{A}$ Ÿlamaz. Bu t $\tilde{A}^{1}$ ⁄r d $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}^{1}$ /der, sald $\tilde{A}\pm$ rganlar $\tilde{A}\pm$  yan $\tilde{A}\pm$ ltmak ve kodun analizini zorla $\tilde{A}$ Ÿt $\tilde{A}\pm$ rmak i $\tilde{A}$ §in kullan $\tilde{A}\pm$ l $\tilde{A}\pm$ r.

## 1.2.3 1.1.3. Opak Döngüler ile Programın ÇalıÅŸma Süresini Arttırma (Opaque Loops to Delay Program Execution)

Bu örnek, program $\ddot{A}\pm n$  çal $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ ma sýresini uzatarak sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm y$ an $\ddot{A}\pm l$ tmak amac $\ddot{A}\pm y$ la kullan $\ddot{A}\pm l$ abilir.

```
#include <iostream>
#include <thread>
#include <chrono>

void gecikmeli_opak_dongu() {
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        std::this_thread::sleep_for(std::chrono::seconds(1)); // Her dà ngüde 1 saniye bekleme
        std::cout << "Gecikmeli dà ngü iterasyonu: " << i << std::endl;
    }
}

int main() {
    gecikmeli_opak_dongu();
    return 0;
}</pre>
```

#### AÃŞÄ±klama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, d $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}^{1}$ 4 her iterasyonda program $\ddot{A}\pm n$   $\tilde{A}$ \$al $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ mas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  yava $\mathring{A}\ddot{Y}$ latan bir gecikme ekler. Bu t $\tilde{A}^{1}$ 4r teknikler, sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm n$  program $\ddot{A}\pm n$  tam olarak ne yapt $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  konusunda kafa kar $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$ l $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  yaratmak i $\ddot{A}$ \$in kullan $\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ .

1.2.3.1 1.2 Shared Object Sembollerini Gizleme (Configure Shared Object Symbol Invisible) Teorik A $\Tilde{A}\Tilde{S}\Tilde{A}\Tilde{S}\T$ 

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Derleyici se Ā<br/>§enekleriyle sembollerin g Ā<br/>¶r ¹¼n ¹¼rl ù¼rl ù¼n ù¼n ¹¼n ¹¼n ¹¼n ¹<br/>
- 2. Sadece gerekli sembolleri dıÅŸa aÃŞarak diÄŸer sembollerin eriÅŸilemez olmasını saÄŸlama.
- 3. Paylaşılan kütüphanelerdeki kritik fonksiyonları gizleyerek güvenliÄŸi artırma.

## 1.2.4 1.2.1. Derleyici Seçenekleriyle Sembollerin Görù¼nù¼rlù¼rlù¼nù¼ Sınırlama (Limiting Symbol Visibility with Compiler Options)

#### Açıklama:

Payla $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ lan nesne dosyalar $\ddot{A}\pm$ nda, sembollerin varsay $\ddot{A}\pm$ lan olarak d $\ddot{A}\pm\mathring{A}\ddot{Y}a$  a $\tilde{A}\S\ddot{A}\pm$ k (public) olmas $\ddot{A}\pm$ ,

gývenlik açıklarına yol açabilir. Bu durumu önlemek için derleyici seçenekleriyle sembollerin görünürlüğü sınırlandırılabilir. Ã-rneÄŸin, GCC ve Clang derleyicilerinde -fvisibility=hidden seçeneÄŸi kullanılarak, sadece dıÅŸa açılmasına izin verilen semboller görþnür olur.

#### Ã-rnek:

```
// foo.cpp
#include <iostream>

void gizli_fonksiyon() __attribute__((visibility("hidden"))); // Fonksiyon gizli

void gizli_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu fonksiyon dÄ+ÅŸa aÃŞÄ+k deÄŸildir." << std::endl;
}

void acik_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu fonksiyon dÄ+ÅŸa aÃŞÄ+ktÄ+r." << std::endl;
}

Derleme Komutu:</pre>
```

#### AÃŞÄ±klama:

Bu komut, tüm sembolleri varsayılan olarak gizler (-fvisibility=hidden), ancak acik\_fonksiyon dıÅŸa açılabilir durumda kalır. gizli\_fonksiyon ise dıÅŸarıdan eriÅŸilemez olur.

### 1.2.5 1.2.2. Sadece Gerekli Sembolleri DÄ $\pm$ şa Açma (Only Exporting Necessary Symbols)

#### Açıklama:

PaylaÅŸÄ $\pm$ lan kütüphanelerde yalnÄ $\pm$ zca gerekli semboller dÄ $\pm$ şa açÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r. Bu sayede, sadece belirli fonksiyonlar dÄ $\pm$ ÅŸarÄ $\pm$ dan çaÄŸrÄ $\pm$ labilirken diÄŸer semboller gizli kalÄ $\pm$ r.

#### Ã-rnek:

```
// gizli_kutuphane.cpp
#include <iostream>

void gizli_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu fonksiyon gizli kalacak." << std::endl;
}

extern "C" void acik_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu fonksiyon dıÅŸa açık." << std::endl;
}</pre>
```

g++ -fvisibility=hidden -shared -o libfoo.so foo.cpp

#### Derleme Komutu:

```
g++ -fvisibility=hidden -shared -o libgizli.so gizli_kutuphane.cpp
```

#### Açıklama:

Bu örnekte, acik\_fonksiyon dıÅŸa açılabilirken, gizli\_fonksiyon dıÅŸarıdan eriÅŸilemez durumda kalır. Bu teknik, sadece dıÅŸarıdan kullanılmasına izin verilen fonksiyonların eriÅŸime açılmasını saÄŸlar.

#### 1.2.6 1.2.3. Payla ÅŸÄ $\pm$ lan Kù¼tù¼phanelerde Kritik FonksiyonlarÄ $\pm$ Gizleme (Hiding Critical Functions in Shared Libraries)

#### Açıklama:

Kritik Ķneme sahip fonksiyonlar gizlenerek, geri mühendislik iÅŸlemlerini zorlaÅŸtırmak ve

payla $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ lan k $\~{A}^{1}\!\!/4$ phanelerin g $\~{A}^{1}\!\!/4$ venli $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini art $\ddot{A}\pm$ rmak m $\~{A}^{1}\!\!/4$ mk $\~{A}^{1}\!\!/4$ nd $\~{A}^{1}\!\!/4$ r. Bu yakla $\r{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ m, sald $\ddot{A}\pm$ rganlar $\ddot{A}\pm$ n  $\~{A}\P$ nemli fonksiyonlar $\ddot{A}\pm$  analiz etmesini ve manip $\~{A}^{1}\!\!/4$ le etmesini  $\~{A}\P$ nler.

#### Ã-rnek:

```
// kritik_kutuphane.cpp
#include <iostream>

__attribute__((visibility("hidden"))) void kritik_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu kritik fonksiyon gizlenmiÄŸtir." << std::endl;
}

extern "C" void genel_fonksiyon() {
    std::cout << "Bu genel fonksiyon dıÄŸa aÃŞÄ±ktır." << std::endl;
    kritik_fonksiyon(); // Gizli fonksiyon burada iÃSsel olarak ÃSaÄŸrılır
}

Derleme Komutu:</pre>
```

#### g++ -fvisibility=hidden -shared -o libkritik.so kritik\_kutuphane.cpp

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, kritik\_fonksiyon d $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ ar $\ddot{A}\pm d$ an eri $\mathring{A}\ddot{Y}$ ilemez ve yaln $\ddot{A}\pm z$ ca genel\_fonksiyon  $\tilde{A}^{1/2}$ zerinden  $\tilde{A}$ §a $\ddot{A}\ddot{Y}$ r $\ddot{A}\pm d$ abilir. Bu, kritik fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  d $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ a kapal $\ddot{A}\pm k$ almas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm s$ a $\ddot{A}\ddot{Y}$ -layarak g $\tilde{A}^{1/2}$ venli $\ddot{A}\ddot{Y}$ i art $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

1.2.6.1 1.3. Aritmetik İÅŸlemlerin Obfuske Edilmesi (Obfuscation of Arithmetic Instructions) Teorik AÃŞÄ±klama: Aritmetik iÅŸlemler, programın en temel yapı taÅŸlarıdır. Bu iÅŸlemleri karmaşık hale getirmek, kodun analizini ve anlaşılmasını zorlaÅŸtırır.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Basit toplama işlemlerini daha karmaşık matematiksel ifadeler ile deÄŸiÅŸtirme.
- 2. Aritmetik işlemlerine gereksiz adımlar ekleyerek iÅŸlevselliÄŸi korurken kodun anlaşılmasını zorlaÅŸtırma.
- 3. Aritmetik işlemler üzerinde bit manipülasyonu yaparak daha karmaşık hale getirme.

### 1.2.7 1.3.1. Basit Toplama İÅŸlemlerini Daha Karmaşık Matematiksel İfadeler ile DeÄŸiÅŸtirme (Replacing Simple Additions with Complex Mathematical Expressions)

#### Açıklama:

Basit aritmetik iÅŸlemlerini karmaÅŸÄ $\pm$ k hale getirerek, kodun anlaÅŸÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$  zorlaÅŸtÄ $\pm$ rabiliriz. Ã-rneÄŸin, bir toplama iÅŸlemini daha uzun ve karmaÅŸÄ $\pm$ k matematiksel iÅŸlemlerle deÄŸiÅŸtirmek, saldÄ $\pm$ rganlarÄ $\pm$ n kodu analiz etmesini zorlaÅŸtÄ $\pm$ rÄ $\pm$ r.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

```
#include <iostream>
int karmaşık_toplama(int a, int b) {
    // Basit toplama iÅŸlemi: a + b
    // Karmaşık hale getirilmiÅŸ hali
    return ((a * 2) + (b * 2) - a - b); // a + b ile aynı sonucu verir
}
int main() {
    int a = 5, b = 10;
    int sonuc = karmaşık_toplama(a, b);
    std::cout << "Karmaşık toplama sonucu: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### AÃŞÄ±klama:

Bu kodda basit bir toplama iÅŸlemi (a + b) daha karmaÅŸÄ $\pm$ k bir matematiksel ifadeye dönüÅŸtürülmüÅŸtþrHer ne kadar sonuç aynÄ $\pm$  olsa da kodun analizi zorlaÅŸÄ $\pm$ r.

### 1.2.8 1.3.2. Aritmetik İÅŸlemlerine Gereksiz Adımlar Ekleyerek Kodun Anlaşılmasını ZorlaÅŸtırma (Adding Redundant Steps to Obfuscate Arithmetic Operations)

#### Açıklama:

Aritmetik i ÅŸlemlerine gereksiz ad $\ddot{A}\pm$ mlar eklemek, i ÅŸlevi de $\ddot{A}$ Ÿi ÅŸtirmeden kodun anla ÅŸ $\ddot{A}\pm$ lmas  $\ddot{A}\pm$ n Zorla ÅŸt $\ddot{A}\pm$ r.  $\ddot{A}-$ rne  $\ddot{A}$ Ÿin, ekleme ve  $\ddot{A}$ § $\ddot{A}\pm$ karma i ÅŸlemleri eklenerek kod daha karma ÅŸ $\ddot{A}\pm$ k hale getirilebilir.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

```
#include <iostream>
int gereksiz_adimlarla_toplama(int a, int b) {
    // Toplama işlemini gereksiz adımlarla karmaşıklaÅŸtırma
    int sonuc = (a * 2 - a) + (b * 2 - b); // a + b iÅŸlemini yapar
    return sonuc;
}
int main() {
    int a = 7, b = 3;
    int sonuc = gereksiz_adimlarla_toplama(a, b);
    std::cout << "Gereksiz adımlarla toplama sonucu: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, toplama i $\tilde{A}$ Ÿlemi gereksiz ad $\tilde{A}\pm$ mlarla karma $\tilde{A}$ Ÿ $\tilde{A}\pm$ k hale getirilmi $\tilde{A}$ Ÿtir. Sonu $\tilde{A}$ § yine a + b olsa da i $\tilde{A}$ Ÿlem, d $\tilde{A}\pm\tilde{A}$ Ÿar $\tilde{A}\pm$ dan bak $\tilde{A}\pm$ ld $\tilde{A}\pm\tilde{A}$ Ÿä $\pm$ nda anla $\tilde{A}$ Ÿä $\pm$ lmas $\tilde{A}\pm$  zor hale gelmi $\tilde{A}$ Ÿtir.

