Развој безбедног софтвера

Напади на управљане језике

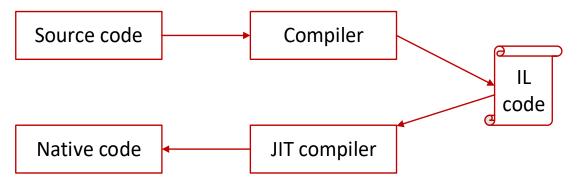


Управљани језици

Managed language

За превођење и извршавање програмског кода потребна је виртуална машина

Java, C#, Visual Basic, Scala, Kotlin



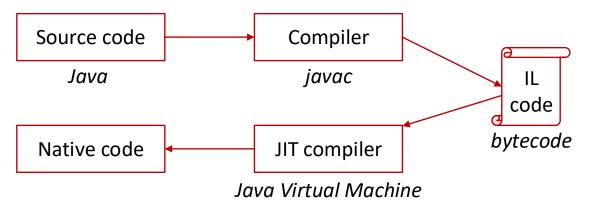


Управљани језици

Managed language

За превођење и извршавање програмског кода потребна је виртуална машина

Java, C#, Visual Basic, Scala, Kotlin





JVM



Виртуална Машина за Јаву

Апстрактна машина – софтвер који трансформише бајткод у резултујући машински код:

Манипулише различитим меморијским областима

Чини Јаву независном у односу на хардвер и оперативни систем

Користи парадигме интерпретације и компилације

Не познаје детаље спецификације улазног програмског језика (само формат .class датотеке, која садржи бајткод)



Структура ЈВМ

• Компајлирани међукод за извршавање

Class file

Instruction set

Data types

Primitive Types Reference Types

Run-Time Data Areas

pc register

Stacks

Heap

Method Area





Структура ЈВМ

- Провера типова се спроводи пре извршавања
- Интрукције у ЈВМ могу бити специјализоване за одређене типове \rightarrow iadd, ladd, fadd, dadd

Class file

Instruction set

Data types

Primitive

Reference Types Types

Run-Time Data Areas

pc register

Stacks

Heap

Method Area





Типови података у ЈВМ

Типови су у највећој мери као Јава типови – осим типа *Return Address* из групе примитивних типова

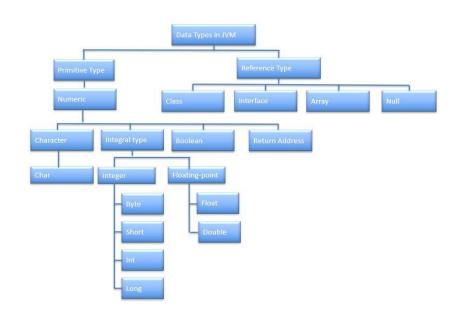
Тип Return Address:

Указује на операциони код JBM инструкција Инструкције *jsr, ret, jsr_w* користе

Тип boolean:

Ограничена подршка

Када се користи у операцијама, преводи се у тип *int*

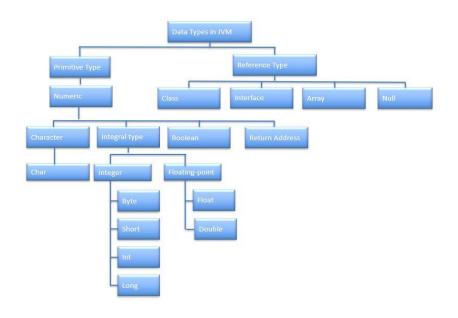




Типови података у ЈВМ

Група типова Reference Type:

Три типа – Class, Array, Interface
Специјална вредност Null
Референце на динамички креиране објекте





Структура ЈВМ

- Једнобајтни операциони код
- 0 или више операнада
- Типизиране инструкције посебни операциони кодови (*iload, fload*)
- Нетипизиране инструкције

Class file

Instruction set

Data types

Primitive Types Reference Types

Run-Time Data Areas

pc register

Stacks

Heap

Method Area







Структура ЈВМ

- Више меморијских области, које се користе током извршавања програма
 - Креиране на нивоу ЈВМ
 - Креиране на нивоу нити

