

УНИВЕРЗИТЕТ У БЕОГРАДУ
МАТЕМАТИЧКИ ФАКУЛТЕТ



Давид Гавриловић

ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА
ГЕОПРОСТОРНИХ ПОДАТАКА

мастер рад

Београд, 2022.

Ментор:

др Милена Вујошевић Јаничић, ванредни професор
Универзитет у Београду, Математички факултет

Чланови комисије:

др Саша Малков, ванредни професор
Универзитет у Београду, Математички факултет

др Мирко Спасић, доцент
Универзитет у Београду, Математички факултет

Датум одбране: 10. јун 2022.

некоме

Наслов мастер рада: Дистрибуирана обрада геопросторних података

Резиме: TODO Фијуче ветар у шиљу, леди пасаже и куће иза њих и гунђа у оцацима. Ницо, чежњиво гледаш фотељу, а Ђура и Мика хоће позицију себи. Људи, јазавац Џеф трчи по шуми глођући неко сухо жбуње. Јубави, Олга, хајде пођи у Фуџи и чут ћеш љежну музiku срца. Боја ваше хаљине, госпођице Џафић, тражи да за њу кулучим. Хаџи Ђера је заћутао и бацио чежњив поглед на шольу с кафом. Џабе се зец по Хомолују шуња, чувар Јожеф лако ће и ту да га нађе. Оџачар Филип шаље осмехе туђој жени, а његова кућа без деце. Бутић Ђуро из Фоче има пун цак идеја о слагању ваших жељица. Џајић одскочи у аут и избеже ђон халфа Пецеља и његов шамар. Пламте оцаци фабрика а чађаве гује се из њих дижу и шаљу ноћ. Ајшо, лепото и чежњо, за љубав срца мога, дођи у Хаџиће на кафу. Хучи шума, а иза јутог цбuna и пања ћак у цвећу деље сеји фрулу. Гоци и Јаћиму из Бање Ковиљаче, флаша цина и жеђ падаху у исту уру. Џаба што Феђа чупа за косу Миљу, она јури Живу, али њега хоће и Даца. Док је Фехим у ципу журно љубио Загу Чадевић, Џиле се ушуњао у ауту. Фијуче кошава над оцацима а Иља у гуњу журећи уђе у суху и топлу избу. Боже, центлмени осећају физичко гађење од прљавих шольица! Дочепаће њега јака шефица, вођена љутом срцбом злих жене. Пази, геђо, брже однеси шефу тај ћаволи чек: њим плаћа цех. Фине цукце озлеђује бич: одгој их пажњом, стрпљивошћу. Замишљао би кафецију влажних прстића, прњег од чаји. Ђаче, уштеду плаћај жаљењем због циновских цифара. Џикљаће жалфија између тог бусења и пешчаних двораца. Зашто гђа Хаџић лечи живце: њена љубав пред фијаском? Јеж хоће пецкањем да вређа љубичастог цина из флаше. Џеј, љубичаст зец, лаже: гађаће одмах поквашен фењер. Плашљив зец хоће јефтину дињу: грожђе искамчи цабе. Џак је пун жица: чућеш тад свађу због ломљења харфе. Чуј, цукац Флоп без даха с гађењем жваће стршљена. Ох, задњи шраф на ципу слаб: муж гђе Џвијић љут кочи. Шеф цабе звиждуће: млађи хрт јаче кљуца њеног пса. Одбаџиће кавгација плаштом чађ у жељезни фењер. Дебљи кројач: згужвах смеђ филц у тањушни цепић. Џо, згужваћеш тихо смеђ филц најдебље крпењаче. Штеф, баџих сломљен дечји зврк у цеп гђе Жуњић. Дебљој згужвах смеђ филц — њен шкрт цепчић.

Кључне речи: анализа, геометрија, алгебра, логика, рачунарство, астрономија

Садржај

1 Увод	1
2 Програмски језик Скала	2
2.1 Особине језика <i>Scala</i>	2
2.2 Скала интерпретер	5
2.3 Типови	6
2.4 Променљиве	6
2.5 Функције	7
2.6 Објектно оријентисана својства језика	9
2.7 Скала колекције	15
2.8 Поклапање образаца	18
3 Дистрибуирана обрада података	21
3.1 Доба података	21
3.2 Скалирање система	22
3.3 Организација дистрибуираних система	23
3.4 Систем <i>Hadoop</i>	24
3.5 Дистрибуирани фајл систем <i>HDFS</i>	25
3.6 Парадигма <i>MapReduce</i>	28
3.7 Преговарач ресурса <i>Apache Yarn</i>	31
3.8 Остале компоненте <i>Hadoop</i> -а	34
4 Алат <i>Apache Spark</i>	36
4.1 Архитектура	36
4.2 Партиције	37
4.3 Апстракција података <i>RDD</i>	38
4.4 Апстракција података <i>DataFrame</i>	45

САДРЖАЈ

4.5	Остале компоненте <i>Spark-a</i>	48
5	Скуп података <i>OpenStreetMap</i>	50
5.1	Елементи	51
5.2	Чворови	52
5.3	Путање	52
5.4	Релације	53
6	App	55
6.1	Opis	55
6.2	Облак	55
6.3	Arhitektura aplikacije	56
6.4	Подаци	57
6.5	Одређивање припадности локације држави	57
6.6	Obrada OSM skupa Sparkom	59
6.7	Rezultat	60
7	Закључак	62
	Библиографија	63

Глава 1

Увод

увод о свему у раду

TODO

Глава 2

Програмски језик Скала

Скала (енг. *Scala*) је виши програмски језик заснован на функционалној и објектно оријентисаној парадигми [23]. Име је добила од енглеске речи *scalable* јер је дизајнирана тако да се развија са потребама корисника. Има широк спектар примена и може се користити за писање једноставних скрипти али и у изградњи великих и комплексних система.