### 1.2.9 1.3.3. Aritmetik İÅŸlemler Üzerinde Bit Manipù⁄4lasyonu Yaparak Karmaşık Hale Getirme (Adding Bit Manipulation to Obfuscate Arithmetic Operations)

#### Açıklama:

Aritmetik işlemlere bit manipülasyonu ekleyerek kodu daha da karmaÅŸÄ $\pm$ k hale getirebiliriz. Bu yöntem, özellikle düşük seviyeli dillerde kodun geri mühendislik iÅŸlemine karÅŸÄ $\pm$ dayanÄ $\pm$ klÄ $\pm$ lÄ $\pm$ ÄŸÄ $\pm$ nÄ $\pm$  artÄ $\pm$ rÄ.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

```
#include <iostream>
int bit_manipulasyonu_ile_toplama(int a, int b) {
    // Aritmetik işlemi bit manipýlasyonu ile karmaşık hale getirme
    int sonuc = ((a << 1) >> 1) + ((b << 1) >> 1); // a + b iÅŸlemi yapar
    return sonuc;
}
int main() {
    int a = 4, b = 8;
    int sonuc = bit_manipulasyonu_ile_toplama(a, b);
    std::cout << "Bit manipýlasyonu ile toplama sonucu: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu Ŷrnekte, toplama iÅŸlemi bit kaydÄ $\pm$ rma iÅŸlemleri (left shift, right shift) ile karmaÅŸÄ $\pm$ k hale getirilmiştir. Bit manipù4lasyonu, aritmetik iÅŸlemi gizler ve kodun analiz edilmesini zorlaÅŸtÄ $\pm$ rÄ $\pm$ r.

1.2.9.1 1.4. Fonksiyon İsimlerinin Obfuske Edilmesi (Obfuscation of Function Names) Teorik  $A\tilde{A}\S\ddot{A}\pm klama$ : Fonksiyon isimlerinin rastgele karakter dizileri ile deÄŸiÅŸtirilmesi, kodun anla-ÅŸÄ $\pm lmas\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm zorla\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik,  $\tilde{A}$ ¶zellikle tersine m $\tilde{A}$ ¼hendislik (reverse engineering) iÅŸlemlerini engellemek i $\tilde{A}$ §in kullan $\tilde{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ .

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Fonksiyon isimlerini anlams Ä $\pm$ z karakter dizileri ile de Ä Ÿi Å Ÿtirme.
- 2. Her derlemede farkl $\ddot{A}\pm$  fonksiyon isimleri olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turarak statik analiz ara $\tilde{A}$  $\S$ lar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  yan $\ddot{A}\pm$ ltma.
- 3. Kritik fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  isimlerini rastgele hale getirerek sald $\ddot{A}\pm rganlar\ddot{A}\pm n$  bu fonksiyonlar $\ddot{A}\pm anlamas\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm zorla\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm rma$ .

### 1.2.10 1.4.1. Fonksiyon İsimlerini Anlamsız Karakter Dizileri ile DeÄŸiÅŸtirme (Replacing Function Names with Nonsense Character Strings)

#### Açıklama:

Fonksiyon isimleri, anla $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm lmay\ddot{A}\pm zorla\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm rmak$  amac $\ddot{A}\pm yla$  anlams $\ddot{A}\pm z$  karakter dizileri ile de $\ddot{A}\ddot{Y}$ i- $\mathring{A}\ddot{Y}$ tirilir. Bu y $\mathring{A}$ ¶ntem, sald $\ddot{A}\pm rganlar\ddot{A}\pm n$  hangi fonksiyonun ne i $\mathring{A}\ddot{Y}$ e yarad $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  anlamas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm zorla\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

#### Ã-rnek:

```
#include <iostream>
// Fonksiyon isimleri anlamsız karakter dizileriyle deÄŸiÄŸtirilmiÄŸ
void abcdef123() {
    std::cout << "Kritik bir iÄŸlem gerÃŞekleÅŸtirildi." << std::endl;
}
int main() {
    abcdef123(); // Fonksiyon ÃŞaÄŸrısı
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, abcdef123 gibi anlams $\ddot{A}\pm z$  bir karakter dizisi kullan $\ddot{A}\pm l$ arak fonksiyon ismi gizlenmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Bu durum, kodun anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm l$ mas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm v$ e analiz edilmesini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

# 1.2.11 1.4.2. Her Derlemede Farkl $\ddot{A}\pm$ Fonksiyon $\ddot{A}$ °simleri Olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turarak Statik Analiz Ara $\ddot{A}$ \$lar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$ Yan $\ddot{A}\pm$ ltma (Generating Different Function Names on Every Compile)

#### Açıklama:

Her derlemede farkl $\ddot{A}\pm$  fonksiyon isimleri olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turmak, statik analiz ara $\ddot{A}$  §lar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  ve geri m $\ddot{A}$ 4hendislik i $\ddot{A}\ddot{Y}$ lemlerini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm$ rabilir. Derleme s $\ddot{A}\pm$ ras $\ddot{A}\pm$ nda fonksiyon isimleri rastgele olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turularak kod analizi karma $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ k hale getirilir.

#### Ã-rnek:

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>

// Rastgele fonksiyon ismi oluÄŸturma
#define OBFUSCATED_FUNC_NAME random_function_name

void OBFUSCATED_FUNC_NAME() {
   std::cout << "Bu fonksiyonun ismi her derlemede deÄŸiÅŸebilir." << std::endl;
}

int main() {
   OBFUSCATED_FUNC_NAME(); // Fonksiyon ÃŞaÄŸrısı</pre>
```

```
return 0;
}
```

Makro  $\tan \ddot{A} \pm m \ddot{A} \pm ve$  derleme  $s\tilde{A}^{1/4}$ recinde rastgele fonksiyon isimleri olu $\dot{A}\ddot{Y}$ turmak, her derlemede farkl $\ddot{A} \pm b$ ir isim kullanarak kodun statik analiz ara $\tilde{A}$  slar $\ddot{A} \pm t$  taraf $\ddot{A} \pm t$ ndan analiz edilmesini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A} \pm t\ddot{A} \pm t$ r.

1.2.12 1.4.3. Kritik Fonksiyonların İsimlerini Rastgele Hale Getirerek Saldırganların Bu Fonksiyonları Anlamasını ZorlaÅŸtırma (Randomizing Critical Function Names to Obfuscate Purpose)

#### Açıklama:

Kritik fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  isimlerini rastgele hale getirmek, sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm n$  bu fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  amac $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm a$ nlamas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm z$ orla $\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik,  $\ddot{A}$  ¶zellikle geri m $\ddot{A}$ 1/4hendislik i $\ddot{A}$ Ÿlemlerini engellemek i $\ddot{A}$ §in kullan $\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ .

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

```
#include <iostream>

// Kritik fonksiyonların isimleri rastgele belirlenmiÅŸ

void xj239rf84() {
    std::cout << "Kritik bir gývenlik iÅŸlemi gerÃŞekleÅŸtiriliyor." << std::endl;
}

void z8kd93p2() {
    std::cout << "Kritik bir doÄŸrulama iÅŸlemi gerÃŞekleÅŸtiriliyor." << std::endl;
}

int main() {
    xj239rf84(); // Kritik gývenlik fonksiyonu ÃŞaÄŸrısı
    z8kd93p2(); // Kritik doÄŸrulama fonksiyonu ÃŞaÄŸrısı
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte kritik fonksiyonlar rastgele isimler alm $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r$  (xj239rf84, z8kd93p2). Bu, tersine m $\tilde{A}^{1}$ 4hendislik i $\mathring{A}\ddot{Y}$ lemlerini zorla $\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ ,  $\tilde{A}\S\tilde{A}^{1}$ 4nk $\tilde{A}^{1}$ 4 isimler fonksiyonun i $\mathring{A}\ddot{Y}$ levi hakk $\ddot{A}\pm n$ da bilgi vermez.

1.2.12.1 1.5. Kaynak Dosya İsimlerinin Obfuske Edilmesi (Obfuscation of Source File Names) Teorik Aħıklama: Kaynak dosyaların isimlerini anlamsız hale getirerek kodun hangi fonksiyona veya sınıfa ait olduÄŸunu gizleme.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Kaynak dosyaların isimlerini rastgele karakterler ile deÄŸiÅŸtirme.
- 2. Kaynak dosyalar arasındaki iliÅŸkiyi gizleyerek kod yapısını anlaşılmaz hale getirme.
- 3. Dosya isimlerini obfuske ederken kaynak kodu etkilemeyecek şekilde yapıları deÄŸiÅŸtirme.

### 1.2.13 1.5.1. Kaynak Dosyalar $\ddot{A}\pm n$ $\ddot{A}$ °simlerini Rastgele Karakterler ile De $\ddot{A}\ddot{Y}$ i $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirme (Randomizing Source File Names)

#### Açıklama:

Kaynak dosya isimlerini rastgele karakter dizileri ile de $\ddot{A}\ddot{Y}\dot{A}\ddot{Y}$ tirerek, bu dosyalar $\ddot{A}\pm n$  hangi i $\ddot{A}\ddot{Y}$ levleri bar $\ddot{A}\pm n$ d $\ddot{A}\pm r$ d $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n$ dargi i $\ddot{A}\ddot{Y}$ lemi ger $\ddot{A}$ §ekle $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirdi $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini anlamas $\ddot{A}\pm n$ d $\pm z$ orla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r$ d.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

1. Orijinal Dosya Adı:

```
hesaplama.cpp

// hesaplama.cpp
#include <iostream>

void hesapla() {
    std::cout << "Hesaplama iÅŸlemi" << std::endl;
}

2. Obfuske Edilmiş Dosya Adı:

x7z23f.cpp

// x7z23f.cpp

void x7z23f() {
    std::cout << "Hesaplama iÅŸlemi" << std::endl;
}
```

#### AÃŞÄ±klama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, hesaplama.cpp adl $\ddot{A}\pm$  dosyan $\ddot{A}\pm$ n ad $\ddot{A}\pm$  x7z23f.cpp olarak de $\ddot{A}\ddot{Y}$ i $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Ayr $\ddot{A}\pm$ ca, fonksiyon ad $\ddot{A}\pm$  da ayn $\ddot{A}\pm$  rastgele karakterlerle de $\ddot{A}\ddot{Y}$ i $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Bu, kod yap $\ddot{A}\pm$ s $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  gizlemek i $\ddot{A}$ §in etkili bir y $\ddot{A}$ ¶ntemdir.

### 1.2.14 1.5.2. Kaynak Dosyalar Arasındaki İliÅŸkiyi Gizleyerek Kod Yapısını Anlaşılmaz Hale Getirme (Hiding Relationships Between Source Files)

#### Açıklama:

Kod yap $\ddot{A}\pm s\ddot{A}\pm n$ daki dosyalar aras $\ddot{A}\pm n$ daki ili $\ddot{A}\ddot{Y}$ kiyi gizlemek, sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm n$  kaynak dosyalar $\ddot{A}\pm n$  nas $\ddot{A}\pm 1$  etkile $\ddot{A}\ddot{Y}$ imde bulundu $\ddot{A}\ddot{Y}$ unu anlamas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm 1$  zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik, kodun genel yap $\ddot{A}\pm s\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm 1$  daha gizli hale getirir.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek:

- 1. Orijinal Dosyalar:
  - hesaplama.cpp
  - utils.cpp

```
// hesaplama.cpp
#include "utils.h"

void hesapla() {
   int sonuc = toplama(5, 10); // utils.cpp dosyasındaki fonksiyon Ã$aÄŸrısı
   std::cout << "SonuÃ$: " << sonuc << std::endl;
}

// utils.cpp
int toplama(int a, int b) {
   return a + b;
}</pre>
```

#### Obfuske EdilmiÅŸ Dosyalar:

```
• a9s8d.cpp
```

• p2f6k.cpp

```
// a9s8d.cpp
#include "p2f6k.h"

void a9s8d() {
   int sonuc = p2f6k(5, 10); // Fonksiyon iliÅŸkisi gizlenmiÅŸ
   std::cout << "Sonuç: " << sonuc << std::endl;
}</pre>
```

```
// p2f6k.cpp
int p2f6k(int a, int b) {
    return a + b;
}
```

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, iki dosya aras $\ddot{A}\pm$ ndaki ili $\ddot{A}\ddot{Y}$ ki dosya isimlerinin ve fonksiyon isimlerinin de $\ddot{A}\ddot{Y}$ i $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirilmesiyle gizlenmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Dosyalar aras $\ddot{A}\pm$ ndaki ili $\ddot{A}\ddot{Y}$ ki, d $\ddot{A}\pm\ddot{A}\ddot{Y}$ ar $\ddot{A}\pm$ dan bak $\ddot{A}\pm$ ld $\ddot{A}\pm\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ nda anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ lamaz hale getirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir.

1.2.15 1.5.3. Dosya  $\ddot{A}$ °simlerini Obfuske Ederken Kaynak Kodu Etkilemeyecek  $\dot{A}$ žekilde Yap $\ddot{A}\pm$ lar $\ddot{A}\pm$  De $\ddot{A}$ Ÿi $\dot{A}$ Ÿtirme (Obfuscating File Names Without Affecting Source Code Structure)

#### Açıklama:

Dosya isimleri obfuske edilse bile kaynak kodun  $\tilde{A}$  sal $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ ma mant $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm de\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}$ tirilmez. Derleme s $\ddot{A}\pm ras\ddot{A}\pm nda$  dosya isimleri ve kod yap $\ddot{A}\pm lar\ddot{A}\pm aras\ddot{A}\pm nda$  do $\ddot{A}\ddot{Y}$ ru ba $\ddot{A}\ddot{Y}$ lant $\ddot{A}\pm kurularak$  kodun i $\ddot{A}\ddot{Y}$ -levselli $\ddot{A}\ddot{Y}$ i korunur.

