

CEN429 Geliştirilebilir Programlama Hafta-7

Kod Karartma ve Aşılabilirliklendirme Teknikleri

Yazar: Dr. A.Ö. A.öyesi U.Ö.ür CORUH

İçindekiler

1 CEN429 Geliştirilebilir Programlama	1
1.1 Hafta-7	1
1.1.1 Outline	1
1.2 Hafta-7: Kod Karartma (Code Obfuscation) ve Aşılabilirliklendirme (Diversifications)	1

Şekil Listesi

Tablo Listesi

1 CEN429 Geliştirilebilir Programlama

1.1 Hafta-7

1.1.0.1 Kod Karartma (Obfuscation) ve Aşılabilirliklendirme Teknikleri A.Ö.ür

- PDF¹
- DOC²
- SLIDE³
- PPTX⁴

1.1.1 Outline

- Kod Karartma ve Aşılabilirliklendirme Teknikleri
- Statik ve Dinamik Kod Karartma
- Sanallaştırma ve Aşılabilirliklendirme

1.2 Hafta-7: Kod Karartma (Code Obfuscation) ve Aşılabilirliklendirme (Diversifications)

Kod karartma ve Aşılabilirliklendirme teknikleri, yazılımın güvenliğini artırmak amacıyla kaynak kodunun ve işlevlerinin karmaşık hale getirilmesini sağlar. Bu hafta, bu teknikleri ve bunların uygulamalarını inceleyeceğiz. Bu yöntemler, özellikle yazılımların tersine mühendislikten korunması ve saldırıların zorlaştırılması için kritik öneme sahiptir.

¹[pandoc_cen429-week-7.tr_doc.pdf](#)

²[pandoc_cen429-week-7.tr_word.docx](#)

³[cen429-week-7.tr_slide.pdf](#)

⁴[cen429-week-7.tr_slide.pptx](#)

1.2.0.1 1. Tigress Nedir? Teorik AĖĖĖklama: Tigress, programları dĖnĖĖtĖrmek, karartmak ve karmaĖĖk hale getirmek iĖin kullanılan bir araĖtır. Karartma teknikleri ile yazımların tersine mĖhendislikten korunması saĖılır. Farklı karartma teknikleri sunarak kodun analizini zorlatır.

1.2.0.2 2. Kod Karartma Teknikleri (Types of Obfuscation) Teorik AĖĖĖklama: Kod karartma, kodu insan ve araĖlar tarafından anlaşılmaz hale getirir. AĖĖdaki teknikler kod karartmanın temel yĖntemlerindendir:

- **Abstraction Transformations:** Modül yapıları, sınıflar, fonksiyonlar vb. yapıların yok edilmesi.
- **Data Transformations:** Veri yapıların yeni temsillerle deĖiĖtirmek.
- **Control Transformations:** Kontrol yapıların (if, while, repeat vb.) yok edilmesi.
- **Dynamic Transformations:** Programın Ėsalıma zamanında deĖiĖliklik yapması.

1.2.0.3 3. Statik Kod Karartma (Static Obfuscation) Teorik AĖĖĖklama: Statik karartma, programın Ėsalıma zamanında sabit kalan karartma tĖrĖdĖr. Programın yapıları deĖiĖtirir ancak Ėsalıma Ėrken deĖiĖmez. AĖĖdaki teknikler bu kategoridedir:

- **Bogus Control Flow:** Programın kontrol akıĖını karmaĖĖk hale getirir. GerĖek olmayan kontrol yapıları eklenir, ĖlĖ dallar ve gereksiz dallar kullanılır.
- **Control Flow Flattening:** Kontrol yapıların yapıları bozarak kodu dĖmdĖz hale getirir.

Uygulama Ėrnekleri:

1. Kodda gereksiz dallanmalar ve ĖlĖ dallar ekleyerek kontrol akıĖını zorlatmak.
2. Fonksiyonların iĖine sahte iĖlemler yerleĖtirmek.

1.2.0.4 4. Opaque Predicates ve Kırma (Breaking Opaque Predicates) Teorik AĖĖĖklama: **Opaque Predicates**, her zaman sabit bir deĖere sahip olan, ancak dĖĖarından bakıldığında deĖiĖiyormuĖ gibi gĖrĖnen koĖül ifadeleridir. Bu koĖüllerin karmaĖĖk matematiksel veya mantıksal iliĖkilerle oluĖturulması, kodun analiz edilmesini zorlatır.