Настала је 2001. године на швајцарском федералном институту за технологију у Лозани (фра. *École Polytechnique Fédérale de Lausanne*) и њен творац је Мартин Одерски (енг. *Martin Odersky*). Прва званична верзија је изашла 20. јануара 2004. године. Данас је широко распостањена и веома је заступљена у заједници отвореног кода у пројектима као што су *Apache Spark* [13], *Apache Kafka* [11], *Apache Flink* [8] и *Akka* [22].

2.1 Особине језика *Scala*

Scala је спој две парадигме, објектно оријентисане и функционалне, па стога поседује велики број особина. Поред тога, компајлира се на исти начин као и језик Јава, са којим постоје одређене сличности.

Објектно оријентисан и функционалан језик

Скала је у потпуности објектно оријентисан језик. То значи да је свака вредност која се дефинише објекат, као и да је свака акција која се позива метод [23]. На пример, уколико се врши одузимање два цела броја, позива се

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

метод назван „—“ (минус). Тада метод је дефинисан у класи која представља целе бројеве, *Int*.

Поред тога што је објектно оријентисан језик, *Scala* је и функционалан језик [23]. Функционално програмирање је засновано на два принципа. Први је да су функције вредности првог реда. То значи да се функције посматрају на исти начин као и други типови, на пример целобројни тип или тип ниске. Такође, функције је могуће прослеђивати другим функцијама, функције могу бити повратна вредност неке друге функције и функције се могу складиштити у променљивама.

Други принцип је да функције које се позивају немају бочне ефекте. Једна функција има улогу само да пресликава улаз у одговарајући излаз. То значи да ће сваки позив једне функције са истом вредношћу улазних аргумента, увек резултовати истом излазном вредношћу, независно од тога када се функција позива током извршавања програма. Другачији назив за ову особину је транспарентност референци.

Из овога произилази да функционални језици користе имутабилне структуре података [23]. То су такве структуре за које важи да се подаци унутар њих не мењају. Уколико до промене мора доћи, сама структура се не мења, већ се од ње конструише totalno нова, са измененим вредностима.

Повезаност са језиком Јава

Scala се компајлира у Јавин JVM бајткод (енг. *Java JVM bytecode*) [23]. То значи да *Scala* може користити Јава класе, методе и типове. На пример, Скалин објектни целобројни тип у својој имплементацији користи примитивни еквивалент из Јаве. Поред тога, Скала може користити Јава код и обогатити га на неки начин, као на пример додавањем неке методе у већ постојећу класу. Време извршавања Скала програма приближно је једнако времену извршавања Јава програма.

Међутим, иако се компајлирају на исти начин, програми написани у језику Скала често садрже мањи број линија од оних написаних у језику Јава. У неким случајевима се очекује да је код чак дупло краћи. Краћи програми доводе до тога да је код лакше писати и разумети, али и до мање вероватноће прављења грешака.

Један од многих примера како Скала смањује број линија у односу на Јаву је приказан у кодовима 2.1 и 2.2 који представљају начине декларисања класе

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

у та два програмска језика. У Скали се не мора декларисати конструктор, што доводи до смањења броја линија кода.

```
// Java
class MyClass {
    private int index;
    private String name;
    public MyClass(int index, String name) {
        this.index = index;
        this.name = name;
    }
}
```

Код 2.1: Декларација класе у језику Јава

```
// Scala
class MyClass(index: Int, name: String)
```

Код 2.2: Декларација класе у језику Скала

Статичка типизираност

Статичка типизираност значи да се типови променљивих закључују за време компилације програма. То је супротно од динамичке типизираности која то чини за време извршавања. Оба приступа имају своје предности и недостатоци. Скала је статички типизиран језик и поседује веома напредан систем типова.

То доноси предности које доводе до лакшег откривања грешака приликом писања кода [23]. На пример, у статички типизираним програмима се током компилације сазнаје да ли је примењена нека операција на тип над којим та операција није дозвољена. Поред тога, статичка типизираност чини рефакторисање кода поузданijим. На пример, након измене метода се са сигурношћу може рећи да се повратни тип није променио.

Скала није само статички типизиран језик већ је и језик који аутоматски закључује типове у току компилације. На пример, када се декларише нека променљива целобројног типа, нема потребе назначити и њен тип, пошто га компајлер може аутоматски одредити. То значи да се следеће две линије кода

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

(пример 2.3) понашају еквивалентно. Исто важи и за било који други Скала тип, не само за целобројни.

```
// primer 1
val x: Int = 10
// primer 2
val x = 10
```

Код 2.3: Декларација променљиве са и без експлицитног навођења типа

Скала програмер не мора експлицитно да наводи типове, али је то често пожељно. Навођење типова осигурува да ће код заправо користити тип који му је намењен. Такође, навођење типова побољшава читљивост програма и доприноси документацији.