#### Ã-rnek:

1. Orijinal Dosya Yapısı:

```
kaynak/
â"@â"€â"€ hesaplama.cpp

a""â"€â"€ utils.cpp

// hesaplama.cpp
#include "utils.h"

void hesapla() {
    std::cout << "Hesaplama işlemi başladı." << std::endl;
}

2. Obfuske Edilmiş Dosya Yapısı:
kaynak/
â"@â"€â"€ q1w2e.cpp
â""â"€â"€ z3x4c.cpp

// q1w2e.cpp
#include "z3x4c.h"

void q1w2e() {
    std::cout << "Hesaplama işlemi başladı." << std::endl;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Dosya isimleri ve fonksiyon isimleri de $\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}tirilmi\mathring{A}\ddot{Y}$  olsa da, dosyalar aras $\ddot{A}\pm$ ndaki ili $\ddot{A}\ddot{Y}$ ki do $\ddot{A}\ddot{Y}$ ru referanslarla korunmu $\ddot{A}\ddot{Y}$  ve kaynak kodun i $\ddot{A}\ddot{Y}$ levselli $\ddot{A}\ddot{Y}$ i etkilenmemi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir.

1.2.15.1 1.6. Statik Dizelerin Obfuske Edilmesi (Obfuscation of Static Strings) Teorik  $A\tilde{A}\S\ddot{A}\pm klama$ : Statik dizeler, sald $\ddot{A}\pm rganlar$  i $\tilde{A}\S$ in  $\tilde{A}\P$ nemli bilgi kaynaklar $\ddot{A}\pm d\ddot{A}\pm r$ . Bu dizelerin  $\mathring{A}$ Yifrelenmesi ve gizlenmesi, kod g $\tilde{A}^{1}$ 4venli $\ddot{A}$ Yini art $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

#### Uvgulama Ã-rnekleri:

- 1. Statik dizeleri şifreleyerek çalıÅŸma anında çözülmesini saÄŸlama.
- 2. Rastgele dize maskeleri uygulayarak dizelerin anlam $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  gizleme.
- 3. Dize sabitlerini kaldırarak sabit dize kullanımını azaltma.

### 1.2.16 1.6.1. Statik Dizeleri Şifreleyerek ÇalıÅŸma Anında Çözülmesini SaÄŸ-lama (Encrypting Static Strings and Decrypting at Runtime)

#### Açıklama:

Statik dizeler sald $\ddot{A}$ ±rganlar i $\ddot{A}$ §in  $\ddot{A}$ ¶nemli bilgi kaynaklar $\ddot{A}$ ± olabilir. Bu y $\ddot{A}$ ½zden, dizeler  $\ddot{A}$ \$al $\ddot{A}$ ± $\dot{A}$ Ÿma zaman $\ddot{A}$ ±nda  $\ddot{A}$ Ÿifrelenip, yaln $\ddot{A}$ ±zca gerekli oldu $\ddot{A}$ Ÿunda  $\ddot{A}$ § $\ddot{A}$ ¶z $\ddot{A}$ ½lerek kullan $\ddot{A}$ ±labilir.

#### Ã-rnek:

```
#include <iostream>
#include <string>
// Basit bir XOR ÅŸifreleme ve ÃŞÃ¶zme fonksiyonu
std::string xor_sifrele(const std::string &input, char key) {
    std::string output = input;
    for (size_t i = 0; i < input.size(); i++) {</pre>
        output[i] ^= key; // XOR iÅŸlemi
   return output;
}
int main() {
    std::string sifreli dize = xor sifrele("GizliMesaj", OxAA); // Ažifreleme
    std::cout << "ÅžifrelenmiÅŸ Dize: " << sifreli_dize << std::endl;
    std::string cozulmus_dize = xor_sifrele(sifreli_dize, OxAA); // Çözme
    std::cout << "ÇözülmüÅŸ Dize: " << cozulmus_dize << std::endl;
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, statik bir dize ("GizliMesaj") XOR işlemi kullanılarak ÅŸifrelenmiÅŸtir. Dizeler  $\tilde{A}$  §alıÅŸma anında  $\tilde{A}$  § $\tilde{A}$  ¶z $\tilde{A}$ 4lerek anlamlı hale getirilir ve saldırganların dizeleri statik analiz ara $\tilde{A}$  §larıyla doÄŸrudan g $\tilde{A}$  ¶rmesi engellenir.

### 1.2.17 1.6.2. Rastgele Dize Maskeleri Uygulayarak Dizelerin Anlamını Gizleme (Applying Random String Masks to Obfuscate String Meaning)

#### Açıklama:

Statik dizeler  $\tilde{A}^{1}$ 4zerine rastgele maskeler uygulanarak dizelerin anlam $\ddot{A}\pm$  gizlenir. Bu teknik, sald $\ddot{A}\pm$ rganlar $\ddot{A}\pm$ n  $\mathring{A}\ddot{Y}$ ifrelenmi $\mathring{A}\ddot{Y}$  dizeleri  $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ ¶zmesini zorla $\mathring{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm$ r.

#### Ã-rnek:

```
#include <iostream>
#include <string>

std::string dize_maskele(const std::string &input) {
    std::string output = input;
    for (size_t i = 0; i < input.size(); i++) {
        output[i] ^= (i % 255); // Rastgele bir maskeleme iÅŸlemi
    }
    return output;
}

int main() {
    std::string orijinal_dize = "Ã-nemliBilgi";
    std::string maske_dize = dize_maskele(orijinal_dize); // Maskeleme
    std::cout << "Masked Dize: " << maske_dize << std::endl;</pre>
```

```
std::string cozulmus_dize = dize_maskele(maske_dize); // Maskeleme ters iÅŸlemi
std::cout << "ÇözülmüÅŸ Dize: " << cozulmus_dize << std::endl;
return 0;
}</pre>
```

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, dizenin her karakterine maskeleme uygulanarak dize karma $\tilde{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$  hale getirilmi $\tilde{A}\ddot{Y}$ tir.  $\tilde{A}\ddagger al\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ ma an $\tilde{A}\pm nda$  maskeler ters  $\tilde{A}$ §evrilerek dizenin anlam $\tilde{A}\pm$  tekrar ortaya  $\tilde{A}$ § $\tilde{A}\pm k$ ar. Bu y $\tilde{A}$ ¶ntem, dizelerin do $\tilde{A}\ddot{Y}$ rudan okunmas $\tilde{A}\pm n\ddot{A}\pm z$ orla $\tilde{A}\ddot{Y}$ t $\tilde{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

### 1.2.18 1.6.3. Dize Sabitlerini Kaldırarak Sabit Dize Kullanımını Azaltma (Reducing the Use of Static String Constants)

#### Açıklama:

Kodda sabit dizeler kullanmak, sald $\ddot{A}\pm rganlar$  i $\tilde{A}\sin$  ipu $\tilde{A}$  slar $\ddot{A}\pm sa\ddot{A}\ddot{Y}$ layabilir. Bu y $\tilde{A}^{1/4}$ zden sabit dize kullan $\ddot{A}\pm m\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm en$  aza indirerek ve  $\tilde{A}$  sal $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$ ma zaman $\ddot{A}\pm n$ da dizeleri olu $\mathring{A}\ddot{Y}$ turarak g $\tilde{A}^{1/4}$ venli $\ddot{A}\ddot{Y}$ i art $\ddot{A}\pm rmak$  m $\tilde{A}^{1/4}$ mk $\tilde{A}^{1/4}$ nd $\tilde{A}^{1/4}$ r.

#### Ã-rnek:

```
#include <iostream>
#include <sstream>

std::string dinamik_dize_olustur() {
    std::ostringstream ss;
    ss << "Parola" << "2024"; // Sabit dizeleri dinamik olarak birleÅŸtiriyoruz
    return ss.str();
}

int main() {
    std::string parola = dinamik_dize_olustur(); // Parola dinamik olarak oluÅŸturuluyor
    std::cout << "Dinamik Dize: " << parola << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, sabit dize yerine, dizeler  $\tilde{A}$ 

#### 1.2.19 1.7. Opak Boolean DeÄŸiÅŸkenler (Opaque Boolean Variables)

#### Teorik Açıklama:

Opak boolean deÄŸiÅŸkenler, koÅŸullu ifadelerin anlaÅŸÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$  zorlaÅŸtÄ $\pm$ rmak için kullanÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r. Bu teknik, koÅŸullarÄ $\pm$ n karmaÅŸÄ $\pm$ k hale getirilmesiyle kodun analizini ve geri mühendislik iÅŸlemlerini güçleÅŸtirir.

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

- Rastgele boolean deÄŸerleri döndüren bir fonksiyonun koÅŸullu ifadelerde kullanılması.
- Şartların karmağıklaÄŸtırılmasıyla kodun ĶngĶrŹ/4lemez hale getirilmesi.

#### 1.2.20 1.7.1. Rastgele Boolean De $\ddot{A}$ Yerleri D $\tilde{A}$ ¶nd $\tilde{A}$ 1/4ren Bir Fonksiyonun Kullan $\ddot{A}$ ±lmas $\ddot{A}$ ±

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, rastgele boolean de $\ddot{A}$  Yer d $\tilde{A}\P$ nd $\tilde{A}$  4ren bir fonksiyon, ko $\dot{A}$  Yullu ifadelerde kullan $\ddot{A}\pm$ larak kodun  $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}\P$ r $\tilde{A}$ 4lemez hale getirilmesi sa $\ddot{A}$  Ylanm $\ddot{A}\pm\dot{A}$  Yt $\ddot{A}\pm$ r. Bu durum, kodun anla $\dot{A}$  Y $\ddot{A}\pm$ lmas $\ddot{A}\pm$ n Ve analiz edilmesini zorla $\dot{A}$  Yt $\ddot{A}\pm$ r.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Rastgele opak boolean değer döndþren fonksiyon
bool opak_boolean() {
    srand(time(0)); // Rastgele sayı ýretici baÅŸlatılıyor
    return rand() % 2; // Rastgele true veya false döner
}
void gizli_islem(int a) {
   bool durum = opak_boolean(); // Rastgele boolean koÅŸul
    if (a > 10 && durum) {
       std::cout << "Gizli iÅŸlem Ã\salä±ÅŸtä±rılä±yor, durum: true" << std::endl;
   } else {
       std::cout << "Koşul sağlanmadı, durum: false" << std::endl;</pre>
   }
}
int main() {
   gizli_islem(12); // Girdi deÄŸeriyle fonksiyon ÃŞaÄŸrılıyor
    gizli_islem(7); // Farklı qirdi deÄŸeriyle tekrar ÃŞaÄŸrılıyor
   return 0;
}
```

Bu kodda, opak\_boolean fonksiyonu rastgele olarak true ya da false döndürür. KoÅŸullu ifade, bu rastgele deÄŸerle birleÅŸtiÄŸinde saldırganlar için kodun analizi zorlaşır.

### 1.2.21 1.7.2. Åžartlar $\ddot{A}$ ±n Karma $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}$ ±kla $\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}$ ±r $\ddot{A}$ ±lmas $\ddot{A}$ ± ile Kodun $\tilde{A}$ –ng $\tilde{A}$ ¶r $\tilde{A}$ ½lemez Hale Getirilmesi

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnek, boolean de $\ddot{A}$ Ÿerleriyle karma $\ddot{A}$ Ÿ $\ddot{A}$ ±k ko $\ddot{A}$ Ÿullar olu $\ddot{A}$ Ÿturularak kodun  $\tilde{A}\P$ ng $\tilde{A}\P$ r $\tilde{A}$ ¼lemez hale getirilmesini sa $\ddot{A}$ Ÿlar. Bu t $\tilde{A}$ ¼r karma $\ddot{A}$ Ÿ $\ddot{A}$ ±k ko $\ddot{A}$ Ÿullar, kodun geri m $\tilde{A}$ ¼hendislik s $\tilde{A}$ ¼recini zorla $\ddot{A}$ Ÿt $\ddot{A}$ ±r.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Karmaşık boolean döndýren fonksiyon
bool karmaşık_boolean(int a) {
   srand(time(0));
    int b = rand() % 10;
   return ((a + b) \% 3 == 0) \&\& (a \% 2 == 0);
void kontrol et(int a) {
   if (karmaşık_boolean(a)) {
       std::cout << "Koşul sağlandı, karmaşık boolean: true" << std::endl;
   } else {
       std::cout << "Koşul sağlanmadı, karmaşık boolean: false" << std::endl;
   }
}
int main() {
   kontrol_et(12); // Girdi deÄŸeriyle fonksiyon ÃŞaÄŸrılıyor
   kontrol_et(7); // Farklı qirdi deÄŸeriyle tekrar ÃŞaÄŸrılıyor
```

```
return 0;
}
```

Bu örnekte, boolean deÄŸeri hesaplamak için kullanÄ $\pm$ lan karmaÅŸÄ $\pm$ k bir koÅŸul seti bulunur. Bu ÅŸartlar, kodun anlaÅŸÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$  ve analiz edilmesini zorlaÅŸtÄ $\pm$ rÄ $\pm$ r, çÃ $\frac{1}{4}$ nkÃ $\frac{1}{4}$  her defasÄ $\pm$ nda farklÄ $\pm$  sonuçlar Ã $\frac{1}{4}$ retilebilir ve koÅŸullarÄ $\pm$ n ne zaman saÄŸlandÄ $\pm$ ÄŸä $\pm$ nÄ $\pm$  anlamak gÃ $\frac{1}{4}$ A§leÅŸir.

### 1.2.22 1.8. Fonksiyon Boolean Return Kodlarını KarmaşıklaÅŸtırma (Function Boolean Return Codes)

#### Teorik Açıklama:

Fonksiyonların dönüÅŸ deÄŸerlerini karmaşıklaÅŸtırmak, kodun akışını ve iÅŸ-levselliÄŸini anlamayı zorlaÅŸtırır. Bu teknik, fonksiyonların hangi koÅŸullar altında hangi deÄŸerleri döndürdüğünü belirsiz hale getirir.

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

- Karmaşık matematiksel iÄŸlemlerle koÄŸullu dönüÄŸ deÄŸerleri üreten bir fonksiyon.
- Geri mühendislik iÅŸlemine karşı fonksiyonların dönüÅŸ deÄŸerlerini tahmin edilemez hale getirme.

### 1.2.23 1.8.1. Karmaşık Matematiksel İÅŸlemlerle KoÅŸullu DönüÅŸ DeÄŸerleri Üreten Bir Fonksiyon

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, fonksiyonun d $\tilde{A}\P$ n $\tilde{A}^1$ 4 $\tilde{A}$ Y de $\tilde{A}$ Yeri karma $\tilde{A}$ Yä $\pm$ k matematiksel i $\tilde{A}$ Ylemlerle belirlenir. Bu, fonksiyonun ne zaman true veya false d $\tilde{A}\P$ nd $\tilde{A}^1$ 4rd $\tilde{A}^$ 

```
#include <iostream>
\#include < cmath> // Matematiksel fonksiyonlar i 	ilde{A} Sin
// Karmaşık matematiksel iÅŸlemle boolean döndýren fonksiyon
bool karmaşık donus degeri(int a, int b) {
    int sonuc = static_cast<int>(pow(a, 3) - pow(b, 2)); // Karmaşık hesaplama
   return (sonuc % 7 == 0); // Koşula qöre boolean döner
}
void kontrol_et(int a, int b) {
    if (karmaşık donus degeri(a, b)) {
       std::cout << "Karmaşık dönüÅŸ deÄŸeri: true" << std::endl;
       std::cout << "Karmaşık dönüÅŸ deÄŸeri: false" << std::endl;
   }
}
int main() {
   kontrol_et(4, 2); // Girdi deÄŸerleriyle fonksiyon ÃŞaÄŸrılıyor
   kontrol_et(7, 3); // Farklı qirdi deÄŸerleriyle tekrar ÃŞaÄŸrılıyor
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu kodda, karmaşık\_donus\_degeri fonksiyonu a ve b deÄŸerlerine göre karmaşık matematik-sel iÅŸlemler gerçekleÅŸtirir. Hesaplamalar sonucunda sonuc % 7 == 0 koÅŸuluna göre true veya false döner. Bu, fonksiyonun ne zaman hangi deÄŸeri döndù¼rdù¼ÄŸÃ¹¼nù¼ anlamayı zorla-ÅŸtırır ve geri mù¼hendislik iÅŸlemlerini karmaşık hale getirir.