Class file | Instruction set

Data types

Primitive Types Reference Types

Run-Time Data Areas

pc register

Stacks

Heap

Method Area







Регистар program counter:

Свака ЈВМ нит користи засебан РС регистар

Регистар садржи:

Адресу JBM инструкције - ако се ради о non-native методи

Недефинисану вредност - ако се ради о *native* методи (машински или неуправљани код) \rightarrow обратити пажњу на сигурност таквог кода



Неар:

Све нити деле један хип

Runtime меморијска област у којој су алоцирани објекти класа и низова

Заузимањем и ослобађањем меморије управља garbage collector

Може бити фиксне величине или проширив – системски или на захтев

OutOfMemoryError



Област методе:

Све нити деле ову област

Аналогно меморијском простору за преведени код или *text* сегменту

Садржи структуре података за сваку класу - constant pool, податке за методе, конструкторе ...

Логички је део хипа, али имплементационо се управљање меморијом разликује



Стек:

Засебан стек за сваку нит

Садржи информације о позивању потпрограма, чува локалне променљиве, привремене резултате

Садржи оквире (*frame*) – који се креирају при позиву неке методе:

Динамичко повезивање са претходним оквирима

Повратне вредности метода

Локалне променљиве

Референца на constant pool одговарајуће класе, ...



Стек:

Никада се не манипулише директно (push и pop операцијама)

Native Method Stack:

За методе написане у неком другом програмском језику

За интерпретер ЈВМ инструкција написаних у неком другом програмском језику

StackOverflowError, OutOfMemoryError



Напад на стек меморију

Заштита против напада



Прекорачење опсега меморије програмског стека

Stack-based buffer overflow

Један од најчешћих напада преузимања контроле извршавања програма

Актуелност зависи од оперативног система, апликација, библиотека, ...

Buffer overflow – количина података која се уписује премашује величину бафера \rightarrow модификација суседних локација у меморији

Преливање података у делу меморије за позиве потпрограма

Када се подаци прелију ван регије оквира, може доћи до измене других података или извршавања додатног кода



Прекорачење опсега меморије програмског стека

Настаје услед изостанка валидације улаза пре смештања у меморију

Упис у оквир за повратак на претходну адресу извршавања

Уместо на стварну адресу повратка, скаче се на адресу која се интерпретира из преписане вредности

Пракса сигурног кодирања – обратити пажњу на:

Величину бафера

Граничне случајеве

Компајлерске оптимизације



Прекорачење опсега меморије програмског стека

Заштита у хардверу и OC - no-execute бит

Дефинисани су меморијски простори у којима нема извршног кода

Стек је неизвршна меморија јер му је основна намена чување података

Постоје технике које нападачу дозвољавају да извршава неки код који се већ налази у меморији програма – такође малициозно!

Овај код може да заобиђе сигурносне механизме



Command Injection



Command Injection

Годинама уназад на листи OWASP Top Ten (Injection)

Припада и групи рањивости базираној на некомплетној или нетачној валидацији улаза (Improper Data Validation)

Циљ напада – ивршити произвољне команде у оквиру ОС домаћина

Рањивост која се користи – апликација преноси корисничке податке командној линији (shell) (пуем форме, колачића, ид.)

Ограничење – команде се извршавају са истим привилегијама са којим се покреће апликација



```
class Example {
  public static void main(String[] args) throws Exception {
    String command = args[1];
    Runtime rt = Runtime.getRuntime();
    Process proc = rt.exec(command);
    int result = proc.waitFor();
```



```
class Example {
  public static void main(String[] args) throws Exception {
    String command = args[1];
    Runtime rt = Runtime.getRuntime();
    Process proc = rt.exec(command);
    int result = proc.waitFor();
    ...
  }
}
```

Размотрити позив програма: java Example "rm -rf"