2.2 Скала интерпретер

Скала је језик који се може интерпретирати. Да би се покренуо Скала интерпретер потребно је покренути команду *scala*.

```
$ scala
Welcome to Scala 2.13.6
Type in expressions for evaluation. Or try :help.

scala>
```

Код 2.4: Скала интерпретер

Након што се унесе код у интерпретер и притисне ентер, покреће се извршавање написаног кода и излаз се приказује у конзоли.

```
scala> 20 + 100
val res0: Int = 120
```

Код 2.5: Пример извршавања кода у интерпретеру

Излаз покренуте команде је аутоматски генерисана променљива названа **res0** типа *Int* у којој ће се налазити резултат унетог израчунавања. Новонастала променљива се може користити у наставку извршавања.

2.3 Типови

Сви примитивни типови Јаве имају свој одговарајући еквивалент у Скали и када се типови у Скали компајлирају у Јавин бајткод, превешће се баш у те типове [23]. На пример, логички тип у Скали, *scala.Boolean* је еквивалент Јавином примитивном типу *boolean*. Исто важи и за друге примитивне типове Јаве попут целобројног (*Int*) и типова са покретним зарезом (*Float* и *Double*).

Поред њих постоје и уграђени сложени типови попут ниске (*String*), *n*-торке (*Tuple*), низа (*Array*) и других. Како је Скала објектно оријентисан језик, могу се дефинисати и додатни типови уколико за тим има потребе, али о томе више речи у секцији 2.6.

Сваки тип, долази са скупом оператора који се на тај тип могу применити. Скала је написана тако да је сваки оператор заправо један метод дефинисан у класи која представља тип. Постоје различите врсте оператора попут аритметичких, логичких и битовских.

2.4 Променљиве

Постоје две врсте променљивих које се дефинишу кључним речима *var* и *val* [23]. Разликују се по томе што се вредност променљивих дефинисаних са *val* не може мењати, док је код оних дефинисаних са *var* то могуће, све док је нова додељена вредност компатабилног типа.

У наставку (примери 2.6, 2.7 и 2.8) су приказани примери дефиниција променљивих у Скала интерпретеру.

```
scala> val x = 10
val x: Int = 10

scala> x = 20
^
error: reassignment to val
```

Код 2.6: Додељивање нове вредности *val* променљивима

```
scala> var x = 10
var x: Int = 10
```

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

```
scala> x = 20  
  
scala> x  
val res0: Int = 20
```

Код 2.7: Додељивање нове вредности *var* променљивима

```
scala> var x = 10  
var x: Int = 10  
  
scala> x = "some string"  
          ^  
error: type mismatch;  
  found    : String("some string")  
  required: Int
```

Код 2.8: Додељивање некомпатибилног типа

2.5 Функције

Скала делом припада функционалној парадигми па су стога функције веома битан део језика. Функција се дефинише кључном речи *def* након које редом следе име функције, опциона листа њених аргумената са њиховим типовима раздвојених зарезом, тип повратне вредности функције, знак *=* и на крају тело функције. Пример синтаксе је приказан у коду 2.9.

```
def imeFunkcije(argument1: tip1, ...): povratni_tip = {  
    // telo funkcije  
}
```

Код 2.9: Дефиниција функције у Скали

У коду 2.10 је приказана функција која сабира два целобројна броја и враћа добијени резултат.

```
def saberi(x: Int, y: Int): Int = {  
    x + y  
}
```

Код 2.10: Дефиниција функције која сабира два целобројна броја

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

Последња линија тела функције ће увек бити њена повратна вредност али се поред тога она може назначити и наредбом *return*. Уколико се функција састоји од само једне линије кода, могу се изоставити витичасте заграде које означавају почетак и крај тела функције. Поред тога, због закључивања типова се може изоставити и тип повратне вредности. Дакле, функција *saberi* из претходног примера се краће може записати на следећи начин:

```
scala> def saberi(x: Int, y: Int) = x + y
def saberi(x: Int, y: Int): Int

scala> saberi(40, 2)
val res0: Int = 42
```

Код 2.11: Краћи запис функције *saberi*

Тип повратне вредности се у неким случајевима ипак не сме изоставити [23]. На пример, када се користи рекурзија. Такође, функција не мора да враћа никакву вредност. У том случају се повратни тип означава са *Unit*.

Све функције су вредности првог реда у Скали па имају и свој тип. Тип функције је представљен заградама у којима се налазе типови њених аргумента након којих следи знак \Rightarrow праћен типом повратне вредности. Тип функције *saberi* која поседује два аргумента типа *Int*, као и исти повратни тип ће бити:

```
(Int, Int) => Int
```

Код 2.12: Тип функције *saberi*

Експлицитно навођење типова дозвољава декларацију функција вишег реда, функција које као аргументе имају друге функције. Пример 2.13 приказује функцију која као аргумент има функцију која има два аргумента и повратну вредност типа *Int*.

```
scala> def visiRed(f: (Int, Int) => Int, x: Int, y: Int) =
  {
    f(x, y)
  }
def visiRed(f: (Int, Int) => Int, x: Int, y: Int): Int
```

Код 2.13: Функција вишег реда

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

Тип овог аргумента одговара типу функције *saberi*, па се она може проследити новонаписаној функцији.

```
scala> visiRed(saberi, 100, 200)
val res0: Int = 300
```

Код 2.14: Прослеђивање функције функцији

2.6 Објектно оријентисана својства језика

У овој секцији ће детаљније бити описана објектно оријентисана парадигма језика Скала.