Uygulama Ėrnekleri:

1. **Opaque Predicates** kullanarak sabit koĖüller oluĖturma.
2. Opaque predicatesTM kırma teknikleri ile matematiksel analizler yaparak bu yapıları ĖĖzme.

1.2.0.5 5. Ėzifreleme Tabanlı Sayısal DĖnĖĖmler (Encoding Integer Arithmetic) Teorik AĖĖĖklama: Sayılar Ėzerinde karmaĖĖk matematiksel dĖnĖĖmler kullanarak orijinal iĖlemleri gizleme. Ėrneğin, toplama iĖlemini karmaĖĖk matematiksel ifadelerle deĖiĖtirme, tersine mĖhendisliĖi zorlatır.

Uygulama Ėrnekleri:

1. $x + y$ gibi basit aritmetik iĖlemleri gizleyerek yerine daha karmaĖĖk matematiksel iĖlemler yerleĖtirmek.
2. DĖnĖĖmler Ėzerinde Ėsalıma Ėrarak orijinal aritmetik yapıları geri ĖĖzme.

1.2.0.6 6. Linear Transformation ve Sayısal DĖnĖĖmler (Linear Transformation and Number-Theoretic Tricks) Teorik AĖĖĖklama: DoĖrusal dĖnĖĖmler, orijinal veriyi karmaĖĖk matematiksel dĖnĖĖmlerden geĖirerek gizler. Bu dĖnĖĖmler geri dĖndĖrilemez deĖildir, ancak analiz edilmesi zordur.

Uygulama Ėrnekleri:

1. Mod 2^{32} gibi $b^{1/4}y^{1/4}k \bmod \tilde{A}^{1/4}$ ler aritmetiklerle döşürsal dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ miler yaparak say $\tilde{A} \pm$ sal i $\tilde{A}^{1/4}$ lemleri gizleme.
2. Euclidâ€™in Geni $\tilde{A}^{1/4}$ letilmi $\tilde{A}^{1/4}$ Algoritmas $\tilde{A} \pm$ gibi matematiksel y $\tilde{A}^{1/4}$ ntemlerle ters dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ mileri yapma.

1.2.0.7 7. Sanalla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma (Virtualization) Teorik A $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A} \pm$ klama: Sanalla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma, kodun döşürudan CPU’da $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ r $\tilde{A} \pm$ lmas $\tilde{A} \pm$ yerine bir sanal makine (interpreter) $\tilde{A}^{1/4}$ zerinde $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ r $\tilde{A} \pm$ lmas $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ sa $\tilde{A}^{1/4}$ Ylar. Bu y $\tilde{A}^{1/4}$ ntemle, program $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma zaman $\tilde{A} \pm$ nda s $\tilde{A}^{1/4}$ rekli olarak $\tilde{A}^{1/4}$ şevrimi yap $\tilde{A} \pm$ l $\tilde{A} \pm$ r ve kodun tersine m $\tilde{A}^{1/4}$ hendisli $\tilde{A}^{1/4}$ i zorla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ r $\tilde{A} \pm$ l $\tilde{A} \pm$ r.

Uygulama $\tilde{A} \pm$ rneklere:

1. Program $\tilde{A} \pm$ n t $\tilde{A}^{1/4}$ m komutlar $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ bir interpreter arac $\tilde{A} \pm$ l $\tilde{A} \pm$ $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rarak ori-jinal kodu gizlemek.
2. Interpreter bazl $\tilde{A} \pm$ sanalla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rmalarla kodun s $\tilde{A}^{1/4}$ rekli olarak de $\tilde{A}^{1/4}$ i $\tilde{A}^{1/4}$ ken tutulmas $\tilde{A} \pm$.

1.2.0.8 8. $\tilde{A}^{1/4}$ çe $\tilde{A}^{1/4}$ itlendirme (Diversity) Teorik A $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A} \pm$ klama: $\tilde{A}^{1/4}$ çe $\tilde{A}^{1/4}$ itlendirme, her bir prog-ram $\tilde{A} \pm$ n farklı bir versiyonunu olu $\tilde{A}^{1/4}$ turarak, kodun sabit bir yap $\tilde{A} \pm$ da olmamas $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ sa $\tilde{A}^{1/4}$ Ylar. Bu, vir $\tilde{A}^{1/4}$ slerin veya kâ¶t $\tilde{A}^{1/4}$ niyetli yaz $\tilde{A} \pm$ l $\tilde{A} \pm$ mlar $\tilde{A} \pm$ n kodu analiz etmesini zorla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ r $\tilde{A} \pm$ r.