Експлицино навођење недозвољених аргумената - blacklisting

```
class Example {
  private Set<String> Excluded = new HashSet<String>(...);
  public static void main(String[] args) throws Exception {
    String command = args[1];
    if (Excluded.contains(command)) {
        throw new Exception ("Command not allowed");
    Runtime rt = Runtime.getRuntime();
    Process proc = rt.exec(command);
                              Co-funded by the
                              Erasmus+ Programme
```

of the European Union

Шта ако се неки аргумент не наведе у листи?

```
class Example {
  private Set<String> Excluded = new HashSet<String>(...);
  public static void main(String[] args) throws Exception {
    String command = args[1];
    if (Excluded.contains(command)) {
        throw new Exception ("Command not allowed");
    Runtime rt = Runtime.getRuntime();
    Process proc = rt.exec(command);
                              Co-funded by the
                             Erasmus+ Programme
```

of the European Union

```
class Example { // Експлицитно навођење дозвољених аргумената
  private Set<String> Allowed = new HashSet<String>(...);
  public static void main(String[] args) throws Exception {
    String command = args[1];
    if(!Allowed.contains(command)) {
          throw new Exception ("Command not allowed");
    Runtime rt = Runtime.getRuntime();
    switch(command) {
        case "ls":
            Process proc = rt.exec("ls");
            break;
                              Co-funded by the
                              Erasmus+ Programme
                              of the European Union
```

Студија случаја: Bash ShellShock

Bash - Интерпретер команди, међу најчешће инсталираним на ОС Linux

Променљиве окружења се интерпретирају када се *shell* покрене – код који је везан за њих извршиће се при покретању *shell-*а

Пример:

```
env x='() { :;}; echo test1' bash -c "echo test"
```

У рањивом систему, излаз ће бити следећи:

```
test1
```



Студија случаја: Bash ShellShock

Bash - Интерпретер команди, међу најчешће инсталираним на ОС Linux

Променљиве окружења се интерпретирају када се *shell* покрене – код који је везан за њих извршиће се при покретању *shell-*а

Пример:

```
env x='() { :;}; echo test1' bash -c "echo test"
```

У рањивом систему, излаз ће бити следећи:

```
test1
test
```

Проверити да ли је променљива само функција или садржи додатне функционалности



Студија случаја: Bash ShellShock

Bash - Интерпретер команди, међу најчешће инсталираним на ОС Linux

Променљиве окружења се интерпретирају када се *shell* покрене – код који је везан за њих извршиће се при покретању *shell-*а

Могуће је дефинисати променљиву истог имена као команда – команда је преписана

```
ping='() { echo vulnerable;}'
```

Препорука је користити кључну реч command



Проблеми са целобројним вредностима

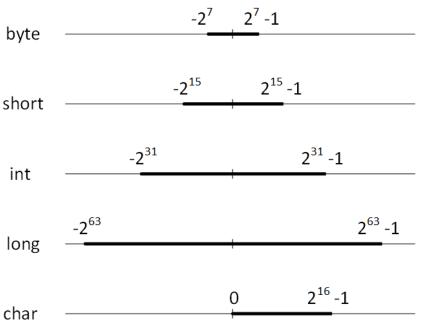


Нумерички типови у ЈВМ

Вредност int податка – између

Integer.MAX_VALUE и Integer.MIN VALUE

Када вредност изађе изван опсега – недефинисан резултат
Може проузроковати грешке у програму

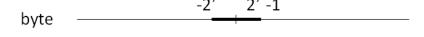




Нумерички типови у ЈВМ

Integer Overflow

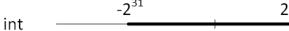
```
int x = Integer.MAX_VALUE; // 2147483647 x++;
System.out.println(x); // -2147483648
```



short -2¹⁵ 2¹⁵ -1

Integer Underflow

```
int x = Integer.MIN_VALUE; // -2147483648 x--; System.out.println(x); // 2147483647
```





char 0 2¹⁶-1



Како избећи прекорачење

Провера аргумената операције – незгодно за имплементацију

Math.*Exact(), e.g. Math.addExact(a, b) // изузетак у случају прекорачења



Како избећи прекорачење

Провера аргумената операције – незгодно за имплементацију

Math.*Exact(), e.g. Math.addExact(a, b) // изузетак у случају прекорачења

"Проширивање" типа

Претворити параметар у следећи целобројни тип веће ширине

Применити аритметичку операцију над аргументима веће ширине

Ограничен број типова



Како избећи прекорачење

Провера аргумената операције – незгодно за имплементацију

Math.*Exact(), e.g. Math.addExact(a, b) // изузетак у случају прекорачења

"Проширивање" типа

Претворити параметар у следећи целобројни тип веће ширине

Применити аритметичку операцију над аргуменима веће ширине

Ограничен број типова

BigInteger Class

Математичке операције над великим целобројним аргументима Могуће резултат вратити у тип мање ширине