Класе

Као и у Јави, у Скали класа представља најпрво преко ког се производе објекти. Да би се од класе креирао објекат, користи се кључна реч *new*. У коду 2.15 је приказан пример дефиниције и инстанцирања класе (напомена: усправна линија у Скала интерпретеру представља нови ред док ознака @ праћена знаковима након назива класе представља инстанцу класе у меморији).

```
scala> class MyClass {
| }
scala> val mc = new MyClass
val mc: MyClass = MyClass@e700eba
```

Код 2.15: Дефиниција и инстанцирање класе у Скали

Унутар класе се дефинишу поља (енг. *fields*) и методе (енг. *methods*), који се заједно једним именом називају чланови (енг. *members*) [23]. Поља су променљиве које се дефинишу са *val* или *var* док су методи функције које описују неко понашање и дефинишу се на исти начин као и обичне функције.

```
scala> class MyClass {
|   val field = 0
|   def method() = print(field)
| }
```

```
scala> val mc = new MyClass
val mc: MyClass = MyClass@e700eba

scala> mc.field
mval res0: Int = 0

scala> mc.method()
0
```

Код 2.16: Чланови класе

Сваком члану се додељује једно правило приступа којим се одређује опсег из ког се том члану може приступити. У Скали постоје три правила приступа и то су:

private, приступ унутар класе;

protected, приступ унутар класе и класа које наслеђују ту класу;

public, приступ изван класе (подразумевана вредност која се не наводи).

Пример *private* приступа је приказан у коду 2.17. Сваки покушај приступа приватној променљивој ван класе ће резултовати грешком.

```
scala> class MyClass {
|   private val field = 0
|   def method() = print(field)
| }
class MyClass
```

Код 2.17: Пример *private* правила приступа

Поља се могу дефинисати ван тела класе, што је и Скалин стандард (код 2.18). Због тога се класа може написати уз помоћ мањег броја линија.

```
scala> class MyClass(private val field: Int = 0) {
|   def method() = print(field)
| }
```

Код 2.18: Дефиниција поља ван тела класе

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

У претходном примеру, поље *field* поседује подразумевану вредност која ће се том пољу увек доделити приликом инстанцирања класе [23]. Међутим, она се не мора навести и, уколико је то случај, пољима се мора експлицитно доделити вредност приликом инстанцирања. Пример је приказан у коду 2.19.

```
scala> class MyClass(private val field: Int) {
|     def method() = print(field)
| }
```



```
scala> val mc = new MyClass
|
|           ^
|           error: not enough arguments for constructor MyClass:
| ( field: Int ): MyClass .
| Unspecified value parameter field .
```



```
scala> val mc = new MyClass(10)
val mc: MyClass = MyClass@7d332e20
```

Код 2.19: Инстанцирање класе без подразумеваних вредности поља

Наслеђивање

Наслеђивање се извршава на исти начин као у Јави, преко кључне речи *extends* [23]. Инстанцирање поља надкласе из подкласе се дефинише у самој дефиницији наслеђивања, након *extends* (Пример 2.20).

```
// nadklasa
scala> class MyClass(private val field: Int) {
|     def method() = print(field)
| }
```



```
// podklasa
scala> class MyExtendedClass(
|     private val field: Int ,
|     private val newField: Int
| ) extends MyClass(field) // prosledjivanje vrednosti
| nadklasi
```

```
class MyExtendedClass
```

Код 2.20: Наслеђивање у Скали

Предефинисање чланова надкласе се врши на исти начин као у Јави, преко кључне речи *override*.

Апстрактне класе

Апстрактне класе се дефинишу коришћењем кључне речи *abstract* која се наводи пре речи *class* која означава класу, на исти начин као у Јави [23]. Апстрактне класе се не могу инстанцирати, али се могу наследити од стране других класа.

```
scala> abstract class MyAbstractClass {  
| }  
class MyAbstractClass
```

Код 2.21: Апстрактна класа у Скали

Синглтон објекти

За разлику од Јаве, у Скали не постоје статичка поља. Уместо тога постоје синглтон објекти (енг. *singleton object*) [23]. Дефинишу се на исти начин као и класе, с тим што се користи кључна реч *object* уместо *class*. Добили су име по томе што представљају класу која има тачно једну инстанцу. Сви чланови објекта се могу посматрати као статички чланови у Јава класи.

```
scala> object MyObject {  
|   def hello() = print("Hello from object")  
| }  
  
scala> MyObject.hello()  
Hello from object
```

Код 2.22: Коришћење синглтон објекта

Метод *main()*

Да би се Скала апликација покренула потребно је дефинисати објекат који у себи садржи *main()* метод [23]. Тада метод представља улазну тачку у сваку Скала апликацију.

```
scala> object Main {  
|   def main(args: Array[String]): Unit = {  
|     print("Hello")  
|   }  
| }
```

Код 2.23: Пример метода *main*

Скала интерфејси

Основна јединица наслеђивања у Скали се назива *Trait* [23]. Унутар њих се наводе поља и методи који се могу користити у класама које их имплементирају, односно наслеђују. Разлика између наслеђивања *trait-a* и класе је та што је дозвољено наследити једну класу, док је могуће наследити више од једног *trait-a*. Дефинишу се на исти начин као и класе с тим што се уместо кључне речи *class* користи реч *trait* (код 2.24).