### 1.2.24 1.8.2. Geri Mühendislik İÅŸlemine KarÅŸÄ $\pm$ FonksiyonlarÄ $\pm$ n DönüÅŸ DeÄŸerlerini Tahmin Edilemez Hale Getirme

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  d $\tilde{A}\P$ n $\tilde{A}^{1}$ 4 $\dot{A}\ddot{Y}$  de $\ddot{A}\ddot{Y}$ erleri rastgele i $\dot{A}\ddot{Y}$ lemlerle belirsiz hale getirilir. B $\tilde{A}\P$ ylece, fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  ne zaman hangi de $\ddot{A}\ddot{Y}$ eri d $\tilde{A}\P$ nd $\tilde{A}^{1}$ 4 $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}^{1}$ 4 d $\ddot{A}\pm \dot{A}\ddot{Y}$ ar $\ddot{A}\pm d$ an anla $\dot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm l$ maz.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Geri mýhendisliÄŸi zorlaÅŸtırmak iÃŞin rastqele iÅŸlemlerle boolean döndýren fonksiyon
bool tahmin_edilemez_donus(int a, int b) {
    srand(time(0));
    int rastgele = rand() % 100;
    int sonuc = (a * b) + rastgele; // Rastgele sayı ile iÅŸlem
   return (sonuc % 5 == 0); // Koşula göre true veya false döner
}
void sonuc kontrol(int a, int b) {
    if (tahmin edilemez donus(a, b)) {
        std::cout << "Tahmin edilemez dönüÅŸ deÄŸeri: true" << std::endl;
       std::cout << "Tahmin edilemez dönüÅŸ deÄŸeri: false" << std::endl;
   }
}
int main() {
    sonuc_kontrol(6, 4); // Farklä± qirdi deÄŸerleriyle fonksiyon ÃŞaÄŸrılıyor
    sonuc_kontrol(7, 5);
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, tahmin\_edilemez\_donus fonksiyonu rastgele bir say $\ddot{A}\pm\tilde{A}^{1}$ /reterek hesaplamalar $\ddot{A}\pm$ na dahil eder. Bu rastgelelik, fonksiyonun ne zaman true veya false d $\tilde{A}\P$ nd $\tilde{A}^{1}$ /rece $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini tahmin etmeyi imkans $\ddot{A}\pm$ z hale getirir. Bu yakla $\tilde{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ m, geri m $\tilde{A}^{1}$ /4hendislik ve statik analiz ara $\tilde{A}$ §lar $\ddot{A}\pm$ na kar $\tilde{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  fonksiyonlar $\ddot{A}\pm$  daha korunakl $\ddot{A}\pm$  hale getirir.

#### 1.2.25 1.9. Fonksiyon Parametrelerinin Gizlenmesi (Obfuscation of Function Parameters)

#### Teorik Açıklama:

Fonksiyon parametrelerini gizlemek, fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n$  ald $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm v$ erilerin ne oldu $\ddot{A}\ddot{Y}$ unu ve nas $\ddot{A}\pm l$  i $\ddot{A}\ddot{Y}$ lendi $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini anlamay $\ddot{A}\pm z$ orla $\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik, parametrelerin anlam $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm v$ e kullan $\ddot{A}\pm m\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm v$ e belirsiz hale getirir.

#### $\tilde{\mathbf{A}}$ -rnek $\tilde{\mathbf{A}}$ -nerisi:

- Parametre isimlerinin anlamsız hale getirildiÄŸi ve fonksiyonların iÅŸlevinin dıÅŸarıdan anlaşılmaz olduÄŸu bir örnek.
- Parametrelerin maskeleme yöntemleriyle gizlenmesi.

#### 1.2.26 1.9.1. Parametre $\ddot{A}$ °simlerinin Anlams $\ddot{A}\pm z$ Hale Getirilmesi

#### Açıklama:

Bu teknik, fonksiyon parametrelerinin isimlerini anlams $\ddot{A}\pm z$  hale getirerek kodun anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm l$ mas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm z$ orla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{t}\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . D $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{a}r\ddot{A}\pm d$ an bak $\ddot{A}\pm ld\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm nda$ , fonksiyonun ne yapt $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm v$ eya parametrelerin ne ama $\ddot{A}$ §la kullan $\ddot{A}\pm ld\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm a$ nla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm l$ maz hale gelir.

```
#include <iostream>
```

```
// Anlamsız parametre isimleri ile tanımlanan fonksiyon
int z4m1nq0(int p1, int p2) {
    return p1 * p2 + (p1 - p2); // Karmaşık bir iÄŸlem
}
int main() {
    int sonuc = z4m1nq0(10, 5); // Fonksiyon ÃṢaÄŸrısı
    std::cout << "Sonuç: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, z4m1nq0 gibi anlams $\ddot{A}\pm z$  bir fonksiyon ismi ve p1, p2 gibi parametre isimleri kullan $\ddot{A}\pm lm\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm r$ . Parametrelerin ne oldu $\ddot{A}\ddot{Y}$ u ve nas $\ddot{A}\pm l$  kullan $\ddot{A}\pm l\ddot{A}\ddot{Z}\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$  anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm lmaz$  hale getirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Bu, kodun geri m $\ddot{A}^{1}$ 4hendislik ile analiz edilmesini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

#### 1.2.27 1.9.2. Parametrelerin Maskeleme Yöntemleri ile Gizlenmesi

#### Açıklama:

Bu teknikte, parametreler maskeleme işlemi ile gizlenir. Parametreler çalÄ $\pm$ ÅŸma zamanÄ $\pm$ nda açÄ $\pm$ ğa çÄ $\pm$ karÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r ve kodun ne yaptÄ $\pm$ ÄŸÄ $\pm$  dÄ $\pm$ ÅŸarÄ $\pm$ dan bakÄ $\pm$ ldÄ $\pm$ ÄŸÄ $\pm$ nda anlaÅŸÄ $\pm$ lamaz.

```
#include <iostream>
```

```
// Maskeleme fonksiyonu
int parametre_maskele(int param) {
    return param ^ 0x5A; // XOR ile basit bir maskeleme
}

// GizlenmiÄŸ parametre ile iÄŸlem yapan fonksiyon
int gizli_fonksiyon(int a, int b) {
    int gercek_a = parametre_maskele(a); // Parametre maskelemesini ÃŚÃ¶z
    int gercek_b = parametre_maskele(b);
    return gercek_a + gercek_b; // GerÃŚek deÄŸerlerle iÄŸlem yap
}

int main() {
    int a = parametre_maskele(10); // Parametreler maskelenmiÄŸ
    int b = parametre_maskele(20);
    int sonuc = gizli_fonksiyon(a, b); // Gizli fonksiyon ÃŚaÄŸrısı
    std::cout << "Sonuç: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, parametre\_maskele fonksiyonu parametreleri maskeler ve daha sonra maskeleme  $\tilde{A}\S\tilde{A}\Pz\tilde{A}^{1/4}$ lerek fonksiyon i $\tilde{A}\S$ inde ger $\tilde{A}\S$ ek de $\tilde{A}$ Yerler kullan $\tilde{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik, fonksiyonun ald $\tilde{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm p$ arametrelerin ne oldu $\tilde{A}$ Yunu gizler ve sald $\tilde{A}\pm r$ ganlar $\tilde{A}\pm r$ n analiz etmesini zorla $\tilde{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

## 1.2.28 1.10. Anlams $\ddot{A}\pm z$ Parametreler ve $\ddot{A}$ ° $\ddot{A}\ddot{Y}$ lemler Ekleyerek Kodun Analizini Zorla- $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r$ ma (Bogus Function Parameters & Operations)

#### Teorik Açıklama:

Kodun analizini zorla ÅŸtÄ $\pm$ rmak için fonksiyonlara anlamsÄ $\pm$ z parametreler ve gereksiz iÅŸlemler eklemek kullanÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r. Bu teknik, saldÄ $\pm$ rganlarÄ $\pm$ n fonksiyonlarÄ $\pm$ n gerçek amacÄ $\pm$ nÄ $\pm$  belirlemesini engeller.

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

• Fonksiyonlara gereksiz parametreler ekleyerek ve anlams $\ddot{A}\pm z$  i $\mathring{A}\ddot{Y}$ lemler yaparak kodun karma $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$  hale getirildi $\ddot{A}\ddot{Y}$ i bir  $\tilde{A}\P$ rnek.

• Saldırganları yanıltacak anlamsız hesaplama ve koÅŸulların eklendiÄŸi bir fonksiyon.

### 1.2.29 1.10.1. Fonksiyonlara Gereksiz Parametreler Ekleyerek Kodun Karma<br/>Å $\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$ Hale Getirilmesi

#### Açıklama:

Bu teknik, fonksiyonlara gereksiz parametreler ekleyerek kodun anla $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm lmas\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm zorla\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Parametrelerin i $\mathring{A}\ddot{Y}$ levi olmad $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm ndan$ , fonksiyonun ger $\mathring{A}$ §ek amac $\ddot{A}\pm$  belirsiz hale gelir.

#### #include <iostream>

```
// Gereksiz parametreler içeren fonksiyon
int anlamsiz_fonksiyon(int a, int b, int gereksiz1, int gereksiz2) {
    // Gerçek iÅŸlem sadece a ve b ile yapılır
    return (a * b) + 10;
}
int main() {
    // Gereksiz parametrelerle fonksiyon çaÄŸrısı
    int sonuc = anlamsiz_fonksiyon(5, 3, 100, 200);
    std::cout << "Sonuç: " << sonuc << std::endl;
    return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu kodda, anlamsiz\_fonksiyon adlı fonksiyona gereksiz parametreler (gereksiz1, gereksiz2) eklenmiÅŸtir. Bu parametrelerin gerçek bir iÅŸlevi olmadığı için, dıÅŸarıdan bakıldığında fonksiyonun ne yaptığı anlaşılmaz. Bu teknik, geri mühendislik iÅŸlemlerini zorlaÅŸtırır.

#### 1.2.30 1.10.2. Anlams $\ddot{A}\pm z$ Hesaplama ve Ko $\mathring{A}\ddot{Y}$ ullar $\ddot{A}\pm n$ Eklendi $\ddot{A}\ddot{Y}$ i Bir Fonksiyon

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, fonksiyona anlams $\ddot{A}\pm z$  i $\ddot{A}\ddot{Y}$ lemler ve gereksiz ko $\ddot{A}\ddot{Y}$ ullar eklenerek kod karma $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$  hale getirilir. Bu yakla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm m$ , fonksiyonun ger $\ddot{A}$ §ek amac $\ddot{A}\pm m\ddot{A}\pm m$  gizleyerek analiz edilmesini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{t}\ddot{A}\pm m\ddot{A}\pm m$ .

#### #include <iostream>

```
// Anlamsız iÅŸlemler ve koÅŸullar iÃŞeren fonksiyon
int karmasik_fonksiyon(int a, int b, int c) {
   int temp = a * b; // GerÃŞek iÅŸlem
   if (c > 100) { // Anlamsız koÅŸul
        temp += c; // Anlamsız iÅŸlem
   }
   for (int i = 0; i < c; i++) { // Gereksiz döngý
        temp -= i; // Anlamsız hesaplama
   }
   return temp;
}
int main() {
   int sonuc = karmasik_fonksiyon(5, 3, 50); // Fonksiyon ÃṢaÄŸrısı
   std::cout << "Sonuç: " << sonuc << std::endl;
   return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu kodda, fonksiyonun ana iÅŸlemi a \* b ile yapılır. Ancak gereksiz koÅŸullar (if (c > 100)) ve döngüler eklenerek kod karmaşık hale getirilmiÅŸtir. Anlamsız iÅŸlemler ve hesaplamalar, saldırganların fonksiyonun gerçek iÅŸlevini anlamasını zorlaÅŸtırır.

### 1.2.31 1.11. Kontrol Akışını Dù⁄4zleÅŸtirerek Tahmin Edilemez Hale Getirme (Control Flow Flattening)

#### Teorik Açıklama:

Kontrol ak $\ddot{A}\pm\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  d $\ddot{A}^{1}$ /zle $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirmek, kodun normal ak $\ddot{A}\pm\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  bozar ve program $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  tahmin etmeyi zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ . Bu teknik, kontrol yap $\ddot{A}\pm lar\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm karma-\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$  kodun analizini zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

- DýzleÅŸtirilmiÅŸ kontrol akışıyla koÅŸullu ifadeler yerine durum tabanlı geçiÅŸlerin kullanıldığı bir örnek.
- Kod akışının tahmin edilemez hale getirilmesi.