Uygulama $\tilde{A} \pm$ rneklere:

1. Ayn $\tilde{A} \pm$ i $\tilde{A}^{1/4}$ levi yerine getiren ancak farklı gâ¶r $\tilde{A}^{1/4}$ n $\tilde{A}^{1/4}$ mlerdeki kod yap $\tilde{A} \pm$ lar $\tilde{A} \pm$ olu $\tilde{A}^{1/4}$ turma.
2. Her kod versiyonunda kâ¶ $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A}^{1/4}$ k yap $\tilde{A} \pm$ sal de $\tilde{A}^{1/4}$ i $\tilde{A}^{1/4}$ likler yaparak kodun analiz edilmesini zorla- $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma.

1.2.0.9 9. $\tilde{A}^{1/4}$ zifreleme ve Say $\tilde{A} \pm$ sal Dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ miler (Encoding and Transforming) Te-orik A $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A} \pm$ klama: Kodun baz $\tilde{A} \pm$ bâ¶l $\tilde{A}^{1/4}$ mileri, â¶zel $\tilde{A}^{1/4}$ zifreleme algoritmalar $\tilde{A} \pm$ yla gizlenebilir. Bu, kodun analizini zorla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ ran bâ¶yka bir karartma tekni $\tilde{A}^{1/4}$ dir. â-zellikle say $\tilde{A} \pm$ lar $\tilde{A}^{1/4}$ zerinde $\tilde{A}^{1/4}$ zifre-leme ve dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ miler uygulanabilir.

Uygulama $\tilde{A} \pm$ rneklere:

1. Kod iâşinde kullan $\tilde{A} \pm$ lan say $\tilde{A} \pm$ lar $\tilde{A} \pm$ $\tilde{A}^{1/4}$ zifreleyerek bu say $\tilde{A} \pm$ lar $\tilde{A} \pm$ n analizini zorla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma.
2. $\tilde{A}^{1/4}$ zifrenmi $\tilde{A}^{1/4}$ say $\tilde{A} \pm$ lar $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A}^{1/4}$ z $\tilde{A}^{1/4}$ melerini analiz ederek orijinal de $\tilde{A}^{1/4}$ erleri geri dâ¶nd $\tilde{A}^{1/4}$ rme.

1.2.0.10 10. Opaque $\tilde{A}^{1/4}$ fadeler ve Dinamik Karartma (Opaque Expressions and Dynamic Ob-fuscation) Teorik A $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A} \pm$ klama: Opaque ifadeler, kodun belirli kâ±s $\tilde{A} \pm$ mlar $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ n karma $\tilde{A}^{1/4}$ ±k ko $\tilde{A}^{1/4}$ ullar alt $\tilde{A} \pm$ nda de $\tilde{A}^{1/4}$ erlendirilmesini sa $\tilde{A}^{1/4}$ Ylar. Dinamik karartma, kodun $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma zaman $\tilde{A} \pm$ nda s $\tilde{A}^{1/4}$ rekli olarak dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ r $\tilde{A} \pm$ lmesi ve de $\tilde{A}^{1/4}$ i $\tilde{A}^{1/4}$ ken tutulmas $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ iâşerir.

Uygulama $\tilde{A} \pm$ rneklere:

1. Kodun $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ $\tilde{A}^{1/4}$ ş $\tilde{A} \pm$ sâ±rada s $\tilde{A}^{1/4}$ rekli olarak dâ¶n $\tilde{A}^{1/4}\tilde{A}^{1/4}$ miler uygulayarak analiz edil-mesini zorla $\tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rmak.
2. $\tilde{A}^{1/4}$ şal $\tilde{A} \pm \tilde{A}^{1/4}$ t $\tilde{A} \pm$ rma zaman $\tilde{A} \pm$ nda kodu yeniden yap $\tilde{A} \pm$ land $\tilde{A} \pm$ rarak sabit kalmas $\tilde{A} \pm$ n $\tilde{A} \pm$ engellemek.