Унутар *trait-a* се декларишу и дефинишу поља и методи које класе које га имплементирају могу користити.

```
scala> trait MyTrait {  
|   def myMethod(): Unit  
|   val x: Int = 10  
| }  
trait MyTrait
```

Код 2.24: Скала *trait*

Trait се додаје класи на исти начин као када се означава наследство, помоћу речи *extends*.

```
scala> class MyClass extends MyTrait  
class MyClass  
  
scala> val mc = new MyClass
```

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

```
val mc: MyClass = MyClass@774189d0

scala> mc.x
val res0: Int = 10
```

Код 2.25: Додавање *trait*-а класи

Уколико класа којој се додељује *trait* већ наслеђује неку класу или неки други *trait*, додељивање се мора извршити преко кључне речи *with* [23]. Сваки нови *trait* који се додаје у овом случају се мора додати након нове речи *with*. Примери су приказани у коду 2.26.

```
scala> class MyExtendedClass extends MyClass with MyTrait1
      with MyTrait2
class MyExtendedClass

scala> class MyExtendedTraits extends MyTrait1 with
      MyTrait2
class MyExtendedTraits
```

Код 2.26: Наслеђивање више *trait*-ова

Скала *trait* се може користити и као тип, а вредност променљиве тог типа мора бити класа која наслеђује тај *trait*.

```
scala> trait MyTrait
trait MyTrait

scala> class MyClass extends MyTrait
class MyClass

scala> val mc: MyTrait = new MyClass
val mc: MyTrait = MyClass@339cedbb
```

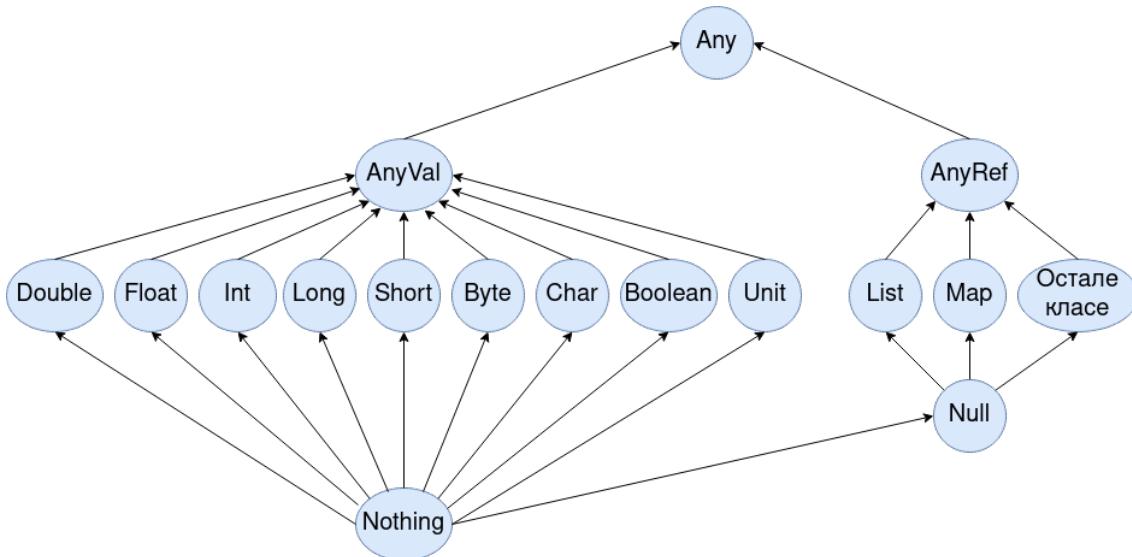
Код 2.27: *Trait* као тип

Из наведених карактеристика се може закључити да је Скала *trait* веома сличан Јавином интерфејсу, са разликом да *trait* може садржати и дефиниције метода и поља, а не само декларације. Међутим, *trait* је више од тога и унутар њега се може урадити све што се може урадити унутар Скала класе.

Хијерархија класа

У Скали, као и у Јави, постоји хијерархија наслеђивања типова (слика 2.1) [23]. На врху се налази класа *Any* коју свака Скала класа наслеђује, имплицитно или експлицитно. Овај тип поседује два подтипа, *AnyVal* и *AnyRef*. Први је корен свим Скала типовима који представљају вредности. То су *Byte*, *Short*, *Char*, *Int*, *Long*, *Float*, *Double*, *Boolean* и *Unit*. Друга, *AnyRef*, представља родитељску класу свим референцама у Скали, слично као класа *Object* у Јави. Потомци овог типа се инстанцирају преко кључне речи *new*.

На дну референтних типова се налази класа *Null*. Вредност овог типа се може доделити било којој референци. Једина класа која наслеђује *Null* је *Nothing*. Класа *Nothing* нема вредност и не може се доделити ниједној променљивој.



Слика 2.1: Хијерархија Скала типова

2.7 Скала колекције

Скала поседује велики број уграђених колекција, мутабилних и имутабилних. Неке од њих су низови, листе и мапе.

Низови

Скала низ (енг. *array*) је мутабилна структура која представља низ података [23]. Мутабилна је у смислу да се вредности елемената у низу могу мењати, док је број елемената фиксиран. Сваки низ садржи елементе истог типа и може се креирати навођењем иницијалних елемената или његове дужине. Уколико се наведе дужина, сви елементи ће бити иницијализовани на подразумевану вредност жељеног типа.

```
scala> val a1 = Array(1, 2, 3)
val a1: Array[Int] = Array(1, 2, 3)

scala> val a2 = new Array[Int](3)
val a2: Array[Int] = Array(0, 0, 0)
```

Код 2.28: Инстанцирање низа у Скали

Елементу низа се приступа слично као у Јави, са тим што се уместо угластих заграда користе обичне. На сличан начин се извршава и измена једног елемента.

```
scala> val a = Array(1, 2, 3)
val a: Array[Int] = Array(1, 2, 3)

scala> a(0)
val res0: Int = 1

scala> a(0) = 100

scala> a
val res1: Array[Int] = Array(100, 2, 3)
```

Код 2.29: Приступ и измена елемента низа

Листе

Скала листе представљају имутабилну колекцију елемената истог типа [23]. Разлика листе у Скали у односу на Јавину је та што је Скала листа увек имутабилна, док Јава листа може бити мутабилна.