### 1.2.32 1.11.1. Durum TabanlÄ $\pm$ GeçiÅŸlerin KullanÄ $\pm$ ldÄ $\pm$ ÄŸÄ $\pm$ Dù½zleÅŸtirilmiÅŸ Kontrol AkÄ $\pm$ ÅŸÄ $\pm$

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, kontrol ak $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm d\tilde{A}^{1/2}$ zle $\ddot{A}\ddot{Y}$ tirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$  ve durum tabanl $\ddot{A}\pm$  ge $\tilde{A}$ §i $\ddot{A}\ddot{Y}$ ler kullan $\ddot{A}\pm$ larak kodun ak $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  karma $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ k hale getirilmi $\ddot{A}\ddot{Y}$ tir. Bu y $\tilde{A}\P$ ntem, ko $\ddot{A}\ddot{Y}$ ullu ifadeler yerine durumlar  $\tilde{A}^{1/2}$ zerinden ilerler ve kodun normal ak $\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  bozulur.

```
#include <iostream>
```

```
void kontrol akisi duzlestir(int a) {
    int state = 0; // BaşlangıÃŞ durumu
   while (true) {
       switch (state) {
            case 0:
                if (a > 10) {
                   state = 1; // Durum 1'e qeç
               } else {
                   state = 2; // Durum 2'ye qeç
                break;
            case 1:
                std::cout << "Durum 1: a > 10" << std::endl;
                state = 3; // Son duruma qeç
                break;
                std::cout << "Durum 2: a <= 10" << std::endl;
                state = 3; // Son duruma qeç
               break:
            case 3:
               return; // Program sona erer
       }
   }
}
int main() {
   kontrol_akisi_duzlestir(12); // Girdi değerine göre durum tabanlı akıÅŸ
   kontrol_akisi_duzlestir(8); // Farklı girdi ile ÃŞaÄŸrılıyor
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu örnekte, kontrol akışı düzleÅŸtirilmiÅŸtir ve state deÄŸiÅŸkeni ile duruma baÄŸlı olarak hareket edilir. KoÅŸullu ifadeler yerine, durum geçiÅŸleri yapılır. Bu, programın akışını tahmin etmeyi zorlaÅŸtırır, çünkü durum tabanlı bir yapı kullanıldığında hangi durumda hangi iÅŸlem yapılacağı dıÅŸarıdan görünmez hale

#### 1.2.33 1.11.2. Kod $Ak\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$ Tahmin Edilemez Hale Getirme

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, kontrol ak $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm d\tilde{A}^{1}\!\!/ z$ le $\mathring{A}\ddot{Y}$ tirmek i $\tilde{A}$ §in tahmin edilemez durumlar eklenmi $\mathring{A}\ddot{Y}$ tir. Bu durum, kodun analizini zorla $\mathring{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$  ve sald $\ddot{A}\pm r$ ganlar $\ddot{A}\pm n$  kod ak $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  anlamas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  engeller.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Rastgele durumlar ile kontrol akä±åŸä±
void tahmin edilemez kontrol akisi(int a) {
    srand(time(0)); // Rastgele sayı ýreteci
    int state = rand() % 3; // Rastgele başlangıÃŞ durumu
    while (true) {
        switch (state) {
                std::cout << "Başlangıç durumu, a: " << a << std::endl;
                if (a > 5) {
                    state = 1; // Durum 1'e qeç
                } else {
                    state = 2; // Durum 2'ye qeç
                }
                break;
            case 1:
                std::cout << "Durum 1: a > 5" << std::endl;
                state = rand() % 3; // Rastgele durum deÄŸiÅŸtir
                break;
            case 2:
                std::cout << "Durum 2: a <= 5" << std::endl;
                state = rand() % 3; // Rastgele durum deÄŸiÅŸtir
                break;
            case 3:
                std::cout << "Program sona eriyor." << std::endl;</pre>
                return; // Program biter
        }
   }
int main() {
   tahmin_edilemez_kontrol_akisi(7); // Fonksiyon ÃŞaÄŸrısı
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

## 1.2.34 1.12. $\tilde{A} \ddagger \ddot{A} \pm k \ddot{A} \pm \mathring{A} \ddot{Y}$ Noktalar $\ddot{A} \pm n \ddot{A} \pm R$ astgele Hale Getirerek Kodun $\tilde{A} - ng\tilde{A} \P r \tilde{A}^{1/4}$ lebilirli $\ddot{A} \ddot{Y}$ ini Azaltma (Randomized Exit Points)

#### Teorik Açıklama:

 $\mathring{A}$ ‡ $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$  $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$  $\mathring{A}$  $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$  $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$ + $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$ + $\mathring{A}$ ± $\mathring{A}$ + $\mathring{A}$ 

teknik, program $\ddot{A}\pm n$  kontrol ak $\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm$  tahmin etmeyi zorla $\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$  ve analiz ara $\tilde{A}$ §lar $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm n$ i $\mathring{A}\ddot{Y}$ ini karma $\mathring{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$ la $\mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm r$ .

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

- Rastgele belirlenen çıkıÅŸ noktalarıyla programın beklenmedik yerlerde sona erdiÄŸi bir örnek.
- Programın farklı koÅŸullarda farklı çıkıÅŸ noktalarına sahip olması.

### 1.2.35 .12.1. Rastgele Belirlenen ÇıkıÅŸ Noktalarıyla Programın Beklenmedik Yerlerde Sona Ermesi

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, program $\ddot{A}\pm n$  rastgele belirlenen ko $\ddot{A}\ddot{Y}$ ullara ba $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{I}\ddot{A}\pm$  olarak farkl $\ddot{A}\pm$   $\tilde{A}\S\ddot{A}\pm k\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}$  noktalar $\ddot{A}\pm n$ a sahip oldu $\ddot{A}\ddot{Y}$ u bir yap $\ddot{A}\pm$  olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turulmu $\ddot{A}\ddot{Y}$ tur. Bu yakla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm m$ , program $\ddot{A}\pm n$  ne zaman ve nerede sona erece $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini belirsiz hale getirir.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Rastgele ÃSıkıÅŸ noktası belirleyen fonksiyon
void rastgele_cikis(int a) {
    srand(time(0)); // Rastgele sayı ýreteci baÅŸlatılıyor
    int random_exit = rand() % 3; // 0, 1 veya 2 arasında rastqele deÄŸer
    std::cout << "İÅŸlem baÅŸlatıldı..." << std::endl;
    if (a > 10 && random_exit == 0) {
        std::cout << "ÇıkıÅŸ Noktası 1" << std::endl;
       return; // Program burada sona erer
   }
    if (a < 5 && random_exit == 1) {</pre>
       std::cout << "ÇıkıÅŸ Noktası 2" << std::endl;
       return; // Program burada sona erer
   }
   std::cout << "Normal iÅŸleyiÅŸ devam ediyor." << std::endl;</pre>
    // Program buraya kadar devam ederse sona ermez
}
int main() {
   rastgele_cikis(12); // Farklı qiriÅŸler ile test ediliyor
   rastgele_cikis(3);
   rastgele_cikis(7);
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

#### 1.2.36 1.12.2. Program<br/>Ä $\pm$ n Farkl Ä $\pm$ Ko Å Ÿullarda Farkl Ä<br/>± ÇÄ $\pm$ k Ä $\pm$ Å Ÿ Noktalar Ä $\pm$ na Sahip Olmas Ä<br/> $\pm$

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, program $\ddot{A}\pm n$  farkl $\ddot{A}\pm ko\mathring{A}\ddot{Y}$ ullarda rastgele  $\tilde{A}\S\ddot{A}\pm k\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}$  noktalar $\ddot{A}\pm n$ a sahip olmas $\ddot{A}\pm n$ 

sa ğlanmıÅŸtır. Bu, kodun ak ışını tahmin etmeyi zorla ştırır ve kodun analizi sıras ında programın tam olarak ne zaman sona erece ÄŸini belirsiz hale getirir.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
// Farklä± koåŸullara qöre ÃŞä±kä±åŸ yapan fonksiyon
void tahmin edilemez cikis(int a, int b) {
    srand(time(0)); // Rastgele sayı ýretici
    int random_exit = rand() % 4; // 0, 1, 2 veya 3
    if (a > b && random_exit == 0) {
        std::cout << "ÇıkıÅŸ Noktası 1: a > b" << std::endl;
        return; // Program sona erer
    }
    if (b > a && random_exit == 1) {
        std::cout << "ÇıkıÅŸ Noktası 2: b > a" << std::endl;
        return; // Program burada sona erer
    }
    if (a == b && random_exit == 2) {
        std::cout << "ÇıkıÅŸ Noktası 3: a == b" << std::endl;
        return; // Program burada sona erer
    std::cout << "Program normal ÅŸekilde sona erdi." << std::endl;</pre>
}
int main() {
    tahmin\_edilemez\_cikis(5, 10); // \textit{Farkl} \ddot{\textit{A}} \pm \textit{giri} \mathring{\textit{A}} \ddot{\textit{Y}} ler \textit{ ile test ediliyor }
    tahmin_edilemez_cikis(10, 5);
    tahmin_edilemez_cikis(7, 7);
    return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu kodda, program farkl $\ddot{A}\pm$  giri $\ddot{A}\ddot{Y}$  de $\ddot{A}\ddot{Y}$ erlerine ve rastgele se $\tilde{A}$ §ilen  $\tilde{A}$ § $\ddot{A}\pm$ k $\ddot{A}\pm$  $\ddot{A}\ddot{Y}$  noktalar $\ddot{A}\pm$ na g $\tilde{A}$ ¶re sona erer. tahmin\_edilemez\_cikis fonksiyonu, hem giri $\ddot{A}\ddot{Y}$  ko $\ddot{A}\ddot{Y}$ ullar $\ddot{A}\pm$ na hem de rastgele say $\ddot{A}\pm$ lara g $\tilde{A}$ ¶re  $\tilde{A}$ § $\ddot{A}\pm$ k $\ddot{A}\pm$  $\ddot{A}\ddot{Y}$  yapar. Bu yap $\ddot{A}\pm$ , program $\ddot{A}\pm$ n ne zaman sona erece $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini tahmin etmeyi zorla- $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm$ rarak kodun analiz edilmesini engeller.

## 1.2.37 1.13. Son Sù¼rù¼mde Loglamaların Devre Dışı Bırakılması (Logging Disabled on Release)

#### Teorik Açıklama:

Loglama, geli ştirme sürecinde faydalÄ $\pm$  olsa da, son sürümlerde devre dÄ $\pm$ ÅŸÄ $\pm$  bÄ $\pm$ rakÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$ güvenlik açÄ $\pm$ sÄ $\pm$ ndan önemlidir. Loglar, hassas bilgileri açÄ $\pm$ ÄŸä çÄ $\pm$ karabilir ve saldÄ $\pm$ rganlarÄ $\pm$ n sistem hakkÄ $\pm$ nda bilgi edinmesini kolaylaÅŸtÄ $\pm$ rabilir. Bu nedenle, loglamanÄ $\pm$ n yalnÄ $\pm$ zca geliÅŸtirme aÅŸamasÄ $\pm$ nda aktif olmasÄ $\pm$  saÄŸlanmalÄ $\pm$  ve son sürümlerde kapatÄ $\pm$ lmalÄ $\pm$ dÄ $\pm$ r.

#### Ã-rnek Ã-nerisi:

- Derleme aÅŸamasında DEBUG veya RELEASE modlarına göre loglamayı devre dışı bırakan bir makro örneÄŸi.
- Son sù¼rù¼mde loglamaların tamamen kaldırıldığı bir uygulama.

### 1.2.38 1.13.1. Derleme AÅŸamasÄ $\pm$ nda DEBUG veya RELEASE ModlarÄ $\pm$ na Göre LoglamayÄ $\pm$ Devre DÄ $\pm$ ÅŸÄ $\pm$ BÄ $\pm$ rakan Bir Makro Ã-rneÄŸi

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte, loglama i $\tilde{A}$ Ÿlemleri DEBUG veya RELEASE modlar $\tilde{A}\pm$ na ba $\tilde{A}$ Ÿl $\tilde{A}\pm$  olarak kontrol edilir. Geli $\tilde{A}$ Ÿtirme s $\tilde{A}\pm$ ras $\tilde{A}\pm$ nda (DEBUG) loglamalar aktif, son s $\tilde{A}$ ¼r $\tilde{A}$ ¾mde (RELEASE) devre d $\tilde{A}\pm$  $\tilde{A}$ Ÿ $\tilde{A}\pm$ b $\tilde{A}\pm$ rak $\tilde{A}\pm$ l $\tilde{A}\pm$ r.