Co-funded by the Erasmus+ Programme of the European Union

Рефлексија



Рефлексија

Користи се за управљање и испитивање објеката током извршавања програма

Информације и приступ класи која одговара објекту

Динамичко креирање објекаа

Приступ методама класе

Позивање метода над објектом

Приступ пољима класе (и приватним)

Дебагери користе принципе рефлексије како би приступили свим пољима Спорије извршавање



Рефлексија

Ограничавање рефлексије

java.lang.SecurityManager

Често су потребне експлицитне дозволе (нпр. приступ приватним пољима)

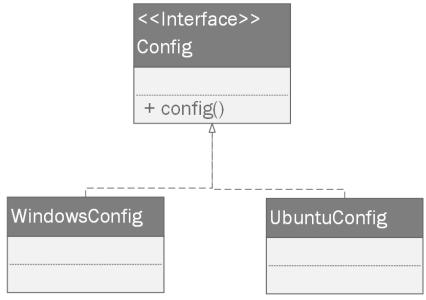
java.lang.reflect.ReflectPermission
System.Security.Permissions.ReflectionPermission



Пример рањиве апликације

Апликација се покреће на различитим ОС

УМЛ дијаграм конфигурације:





Пример рањиве апликације

Код за одређивање конфигурације без употребе рефлексије:

Проблем – Уколико је потребно подржати нови ОС, потребно је додати нови код за инстанцирање → Рефлексија као решење

```
String os = argv[1];
Config config = null;
if(os == "windows")
      config = new WindowsConfig();
else if(os == "ubuntu")
      config = new UbuntuConfig();
else
      throw new UnsupportedOSException();
config.config()
```



Пример рањиве апликације

Код за одређивање конфигурације са употребом рефлексије:

Код изгледа лепо:

Heмa if-else структуре

Мање линија кода

Није потребно модификовати код за додавање нових ОС конфигурација

```
String os = argv[1];
Class c =
Class.forName(StringUtils.capitalize(os) +
"Config");
Config config = (Config) new c.newInstance();
config.config();
```

Често се користи за имплементацију извршавања разних команди





Сигурносни аспекти

Нападач може да инстанцира било коју класу која наслеђује Config Осим тога, конструктор класе може да садржи малициозан код

На OWASP листи препознатих рањивости

Неочекиване путање извршавања програма – заобилажење сигурносних механизама (аутентикација или провера права приступа)



ОБАВЕШТЕЊЕ ЗА СТУДЕНТЕ

Настава на предмету Развој безбедног софтвера подразумева изучавање различитих механизама којима се нарушава информациона безбедност и врше напади на интернет апликације и софтверске системе.

Примена ових механизама када се извршавају према системима физичких и правних лица која нису упозната и сагласна са активностима на провери рањивости и тестирању упада у њихове системе је кажњива према Кривичном законику Републике Србије (Чланови 298 до 304а).

Студенти на предмету Развој безбедног софтвера могу ове методе за потребе изучавања да користе искључиво у оквиру затвореног лабораторијског окружења које је обезбеђено за наставу на предмету Развој безбедног софтвера.

Студенти не могу да подразумевају да су на било који начин охрабрени од стране наставника или да им се препоручује да користе ове методе који се изучавају према другим апликацијама Електротехничког факултета или апликацијама било ког трећег правног или физичког лица.

Свака евентуална активност коју би предузео неки студент коришћењем ових метода и механизама према апликацијама које нису у оквиру лабораторије на предмету искључива је одговорност студента.