ГЛАВА 2. ПРОГРАМСКИ ЈЕЗИК СКАЛА

Инстанцира се навођењем елемената. Приступ елементу листе се извршава на исти начин као и у случају низа. Пошто су листе имутабилне, измена вредности елемената није дозвољена.

```
scala> val l = List("a", "b", "c")
val l: List[String] = List(a, b, c)

scala> l(0)
val res0: String = a

scala> l(0) = "try"
^
error: value update is not a member of List[String]
did you mean updated?
```

Код 2.30: Пример листе у Скали

N-торке

Имутабилна колекција која садржи елементе различитог типа се назива *n*-торка (енг. *Tuple*) [23]. Ова структура података се може користити када је потребно вратити више различитих вредности функције. *Tuple* се инстанцира навођењем елемената између заграда. Елементу се приступа оператором `_X` где је *X* редни број елемента унутар *n*-торке.

```
scala> val t = (1, "string123", Array(1, 2, 3))
val t: (Int, String, Array[Int]) = (1, string123, Array(1, 2,
  3))

scala> t._1
val res0: Int = 1

scala> t._3
val res1: Array[Int] = Array(1, 2, 3)
```

Код 2.31: Пример *N*-торке у Скали

Мапе

Мапе су колекције за рад са кључ-вредност паровима. Постоје мутабилне (*collection.mutable.Map*) и имутабилне (*collection.immutable.Map*). Имутабилне су подразумеване и користе се уколико се експлицитно не наведе супротно.

Дефинишу се навођењем низа кључ-вредност парова, раздвојених знаком \rightarrow . Сви кључеви и све вредности међусобно морају бити истог типа. Приступ вредностима се врши преко назива кључа, методом () .

```
scala> val m1 = Map("k1" -> "v1", "k2" -> "v2")
val m1: scala.collection.Map[String, String] = Map(k1 -> v1,
k2 -> v2)

scala> m1("k1")
val res0: String = v1
```

Код 2.32: Пример мапе у Скали

Разлика између мутабилних и имутабилних мапа је та што је код мутабилних могуће изменити број елемената, као и саме елементе, док имутабилна мапа то не подржава.

2.8 Поклапање образца

Поклапање образца (енг. *pattern matching*) је честа карактеристика функционалних језика. Слична је наредби *switch* из Јаве, али нуди више могућности од ње [23]. Састоји се од селектора, који представља израз или променљиву, кључне речи *match* и низа случајева унутар витичастих заграда. Сваки случај се састоји од знака $=>$ који се налази између вредности са којом се селектор поклапа и кључне речи *case* са леве стране и израза који ће бити резултат поклапања са десне.

```
selector match {
  case value1 => result1
  case value2 => result2
  ...
}
```

Код 2.33: Поклапање образца у Скали

Разлике између ове наредбе и Јавине наредбе *switch* су:

- У случају успешног поклапања, *match* наредба увек резултује неком вредностим;
- Када се пронађе одговарајућа вредност, друге вредности након ње се не разматрају – није потребно користити наредбу *break*;
- Уколико ниједна вредност не одговара селектору, појављује се *MatchError* (увек треба покрити све могуће вредности селектора).

Поклапање образца је веома моћан механизам и користи се у великом броју случајева. Један од њих је поклапање константи и приказан је у коду 2.34. Поред поклапања константи, поклапање образца се може користити за поклапање вредности променљивих, поклапање типова или поклапање конструктора.

```
scala> def describe(x: Any) = x match {
    | case 5 => "five"
    | case "hello" => "hi!"
    | case _ => "something else"
    | }
```



```
scala> describe(5)
val res1: String = five

scala> describe(1001)
val res2: String = something else
```

Код 2.34: Поклапање константи

У претходном примеру је искоришћена ознака `_`. Назива се цокер (енг. *wildcard*) и поклапа се са било којом вредности селектора.

```
scala> def describe(x: Int) = x match {
    | case 10 => "x je 10"
    | case _ => "x nije 10"
    | }
def describe(x: Int): String
```

```
scala> describe(10)
val res1: String = x je 10

scala> describe(100)
val res2: String = x nije 10
```