```
#include <iostream>
// DEBUG veya RELEASE modlarına qöre loglama kontrolü
#ifdef DEBUG
   #define LOG(x) std::cout << "LOG: " << x << std::endl;</pre>
#else
    #define LOG(x) // Boş tanım, loqlama yapılmaz
#endif
void sistem_bilgisi() {
   LOG("Sistem bilgileri alınıyor...");
    // DiÄŸer iÅŸlemler...
    std::cout << "Sistem işlemleri tamamlandı." << std::endl:
}
int main() {
    sistem_bilgisi();
   return 0;
}
```

#### Açıklama:

Bu kodda, DEBUG modunda loglamalar aktifken, RELEASE modunda loglama makrosu boÅŸ tanÄ $\pm$ mlanarak loglamalar devre dÄ $\pm$ ÅŸÄ $\pm$  bÄ $\pm$ rakÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r. Bu, son sÃ $\frac{1}{4}$ rÃ $\frac{1}{4}$ mde loglarÄ $\pm$ n çÄ $\pm$ kmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$  önler ve hassas bilgilerin ifÅŸa olmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$  engeller.

### 1.2.39 1.13.2. Son Sù¼rù¼mde Loglamaların Tamamen Kaldırıldığı Bir Uygulama

#### Açıklama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnek, son s $\tilde{A}^{1/4}$ r $\tilde{A}^{1/4}$ mde t $\tilde{A}^{1/4}$ m loglama i $\tilde{A}$ Ÿlemlerinin tamamen kald $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm ld\ddot{A}\pm \ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  bir yap $\ddot{A}\pm i\tilde{A}$ Şerir. Geli $\tilde{A}$ Ÿtirme a $\tilde{A}$ Ÿamas $\ddot{A}\pm$ nda aktif olan loglar, son s $\tilde{A}^{1/4}$ r $\tilde{A}^{1/4}$ me ge $\tilde{A}$ Şildi $\ddot{A}$ Ÿinde derleme s $\ddot{A}\pm$ ras $\ddot{A}\pm$ nda tamamen devre d $\ddot{A}\pm \dot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$  b $\ddot{A}\pm$ rak $\ddot{A}\pm$ l $\ddot{A}\pm$ r.

#### #include <iostream>

```
// DEBUG modunda loglama aktif, RELEASE modunda devre dışı
void kritik_islem() {
#ifdef DEBUG
   std::cout << "DEBUG: Kritik işlem başlatıldı." << std::endl;
#endif
   // Kritik iÅŸlemler burada gerÃSekleÅŸtirilir
   std::cout << "Kritik işlem tamamlandı." << std::endl;
}
int main() {
   kritik_islem();
   return 0;
}</pre>
```

#### Açıklama:

Bu kodda, kritik iÅŸlemler sÄ $\pm$ rasÄ $\pm$ nda yalnÄ $\pm$ zca DEBUG modunda loglamalar gÃ $\P$ rÃ $\frac{1}{4}$ nÃ $\frac{1}{4}$ r. RELEASE modunda loglama kodu derleme aÅŸamasÄ $\pm$ nda tamamen kaldÄ $\pm$ rÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r, bu sayede son sÃ $\frac{1}{4}$ rÃ $\frac{1}{4}$ mde loglama iÅŸlemi gerÃ $\frac{1}{8}$ ekleÅŸmez ve hassas verilerin sÄ $\pm$ zdÄ $\pm$ rÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$  Ã $\frac{1}{8}$ nlenir.

#### 1.2.40 2. Java ve Yorumlanan Diller İçin Kod Güçlendirme Teknikleri

Java ve di ğer yorumlanan dillerde kod güçlendirme, güvenlik açÄ $\pm$ klarÄ $\pm$ nÄ $\pm$  azaltmak ve geri mühendislik iÅŸlemlerini zorlaÅŸtÄ $\pm$ rmak için kullanÄ $\pm$ lÄ $\pm$ r.

1.2.40.1 2.1. Proguard ile Kod Obfuske ve Koruma (Proguard Code Obfuscation and Code Shrink Protection) Teorik Açıklama: Proguard, Java kodlarını küçültme, optimize etme ve obfuske ederek kodun analiz edilmesini zorlaÅŸtırır.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Proguard yapılandırma dosyası ile kodun küçültülmesi ve optimize edilmesi.
- 2. Obfuske edilmiş kodun test edilmesi ve hataların çözülmesi.
- 3. Proguard raporlarının analizi ile hangi öÄŸelerin obfuske edildiÄŸinin tespiti.

### 1.2.41 2.1.1 Proguard yapılandırma dosyası ile kodun küçültülmesi ve optimize edilmesi

#### 1.3 1. Mobil Android Projesi (Gradle)

```
Dosya Yapısı:
```

MainActivity.java

â"œâ"€â"€ app

/MyAndroidApp

```
â"œâ"€â"€ src
â",
              â"œâ"€â"€ main
â"
                  â"œâ"€â"€ java/com/example/myandroidapp/MainActivity.java
â",
                  â""â"€â"€ res/layout/activity_main.xml
         â"œâ"€â"€ build.gradle
          â"œâ"€â"€ proguard-rules.pro
â"œâ"€â"€ build.gradle
â"œâ"€â"€ settings.gradle
1.3.1 Proje Dosyaları:
app/build.gradle
android {
    compileSdkVersion 30
   defaultConfig {
        applicationId "com.example.myandroidapp"
        minSdkVersion 21
        targetSdkVersion 30
        versionCode 1
        versionName "1.0"
   }
   buildTypes {
        release {
            minifyEnabled true
            shrinkResources true
            proguardFiles getDefaultProguardFile('proguard-android-optimize.txt'), 'proguard-rules.pro'
    }
proguard-rules.pro
# Keep MainActivity class and its methods
```

-keep class com.example.myandroidapp.MainActivity { \*; }

```
package com.example.myandroidapp;
import android.os.Bundle;
import androidx.appcompat.app.AppCompatActivity;
public class MainActivity extends AppCompatActivity {
    @Override
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
        super.onCreate(savedInstanceState);
        setContentView(R.layout.activity_main);
    }
}
activity_main.xml
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<androidx.constraintlayout.widget.ConstraintLayout</pre>
    xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:layout_width="match_parent"
    android:layout_height="match_parent">
    <TextView
        android:id="@+id/textView"
        android:layout_width="wrap_content"
        android:layout_height="wrap_content"
        android:text="Hello, Proguard!"
        android:textSize="20sp"/>
</androidx.constraintlayout.widget.ConstraintLayout>
1.3.2 Nas\ddot{A}\pm l \ddot{A}\ddagger al\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r:
  • Android Studio ile projeyi açın.
  • Build > Generate Signed Bundle / APK ile release APK oluÅŸturun.
  • Proguard otomatik olarak kodu obfuske eder.
1.4 2. Masaüstü Java Projesi (Gradle)
Dosya Yapısı:
/MyDesktopApp
â"œâ"€â"€ src
â", â""â"€â"€ main
          â""â"€â"€ java/com/example/mydesktopapp/Main.java
â"œâ"€â"€ build.gradle
â"œâ"€â"€ proguard-rules.pro
1.4.1 Proje Dosyaları:
build.gradle
plugins {
    id 'application'
application {
    mainClass = 'com.example.mydesktopapp.Main'
}
task proguard(type: JavaExec) {
```

main = 'proguard.ProGuard'

```
classpath = configurations.proguard
    args = '-injars', "$buildDir/classes/java/main", '-outjars', "$buildDir/classes/obfuscated.jar", '-
configurations {
    proguard
dependencies {
    proguard 'net.sf.proguard:proguard-base:6.0.3'
}
proguard-rules.pro
-keep class com.example.mydesktopapp.Main { *; }
Main.java
package com.example.mydesktopapp;
public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println("Hello, Proguard!");
}
1.4.2 Nas\ddot{A}\pm l \ddot{A}\ddagger al\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r:
   - Terminalde projenin bulundu
Ä<br/>Ÿu dizinde Å
Ÿu komutu Ã
Şal
ıÅ
Ÿt
ır
ın
gradlew proguard
Obfuske edilmiğ kodu build/classes/obfuscated.jar iħinde bulabilirsiniz.
     3. JavaCard Projesi (Maven)
Dosya Yapısı:
/MyJavaCardApp
â"œâ"€â"€ src
â", â""â"€â"€ main
          a""a"€a"€ java/com/example/myjavacardapp/MyJavaCardApplet.java
â"œâ"€â"€ pom.xml
â"œâ"€â"€ proguard-javacard-rules.pro
1.5.1 Proje Dosyaları:
pom.xml
ct xmlns="http://maven.apache.org/POM/4.0.0"
    xmlns:xsi="http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance"
    xsi:schemaLocation="http://maven.apache.org/POM/4.0.0
        http://maven.apache.org/xsd/maven-4.0.0.xsd">
    <modelVersion>4.0.0</modelVersion>
    <groupId>com.example
    <artifactId>myjavacardapp</artifactId>
    <version>1.0-SNAPSHOT
    <build>
        <plugins>
            <plugin>
```

```
<groupId>com.github.wvengen</groupId>
                <artifactId>proguard-maven-plugin</artifactId>
                <version>2.0.15
                <executions>
                    <execution>
                        <goals>
                            <goal>proguard</goal>
                        </goals>
                    </execution>
                </executions>
            </plugin>
        </plugins>
    </build>
</project>
proguard-javacard-rules.pro
-keep class javacard.framework.Applet { *; }
-keep class com.example.myjavacardapp.MyJavaCardApplet { *; }
MyJavaCardApplet.java
package com.example.myjavacardapp;
import javacard.framework.*;
public class MyJavaCardApplet extends Applet {
   public static void install(byte[] bArray, short bOffset, byte bLength) {
       new MyJavaCardApplet().register(bArray, (short) (bOffset + 1), bArray[bOffset]);
   }
}
```

#### 1.5.2 Nas $\ddot{A}\pm l$ $\ddot{A}\ddagger al\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ :

• Terminalde projenin bulunduÄŸu dizinde ÅŸu komutu çalıÅŸtırın

mvn clean package

Maven, Proguard ile kodu k $\tilde{A}^{1}$ / $\tilde{A}$ § $\tilde{A}^{1}$ /lterek target dizininde obfuske edilmi $\tilde{A}$  $\ddot{Y}$  bir jar dosyas $\ddot{A}$  $\pm$  olu $\tilde{A}$  $\ddot{Y}$ turur

### 1.6 2. Masaüstü Java Projesi (Gradle)

### 1.6.1 Proguard Yapılandırma Dosyası ile Kodun Küçültülmesi ve Optimize Edilmesi

**1.6.1.1** Açıklama: Proguard, masaüstü Java uygulamalarında kullanılmayan kodları kaldırarak, kodu küçültmek ve optimize etmek için kullanılır. Bu iÅŸlem, uygulamanın boyutunu azaltır ve sınıfları, metotları, ve deÄŸiÅŸkenleri anlamsız isimlerle deÄŸiÅŸtirerek kodun analiz edilmesini zorlaÅŸtırır.

#### Yapılandırma dosyası: proguard-rules.pro

```
-keep class com.example.mydesktopapp.Main { *; }
-keepclassmembers class * {
   public <init>(...);
}
```

#### • Açıklama:

Bu yap $\ddot{A}\pm l$ and $\ddot{A}\pm r$ mada Main s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f\ddot{A}\pm k$ orunuyor ve obfuske edilmiyor. Proguardâ $\in$ TM $\ddot{A}\pm n\ddot{A}$  $\ddot{A}\ddot{A}$  $\ddot$ 

#### 1.6.2 Obfuske Edilmi ÅŸ Kodun Test Edilmesi ve Hatalar<br/>Ä $\pm n$ ÇÃ $zÃ^{1/4}$ lmesi

#### 1. Kodun Derlenmesi ve Obfuske Edilmesi:

• Terminalde projenizin bulundu ğu dizinde şu komutu çalıÅŸtırarak Proguard ile derleme i şlemini başlatın:

gradlew proguard

#### 2. Test Adımları:

- build/classes/obfuscated.jar dosyasına göz atın ve programın çalışıp çalıÅŸmadığını doÄŸrulamak için test edin.
- EÄŸer uygulama beklendiÄŸi gibi çalıÅŸmıyorsa ve bazı kritik sınıflar veya metotlar obfuske edilmiÅŸse, proguard-rules.pro dosyasına o sınıf ve metotları koruyacak ek kurallar ekleyin.
- Ã-rnek: EÄŸer myMethod() metodu çalıÅŸmıyorsa ÅŸu kuralı ekleyebilirsiniz:

```
-keep class com.example.mydesktopapp.MyClass {
    public void myMethod();
}
```

#### 1.6.3 Proguard Raporlar $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm n$ Analizi ile Hangi $\tilde{A}-\ddot{A}\ddot{Y}$ elerin Obfuske Edildi $\ddot{A}\ddot{Y}$ inin Tespiti

1. Mapping Dosyası: Proguard, mapping.txt adında bir rapor oluÅŸturur. Bu dosya, hangi sınıfların, metodların ve deÄŸiÅŸkenlerin obfuske edildiÄŸini ve hangi isimlerle deÄŸiÅŸtirildiÄŸini gösterir. mapping.txt dosyasını analiz ederek, hangi öÄŸelerin korunduÄŸunu ve hangilerinin obfuske edildiÄŸini öÄŸrenebilirsiniz.

#### Ã-rnek Mapping Dosyası:

```
com.example.mydesktopapp.Main -> a:
   void main(java.lang.String[]) -> a
   int myVariable -> b
```

#### • AÃŞÄ±klama:

Bu  $\tilde{A}\P$ rnekte com.example.mydesktopapp.Main s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f\ddot{A}\pm$  a olarak, myVariable ise b olarak de- $\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}$ tirilmi $\mathring{A}\ddot{Y}$ tiri. Mapping dosyas $\ddot{A}\pm$ , hata ay $\ddot{A}\pm$ klamak veya korunan s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm flar\ddot{A}\pm n$  durumunu kontrol etmek i $\ddot{A}$ sin kullan $\ddot{A}\pm l\ddot{A}\pm r$ .

#### 1.7 3. JavaCard Projesi (Maven)

### 1.7.1 Proguard Yapılandırma Dosyası ile Kodun Küçültülmesi ve Optimize Edilmesi

**1.7.1.1 Açıklama:** JavaCard projelerinde, Proguard kullanılarak sınıflar ve metotlar küçültülül ve optimize edilir. JavaCard'ın sınırlı kaynakları nedeniyle kod küçültme ve optimize iÅŸlemleri büyük önem taşır.

#### Yapılandırma dosyası: proguard-javacard-rules.pro

```
-keep class javacard.framework.Applet { *; }
-keep class com.example.myjavacardapp.MyJavaCardApplet { *; }
```

#### • Açıklama:

Bu yap $\ddot{A}\pm l$ and $\ddot{A}\pm r$ mada JavaCard framework $\hat{a}\in \tilde{A}^{TM}\tilde{A}^{1/4}$  i $\tilde{A}$ §inde yer alan Applet s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f\ddot{A}\pm$  ve uygulamam $\ddot{A}\pm z$ daki MyJavaCardApplet s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f\ddot{A}\pm$  korunuyor. Geri kalan s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f$ lar k $\ddot{A}^{1/4}\tilde{A}$ § $\ddot{A}^{1/4}$ lt $\ddot{A}^{1/4}$ lecek ve obfuske edilecektir.

#### 1.7.2 Obfuske Edilmi ÅŸ Kodun Test Edilmesi ve Hatalar<br/>Ä $\pm n$ ÇÃ $zÃ^{1/4}$ lmesi

- 1. Kodun Derlenmesi ve Obfuske Edilmesi:
  - Terminalde ÅŸu komutu ÃŞalıÅŸtırarak Maven ile Proguard iÅŸlemini baÅŸlatın:

mvn clean package

#### 2. Test Adımları:

- target/myjavacardapp-obfuscated.jar dosyasına göz atın ve uygulamanın doÄŸru çalıÅŸtığını test edin.
- EÄŸer bazı sınıflar ya da metotlar gerektiÄŸi ÅŸekilde çalıÅŸmıyorsa, bu sınıfları proguard-javacard-rules.pro dosyasına ekleyerek koruyabilirsiniz.
- Ã-rnek: EÄŸer javacard.framework.ISO7816 sınıfı obfuske edilmiÅŸse ve hataya neden oluyorsa, bu sınıfı koruma kuralı ekleyin:

```
-keep class javacard.framework.ISO7816 { *; }
```

#### 1.7.3 Proguard Raporlar Ä $\pm$ n Ä<br/> $\pm$ n Analizi ile Hangi ÖÄ Ÿelerin Obfuske Edildi Ä Ÿin<br/>in Tespiti

1. **Mapping Dosyası:** Maven ile oluşturulan Proguard raporu, mapping.txt dosyası altında bulunur. Bu dosya, hangi sınıfların, metodların ve deÄŸiÅŸkenlerin isimlerinin obfuske edildiÄŸini gösterir.

#### Ã-rnek Mapping Dosyası:

```
com.example.myjavacardapp.MyJavaCardApplet -> a:
    void install(byte[], short, byte) -> a
```

#### • Açıklama:

com.example.myjavacardapp.MyJavaCardApplet s $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm f\ddot{A}\pm a$  olarak de $\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}tirilmi\mathring{A}\ddot{Y},$  install() metodu ise a olarak adland $\ddot{A}\pm r\ddot{A}\pm lm\ddot{A}\pm \mathring{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r$ . Bu rapor sayesinde kodun nas $\ddot{A}\pm l$  obfuske edildi $\ddot{A}\ddot{Y}$ ini g $\ddot{A}$ ¶rebilir ve hangi  $\ddot{A}$ ¶ $\ddot{A}\ddot{Y}$ elerin de $\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}$ tirilip de $\ddot{A}\ddot{Y}i\mathring{A}\ddot{Y}$ tirilmedi $\ddot{A}\ddot{Y}i$ ni kontrol edebilirsiniz.

1.7.3.1 2.2. Cihaz Bağlama İçin Ayrı Parmak İzi Depolama (Separated Fingerprint Storage for Device Binding) Teorik Açıklama: Cihazın benzersiz özelliklerini kullanarak, uygulamanın yalnızca belirli bir cihazda çalıÅŸmasını saÄŸlamak için kullanılan bir tekniktir.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Cihaz parmak izinin Å Ÿifrelenerek g<br/>üvenli bir Å Ÿekilde depolanmas Ä $\pm$ .
- 2. Parmak izi doğrulaması ile uygulamanın cihaz ýzerinde çalıÅŸmasını saÄŸlama.
- 3. Parmak izi verilerinin gizlenmesi ve saldırılara karşı korunması.

#### 1.7.4 2.2.1. Cihaz Parmak $\ddot{A}^{\circ}$ zinin $\mathring{A}$ žifrelenerek $G\tilde{A}^{1}$ 4venli Bir $\mathring{A}$ žekilde Depolanmas $\ddot{A}$ $\pm$

#### Açıklama:

Cihaz $\ddot{A}\pm n$  benzersiz bir parmak izi, genellikle donan $\ddot{A}\pm m$  veya sistem  $\tilde{A}$ ¶zelliklerinden al $\ddot{A}\pm n$ an bilgilerden olu $\ddot{A}\ddot{Y}$ turulur. Bu parmak izi  $\ddot{A}\ddot{Y}$ ifrelenerek g $\tilde{A}^{1/4}$ venli bir  $\ddot{A}\ddot{Y}$ ekilde cihazda saklan $\ddot{A}\pm r$ .

#### Java Ã-rneÄŸi:

```
MessageDigest digest = MessageDigest.getInstance("SHA-256");
        byte[] encodedHash = digest.digest(rawFingerprint.getBytes(StandardCharsets.UTF_8));
        // ÅžifrelenmiÅŸ parmak izini Base64 ile encode etme
       return Base64.getEncoder().encodeToString(encodedHash);
   public static void main(String[] args) {
        try {
            // Benzersiz cihaz bilgileri
            String deviceID = "device12345";
            String hardwareSerial = "hwserial67890";
            // Parmak izi oluÅŸturulup ÅŸifreleniyor
            String fingerprint = generateFingerprint(deviceID, hardwareSerial);
            System.out.println("AžifrelenmiAŸ Parmak İzi: " + fingerprint);
        } catch (NoSuchAlgorithmException e) {
            e.printStackTrace();
   }
}
```

### $A\tilde{A}$ § $\ddot{A}$ ±klama:

- generateFingerprint metodu, cihazdan elde edilen deviceID ve hardwareSerial bilgilerini kullanarak bir cihaz parmak izi oluÅŸturur.
- Parmak izi SHA-256 algoritmasıyla ÅŸifrelenir ve Base64 formatında saklanabilir

### 1.7.5 2.2.2. Parmak İzi DoÄŸrulamasÄ $\pm$ ile UygulamanÄ $\pm$ n Cihaz Üzerinde Ã $\ddagger$ alÄ $\pm$ ÅŸmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$ SaÄŸlama

#### Açıklama:

Cihaz parmak izi, yaln $\ddot{A}\pm z$ ca belirli bir cihazda uygulaman $\ddot{A}\pm n$   $\tilde{A}$   $a\ddot{A}$   $a\ddot{A}$   $a\ddot{A}$  sa $\ddot{A}$   $a\ddot{A}$  sa $\ddot{A}$ 

#### Java Ã-rneÄŸi:

String currentFingerprint = generateFingerprint(deviceID, hardwareSerial);

```
// Daha önce saklanan parmak izi ile karşılaÅŸtırma
       return STORED_FINGERPRINT.equals(currentFingerprint);
   }
   public static void main(String[] args) {
       try {
           // GerÃSek cihaz bilgileri (örnek olarak)
           String deviceID = "device12345";
           String hardwareSerial = "hwserial67890";
           // Parmak izi doÄŸrulama
           if (verifyFingerprint(deviceID, hardwareSerial)) {
               System.out.println("Parmak izi doğrulandı, uygulama bu cihazda çalıÅŸabilir.");
               System.out.println("Parmak izi doğrulanamadı, uygulama bu cihazda çalıÅŸamaz.");
       } catch (NoSuchAlgorithmException e) {
           e.printStackTrace();
   }
}
```

- verifyFingerprint metodu, mevcut cihazın parmak izini daha önce depolanan parmak izi ile karşılaÅŸtırır.
- EÄ Ÿer parmak izleri eÅ Ÿle<br/>Å Ÿirse, uygulama cihazda Ã Şal Ä $\pm$ Å Ÿabilir.

#### 1.7.6 2.2.3. Parmak $\ddot{A}$ °zi Verilerinin Gizlenmesi ve Sald $\ddot{A}\pm \ddot{A}\pm$ lara Kar $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ Korunmas $\ddot{A}\pm$

#### Açıklama:

Parmak izi verileri g $\tilde{A}^{1/4}$ venli bir ÅYekilde saklanmal $\ddot{A}\pm d\ddot{A}\pm r$ . ÅžifrelenmiÅY parmak izi verisi bir dosyada veya g $\tilde{A}^{1/4}$ venli bir veri deposunda saklanabilir.

#### Java Ã-rneÄŸi:

```
import javax.crypto.Cipher;
import javax.crypto.KeyGenerator;
import javax.crypto.SecretKey;
import javax.crypto.spec.SecretKeySpec;
import java.util.Base64;
public class SecureFingerprintStorage {
    // \mathring{A}zifreleme anahtar\ddot{A}± (G\tilde{A}\H{A}venli bir \mathring{A}\ddot{Y}ekilde saklanmal\ddot{A}±)
    private static final String KEY = "1234567890123456"; // 16-byte key
    // Cihaz parmak izini AES ile ÅŸifreleme
    public static String encryptFingerprint(String fingerprint) throws Exception {
        SecretKey secretKey = new SecretKeySpec(KEY.getBytes(), "AES");
        Cipher cipher = Cipher.getInstance("AES");
        cipher.init(Cipher.ENCRYPT_MODE, secretKey);
        byte[] encryptedData = cipher.doFinal(fingerprint.getBytes());
        return Base64.getEncoder().encodeToString(encryptedData);
    }
    // ÅžifrelenmiÅŸ cihaz parmak izini ÃŞÃ¶zme
    public static String decryptFingerprint(String encryptedFingerprint) throws Exception {
```

```
SecretKey secretKey = new SecretKeySpec(KEY.getBytes(), "AES");
        Cipher cipher = Cipher.getInstance("AES");
        cipher.init(Cipher.DECRYPT_MODE, secretKey);
        byte[] decryptedData = cipher.doFinal(Base64.getDecoder().decode(encryptedFingerprint));
        return new String(decryptedData);
   public static void main(String[] args) {
        trv {
            String fingerprint = "uniqueDeviceFingerprint"; // A-rnek parmak izi
            // Parmak izini ÅŸifreleme
            String encryptedFingerprint = encryptFingerprint(fingerprint);
            System.out.println("AžifrelenmiÅŸ Parmak İzi: " + encryptedFingerprint);
            // Parmak izini ÃŞÃ¶zme
            String decryptedFingerprint = decryptFingerprint(encryptedFingerprint);
            System.out.println("Çözýlen Parmak İzi: " + decryptedFingerprint);
       } catch (Exception e) {
            e.printStackTrace();
   }
}
```

- encryptFingerprint metodu, cihaz parmak izini AES ile ÅŸifreler.
- decryptFingerprint metodu, ÅŸifrelenmiÅŸ parmak izini çözer. Bu sayede parmak izi güvenli bir ÅŸekilde saklanır ve yalnızca yetkili kiÅŸiler tarafından eriÅŸilebilir.

#### 1.7.7 **Ã**-zet:

- 1. **Parmak İzinin Åžifrelenerek Depolanması:** Cihazın benzersiz özelliklerinden parmak izi oluÅŸturulup ÅŸifrelenir ve güvenli bir ÅŸekilde saklanır.
- 2. **Parmak İzi DoÄŸrulaması:** Uygulamanın belirli bir cihazda çalışıp çalıÅŸmadığı doÄŸrulanır.
- 3. **Verilerin Gizlenmesi ve Korunması:** Parmak izi verileri AES gibi gù⁄4venli algoritmalarla ÅŸifrelenir ve saldırılara karşı korunur.

# 1.7.7.1 2.3. Yerel Kütüphane JNI API Obfuske Etme (Native Library JNI API Obfuscation) Teorik Açıklama: Java Native Interface (JNI) kullanılarak çäÄŸrılan yerel kütüphanelerin obfuske edilmesi, geri mühendislik iÅŸlemlerini zorlaÅŸtırır.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. JNI fonksiyon isimlerinin rastgele karakterlerle deÄŸiÅŸtirilmesi.
- 2. JNI parametrelerinin gizlenmesi ve anlaşılmasını zorlaÅŸtırma.
- 3. JNI hata y $\tilde{A}$ ¶netimi ile sald $\ddot{A}$ ±rganlar $\ddot{A}$ ±n hatalar $\ddot{A}$ ± analiz etmesini engelleme.

#### 1.7.8 2.3.1. JNI Fonksiyon İsimlerinin Rastgele Karakterlerle DeÄŸiÅŸtirilmesi

#### Açıklama:

JNI fonksiyonlar $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm n$  isimleri rastgele karakterlerle de $\ddot{A}\ddot{Y}i\ddot{A}\ddot{Y}$ tirilerek, yerel k $\tilde{A}^{1}\!\!/4t\tilde{A}^{1}\!\!/4p$ haneye yap $\ddot{A}\pm l$ an  $\tilde{A}$ \$a $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{X}\pm l$ ar $\ddot{A}\pm n$ anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm l$ mas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm z$ orla $\ddot{A}\ddot{Y}t\ddot{A}\pm r$ abilirsiniz. Bu, kodun geri m $\tilde{A}^{1}\!\!/4h$ endislik i $\ddot{A}\ddot{Y}$ lemine kar $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm k$ orunmas $\ddot{A}\pm n\ddot{A}\pm s$ a $\ddot{A}\ddot{Y}$ lar.

```
public class MyJNIExample {
    // Rastqele isimlendirilmiÅŸ JNI fonksiyonu
   public native void nJx57F(); // Rastgele isimli JNI fonksiyonu
   static {
        System.loadLibrary("myNativeLib");
   public static void main(String[] args) {
       MyJNIExample example = new MyJNIExample();
        example.nJx57F(); // Rastgele isimli fonksiyonu ÃŞağırma
   }
}
C Kodu (Yerel Kù¼tù¼phane - myNativeLib.c):
#include <jni.h>
#include <stdio.h>
#include "MyJNIExample.h"
// Rastqele isimlendirilmiÅŸ JNI fonksiyonu
JNIEXPORT void JNICALL Java_MyJNIExample_nJx57F(JNIEnv *env, jobject obj) {
    printf("Yerel kütýphane fonksiyonu ÃŞalıÅŸtı!\n");
}
```

• JNI fonksiyonu nJx57F() gibi rastgele bir isimle tanımlanmıÅŸtır. Bu, geri mühendislik yapan bir kiÅŸinin fonksiyonun ne yaptığını anlamasını zorlaÅŸtırır.

# 1.7.9 2.3.2. JNI Parametrelerinin Gizlenmesi ve AnlaÅŸÄ $\pm$ lmasÄ $\pm$ nÄ $\pm$ ZorlaÅŸtÄ $\pm$ rma AçÄ $\pm$ klama:

JNI fonksiyonlar $\ddot{A}\pm$ na g $\tilde{A}$ ¶nderilen parametreler anla $\ddot{A}\ddot{Y}\ddot{A}\pm$ lmas $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm$ racak  $\ddot{A}\ddot{Y}$ ekilde gizlenebilir.  $\tilde{A}$ -rne $\ddot{A}\ddot{Y}$ in, parametreler bir diziyle veya  $\ddot{A}\ddot{Y}$ ifreli veriyle g $\tilde{A}$ ¶nderilebilir.