Код 2.35: Џокер у поклапању образца

Глава 3

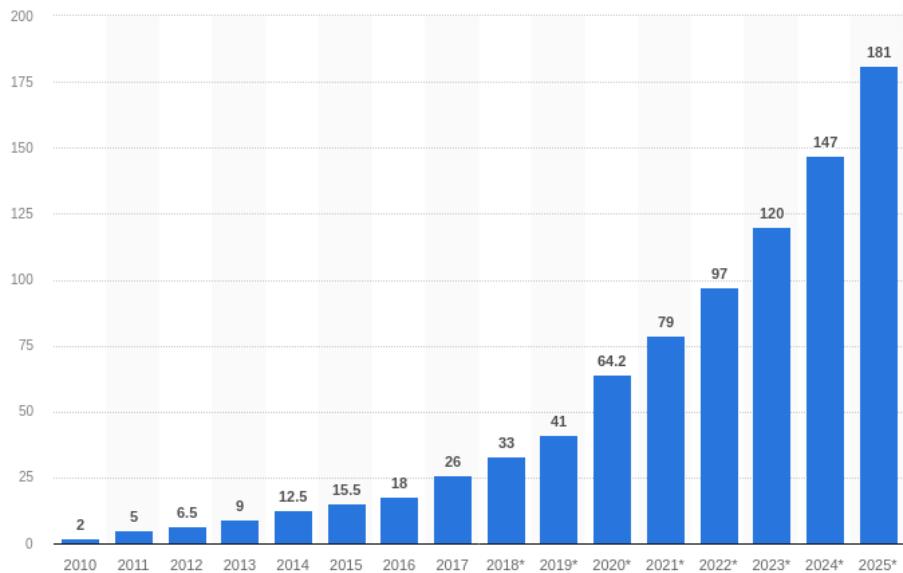
Дистрибуирана обрада података

У последњих неколико година се генерише огромна количина података [21]. Друштвене мреже, видео садржај и куповина преко интернета на дневном нивоу производе петабајте података, а у будућности се очекује пораст тог тренда. Како је често проблем обрадити огромне количине података на једној машини, индустријски стандард су постали кластери који раде са подацима на дистрибуиран начин.

3.1 Добра података

Према истраживању [21] приказаном на једном од водећих интернет платформи за податке који се користе у пословању, *Statista*, количина података која се производи се тренутно може мерити у зетабајтима (милионима петабајта). Исто истраживање приказује да ће се наредних година тај број удвостручити. Приказ пораста тренда генерисања података је приказан на слици 3.1.

Корист података је огромна и велики број индустрија и компанија их користи на разне начине, од побољшања искуства корисника који користе њихове услуге, до разних предвиђања у пословању. Из тих разлога се доста улаже у складиштење, обраду, истраживање и анализу података. Подаци су се раније, док још увек нису генерисани у количинама у којима се то дешава данас, обрађивали на појединачним машинама, али се убрзо испоставило да такав приступ има своја ограничења.



Слика 3.1: Количина података по години у зетабајтима [21]

3.2 Скалирање система

У контексту система, скалирање означава могућност система да се прилагоди количини података који се уз помоћ њега обрађују. Постоје два начина скалирања уређаја који врше обраду података (слика 3.2). Први начин је вертикално скалирање (енг. *vertical scaling*) или *scale-up* [29]. У овом приступу се унапређује једна машина, на пример, додавањем веће количине меморије или појачавањем снаге процесора. Предност овог приступа је што се након унапређења машине не мора мењати логика апликација које се на њој извршавају. Али негативна особина је што постоји ограничење до ког се машина може унапредити, па стога постоји и ограничење у количини података које она може обрадити. Такође, у случају грешке, цео систем престаје са радом, пошто се састоји од само једне машине.

Други приступ је хоризонтално скалирање (енг. *horizontal scaling*) или *scale-out* [29]. У овом случају се не унапређује једна машине, већ се, уколико је потребна додатна снага, додаје нова машина у систем. Добра особина овог приступа је што је често јефтиније додати неколико нових машина у систем него унапредити процесор неколико пута на истој машини. Још једна веома добра одлика је ефикасност. Када постоји неколико машина могуће је на свакој од њих обрађивати један део података, што је огромна предност у

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

односу на вертикално скалирање. Међутим, хоризонтално скалирање доноси додатан скуп проблема. Потребно је имплементирати цео систем, омогућити машинама да раде заједно и координисати их, као и обрадити грешке који се могу десити на појединачним машинама. Како су наведене предности значајне, а мане се могу превазићи, данашњи стандард у обради података је хоризонтално скалирање.



Слика 3.2: Врсте скалирања система

3.3 Организација дистрибуираних система

У оквиру хоризонталног скалирања свака машина у систему обрађује један део података и на тај начин доприноси коначном резултату, због чега машине морају да комуницирају једна са другом [29]. Поред тога, могуће је да постоје подаци који су потребни свим машинама у систему, што може довести до такмичења уређаја за приступ тим подацима. Уколико се подаци налазе на само једној машини у систему, све друге машине ће јој приступити, тако да су могућности система у том случају ограничено могућностима те једне машине којој све остале приступају. Поред тога, на тој машини се може дрогодити некакав проблем због ког она престане да функционише, што би изазвало престанак рада целог система.

Да би се потенцијални проблеми избегли, систем треба да функционише тако да уређаји који су у њему раде независно од других уређаја истог система, као и да престанак рада једне машине не утиче на систем у целини.

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

Другим речима, треба направити систем који очекује да се фаталне грешке дешавају.

У оваквим системима акценат је на софтверу, а не на хардверу и идеја је да се систем може направити од уређаја који су релативно јефтини и масовно доступни [29]. Такође, циљ је да се избегава премештање података међу уређајима, па се подаци, уколико је то могуће, обрађују на машини на којој се налазе.

3.4 Систем *Hadoop*

Први успешан систем који поседује претходно наведене карактеристике је развила компанија *Google* која је 2003. године објавила научни рад на ту тему [25]. У раду је представљен дистрибуирани фајл систем, назван *Google file system* или скраћено *GFS*. Систем је написан у програмском језику *C++*. Намена овог система је да се користи за складиштење великих количина података. Већ следеће године, *Google* је објавио нови научни рад о парадигми за ефикасну обраду велике количине података на кластеру [7]. Парадигма је названа *MapReduce* и њена намена је да се користи за обраду података складиштених у *GFS*-у.