```
public class MyJNIExample {
    // Rastgele parametre isimlendirilmiÅŸ JNI fonksiyonu
   public native void obfuscatedJNI(byte[] encryptedData);
   static {
       System.loadLibrary("myNativeLib");
   public static void main(String[] args) {
       MyJNIExample example = new MyJNIExample();
        // Parametre olarak şifrelenmiş veri gönderme
       byte[] encryptedData = { 0x12, 0x34, 0x56 };
        example.obfuscatedJNI(encryptedData);
   }
}
C Kodu (Yerel Kù¼tù¼phane - myNativeLib.c):
#include <jni.h>
#include <stdio.h>
#include "MyJNIExample.h"
```

```
// Rastgele parametreli JNI fonksiyonu
JNIEXPORT void JNICALL Java_MyJNIExample_obfuscatedJNI(JNIEnv *env, jobject obj, jbyteArray encryptedDa
    jsize length = (*env)->GetArrayLength(env, encryptedData);
    jbyte *data = (*env)->GetByteArrayElements(env, encryptedData, 0);

printf("Veri uzunluÄŸu: %d\n", length);

for (int i = 0; i < length; i++) {
    printf("Veri %d: %x\n", i, data[i]);
}

    (*env)->ReleaseByteArrayElements(env, encryptedData, data, 0);
```

 JNI fonksiyonu bir byte dizisi alır ve veriler ÅŸifrelenmiÅŸ veya anlamsız ÅŸekilde saklanarak fonksiyonun ne yaptığı daha zor anlaşılır hale getirilir.

### 1.7.10 2.3.3. JNI Hata Yönetimi ile Saldırganların Hataları Analiz Etmesini Engelleme

#### Açıklama:

JNI fonksiyonlar $\ddot{A}\pm$ nda meydana gelen hatalar sald $\ddot{A}\pm$ rganlar taraf $\ddot{A}\pm$ ndan analiz edilmemelidir. Bunun i $\ddot{A}$ §in  $\ddot{A}$ ¶zel hata y $\ddot{A}$ ¶netimi uygulan $\ddot{A}\pm$ r ve detayl $\ddot{A}\pm$  hata mesajlar $\ddot{A}\pm$  saklan $\ddot{A}\pm$ r.

```
public class MyJNIExample {
   public native void performTask();
   static {
        System.loadLibrary("myNativeLib");
   public static void main(String[] args) {
       MyJNIExample example = new MyJNIExample();
       try {
            example.performTask();
       } catch (Exception e) {
           System.out.println("Bir hata oluÅŸtu.");
   }
}
C Kodu (Yerel Kütüphane - myNativeLib.c):
#include <jni.h>
#include <stdio.h>
#include "MyJNIExample.h"
// Ã-zel hata yönetimi
JNIEXPORT void JNICALL Java_MyJNIExample_performTask(JNIEnv *env, jobject obj) {
    // Hata mesajı detaysız
   if (/* Bir hata meydana gelirse */) {
       printf("Bir hata meydana geldi\n");
       return;
   }
    // Normal iÅŸlem
```

```
 printf("G\~A\Prev başarıyla tamamlandı.\n"); \}
```

• Hata meydana geldi ÄŸinde yaln ızca genel bir mesaj ("Bir hata meydana geldi") gösterilir. Bu, sald ırganlar ın hatalardan fazla bilgi edinmesini engeller.

#### 1.7.11 Ã-zet:

- 1. **JNI Fonksiyon İsimlerinin RastgeleleÅŸtirilmesi:** Fonksiyon isimlerini rastgele karakterlerle değiştirerek analiz edilmeyi zorlaştırabilirsiniz.
- 2. **JNI Parametrelerinin Gizlenmesi:** Parametreler şifrelenmiş veya gizlenmiş formatta gönderilerek ne yapıldığını anlamayı zorlaÅŸtırabilirsiniz.
- 3. **JNI Hata Yönetimi:** Hatalar detaylı mesajlarla paylaşılmaz, bu da saldırganların analizine karşı koruma saÄŸlar.

1.7.11.1 2.4. Statik Dizelerin Obfuske Edilmesi (Obfuscation of Static Strings) Teorik Açıklama: Statik dizeler, saldırganların geri mühendislik iÅŸlemleri sırasında kullanabileceÄŸi önemli bilgiler içerir. Bu dizelerin obfuske edilmesi, güvenliÄŸi artırır.

#### Uygulama Ã-rnekleri:

- 1. Statik dizelerin ÅŸifrelenmesi ve ÃŞalıÅŸma anında ÃŞÃ¶zülmesi.
- 2. Dizelerin obfuske edilerek anlamlarının gizlenmesi.
- 3. Rastgele dize oluşturma ve manipù¼lasyon teknikleri ile gù¼venliÄŸi artırma.

#### 1.7.12 2.4.1. Statik Dizelerin Åžifrelenmesi ve $\tilde{A}$ ‡al $\ddot{A}$ ± $\mathring{A}$ $\ddot{Y}$ ma An $\ddot{A}$ ±nda $\tilde{A}$ ‡ $\tilde{A}$ ¶z $\tilde{A}$ $\mathring{I}$ dlmesi

#### Açıklama:

Statik dizeler genellikle  $\tilde{A}$ ¶nemli bilgiler i $\tilde{A}$ §erir ( $\tilde{A}$ ¶rne $\ddot{A}$ Ÿin, API anahtarlar $\ddot{A}$ ± veya kullan $\ddot{A}$ ±c $\ddot{A}$ ± bilgileri) ve geri m $\tilde{A}$ ¼hendislik yapan bir sald $\ddot{A}$ ±rgan bu bilgilere kolayca eri $\ddot{A}$ Ÿebilir. Bu nedenle, statik dizeler  $\ddot{A}$ Ÿifrelenir ve  $\tilde{A}$ §al $\ddot{A}$ ± $\dot{A}$ Ŷma an $\ddot{A}$ ±nda  $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ ¶z $\tilde{A}$ ¼lerek g $\tilde{A}$ ¼venlik art $\ddot{A}$ ±r $\ddot{A}$ ±l $\ddot{A}$ ±r.

```
import javax.crypto.Cipher;
import javax.crypto.spec.SecretKeySpec;
import java.util.Base64;
public class StaticStringObfuscation {
   private static final String KEY = "1234567890123456"; // Şifreleme anahtarı (16-byte AES)
    // Statik dizenin şifrelenmiş hali (örneÄŸin bir API anahtarı)
   private static final String ENCRYPTED_STRING = "Y2h1Y2tfdGhpcyBzdHJpbmdf";
    // Åžifreleme fonksiyonu (dizeleri ÅŸifrelemek iÃŞin)
   public static String encrypt(String data) throws Exception {
        SecretKeySpec secretKey = new SecretKeySpec(KEY.getBytes(), "AES");
        Cipher cipher = Cipher.getInstance("AES");
        cipher.init(Cipher.ENCRYPT_MODE, secretKey);
        byte[] encryptedBytes = cipher.doFinal(data.getBytes());
        return Base64.getEncoder().encodeToString(encryptedBytes);
   }
    // Åžifre ÃŞÃ¶zme fonksiyonu
   public static String decrypt(String encryptedData) throws Exception {
        SecretKeySpec secretKey = new SecretKeySpec(KEY.getBytes(), "AES");
        Cipher cipher = Cipher.getInstance("AES");
        cipher.init(Cipher.DECRYPT_MODE, secretKey);
```

```
byte[] decodedBytes = Base64.getDecoder().decode(encryptedData);
byte[] decryptedBytes = cipher.doFinal(decodedBytes);
return new String(decryptedBytes);
}

public static void main(String[] args) {
    try {
        // Statik dizenin ÅŸifresini ÃSözme
        String decryptedString = decrypt(ENCRYPTED_STRING);
        System.out.println("Çözülen dize: " + decryptedString);
} catch (Exception e) {
        e.printStackTrace();
    }
}
```

- ENCRYPTED\_STRING deÄŸiÅŸkeni ÅŸifrelenmiÅŸ bir statik dizeyi temsil eder. Program çalışırken bu ÅŸifre çözù4lerek gerçek veri elde edilir.
- Åžifreleme AES algoritmasıyla yapılmıÅŸtır ve çözüm Base64 kodlaması ile gerçekleÅŸtirilmiÅŸtir.

#### 1.7.13 2.4.2. Dizelerin Obfuske Edilerek Anlamlarının Gizlenmesi

#### Açıklama:

Dizelerin do $\ddot{A}\ddot{Y}$ rudan kodda yer almas $\ddot{A}\pm$ , bu dizelerin anlamlar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  a $\ddot{A}$ § $\ddot{A}\pm$ k eder. Dizeleri obfuske etmek, sald $\ddot{A}\pm$ rganlar $\ddot{A}\pm$ n anlamlar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  anlamlar $\ddot{A}\pm$ n $\ddot{A}\pm$  zorla $\ddot{A}\ddot{Y}$ t $\ddot{A}\pm$ r $\ddot{A}\pm$ r.

#### Java Kodu:

```
public class StaticStringObfuscation {
    // Obfuske edilmiÄŸ dizeler
    private static final char[] OBFUSCATED_STRING = { 'J', 'a', 'v', 'a', 'I', 's', 'S', 'e', 'c', 'u',

    // Dizeyi ČĶzļmleyerek gerÄŚek deÄŸerini elde etme
    public static String decodeObfuscatedString() {
        StringBuilder decodedString = new StringBuilder();
        for (char c : OBFUSCATED_STRING) {
            decodedString.append(c);
        }
        return decodedString.toString();
    }

    public static void main(String[] args) {
        // Obfuske edilmiÄŸ dizeyi ČĶzme ve gĶsterme
        String decoded = decodeObfuscatedString();
        System.out.println("ÄţĶzļlen dize: " + decoded);
    }
}
```

#### Açıklama:

- OBFUSCATED\_STRING dizisi, dizeyi karakter karakter saklayarak doÄŸrudan görù¼nmesini engeller.
- decodeObfuscatedString() metodu, obfuske edilmiÅŸ dizeyi çözer ve anlamlı hale getirir. Bu yaklaşım, dizelerin açıkça görünmemesini saÄŸlar.

#### 1.7.14 2.4.3. Rastgele Dize Olu<br/>Å Ÿturma ve Manipù⁄4lasyon Teknikleri ile Gù⁄4venliÄ Ÿi Artırma

#### Açıklama:

Rastgele dize olu ğturma ve bu dizeleri çalıÅŸma anında manipüle etme, dizelerin açıkça kodda görünmesini engeller ve analiz edilmesini zorlaÅŸtırır.

#### Java Kodu:

```
import java.util.Random;
public class RandomStringObfuscation {
    // Rastgele bir dize oluÅŸturma fonksiyonu
    public static String generateRandomString(int length) {
        String characters = "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789";
        StringBuilder randomString = new StringBuilder();
       Random random = new Random();
       for (int i = 0; i < length; i++) {</pre>
            randomString.append(characters.charAt(random.nextInt(characters.length())));
       return randomString.toString();
   }
    // Manipýle edilen dizeyi elde etme
   public static String manipulateString(String input) {
        return input.substring(0, input.length() / 2); // Dizenin yarısını kullan
   }
   public static void main(String[] args) {
        // Rastgele bir dize oluÅŸturma
       String randomString = generateRandomString(16);
       System.out.println("OluÅŸturulan rastgele dize: " + randomString);
        // Dizeyi manipýle etme
       String manipulatedString = manipulateString(randomString);
       System.out.println("Manipýle edilmiÅŸ dize: " + manipulatedString);
   }
}
```

#### Açıklama:

- generateRandomString() metodu, rastgele bir dize oluÅŸturur.
- manipulateString() metodu bu diziyi manipù⁄4le eder. Bu teknik, sabit bir dize yerine dinamik ve manipù⁄4le edilmiÅŸ bir dize kullanarak dizelerin analiz edilmesini zorlaÅŸtırır.

#### 1.7.15 **Ã**-zet:

- 1. **Statik Dizelerin Şifrelenmesi ve ÇalıÅŸma Anında Çözülmesi:** Statik dizeler şifrelenerek saklanır ve çalıÅŸma anında çözülþr.
- 2. **Dizelerin Obfuske Edilerek Gizlenmesi:** Dizeler karakter dizisi olarak saklanır ve çalıÅŸma anında çözþlerek gizlenir.
- 3. Rastgele Dize Oluşturma ve Manipülasyon Teknikleri: Rastgele oluÅŸturulmuÅŸ dizeler, statik olmaktan çıkar ve manipüle edilerek güvenlik artırılır.

### 1.8 Haftanın Ã-zeti ve Gelecek Hafta

#### 1.8.1 Bu Hafta:

- Kod GÃ $^{1}$ 4 $\tilde{A}$ §lendirme Teknikleri (C/C++ ve Java)
- Obfuske Teknikleri ve Uygulamalar $\ddot{\mathbf{A}}\pm$

#### 1.8.2 Gelecek Hafta:

- Sald $\ddot{\bf A}\pm{\bf r}\ddot{\bf A}\pm$  A $\ddot{\bf A}\ddot{\bf Y}a\tilde{\bf A}$  §lar $\ddot{\bf A}\pm$ ve G $\tilde{\bf A}^{1}\!\!/\!\!$ venlik Modelleri
- Sald $\ddot{\bf A}\pm r\ddot{\bf A}\pm \ Y\tilde{\bf A}\P$ ntemleri ve G<br/>  $\tilde{\bf A}^{1}\!\!/\!\!\!\!\!/ {\rm venli}\ \ddot{\bf A}^{\circ}{\rm leti}\mathring{\bf A}\ddot{\bf Y}{\rm im}$

4. Hafta-Sonu