Недugo након тога, уз помоћ научних радова компаније *Google*, настао је пројекат отвореног кода (енг. *open source*) назван *Hadoop* са идејом да имплементира карактеристике које поседују *Google*-ови *GFS* и *MapReduce* и да се као такав користи за складиштење и ефикасну обраду падатака на кластеру сачињеном од релативно јефтиних машина [29]. Највећи делови *Hadoop* система су *Hadoop distributed file system*, скраћено *HDFS*, и парадигма *MapReduce* који су заправо јавно доступни еквиваленти *Google*-ових технологија. Њихови логои су приказани на слици 3.3.

Укратко, *HDFS* је фајл систем који користи хоризонтално скалирање машина за складиштење огромних количина података [29]. Због боље поузданости користи репликацију, где се сваки фајл копира неколико пута и онда се те копије чувају на различитим уређајима у систему.

MapReduce је парадигма за обраду података, која се састоји из два дела названа *Map* и *Reduce*, по којима је и добила име [29]. Улога *Map* дела је да чита података из *HDFS*-а у деловима и трансформише их, док *Reduce* прикупља резултате обраде *Map* фазе и спаја их у један. Обрада се извршава

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

на истим машинама *HDFS*-а на којима се подаци и налазе, чиме се избегава њихово премештање на неку другу машину.



Слика 3.3: Логои *HDFS*-а и *MapReduce*-а

Поред поменуте две компоненте, постоји и трећа, а то су *HDFS* апликације [30]. Оне се надовезују на *HDFS* и *MapReduce* тако што их користе за, редом, складиштење и обраду података. Најпознатије су *Apache Hive* [10] и *Apache Pig* [12], али поред њих постоје и многе друге, само мање заступљене. На слици 3.4 су приказане компоненте *Hadoop*-а.



Слика 3.4: Упрощен приказ *Hadoop*-а

3.5 Дистрибуирани фајл систем *HDFS*

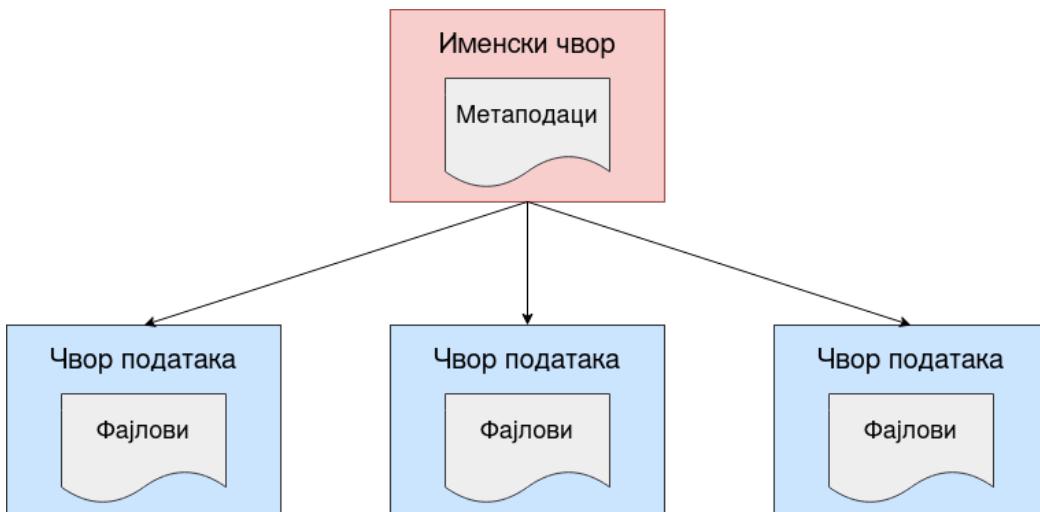
HDFS, скраћено од *Hadoop distributed file system* је дистрибуирани систем, што значи да складишти податке на више машина које ће се у даљем тексту звати чворови (енг. *nodes*). Скуп машина које раде заједно на такав начин да се могу посматрати као једна целина се назива кластер (енг. *cluster*).

Структура *HDFS*-а

Постоје две врсте чворова, именски чвор (енг. *name node*) и чвор података (енг. *data node*). Функционишу по водећи-зависни (енг. *master-slave*) архитектури, где именски чвор има улогу водећег. Чворови су приказани на слици 3.5.

Унутар *HDFS* система се налази један примарни именски чвор чија је улога да управља фајл системом и да регулише приступ подацима који се налазе на њему [16]. Он садржи информације о фајловима, као што су, између осталих, име, локација у систему где се фајл налази, последњи датум измене фајла као и правила приступа. Поред примарног, *HDFS* може имати и неколико секундарних именских чворова који представљају резервне копије.

Чворови података имају улогу да складиште фајлове система [16]. Поред тога, на овим чворовима се извршава обрада података. Чворови података су задужени за операције над фајловима као што су читање, мењање и брисање. Они ће извршити неку од тих операција само када им именски чвор то нареди.



Слика 3.5: Врсте чворова у *HDFS*-у

Уколико апликација жели да приступи *HDFS*-у, она ће прво комуницирати са именским чврором и од њега затражити фајлове који јој требају. Након тога, именски чвор проверава да ли та апликација поседује потребне дозволе за приступ тим фајловима и ако их она има, послаће јој њихову локацију у фајл систему. Након тога се може извршити жељени приступ.

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

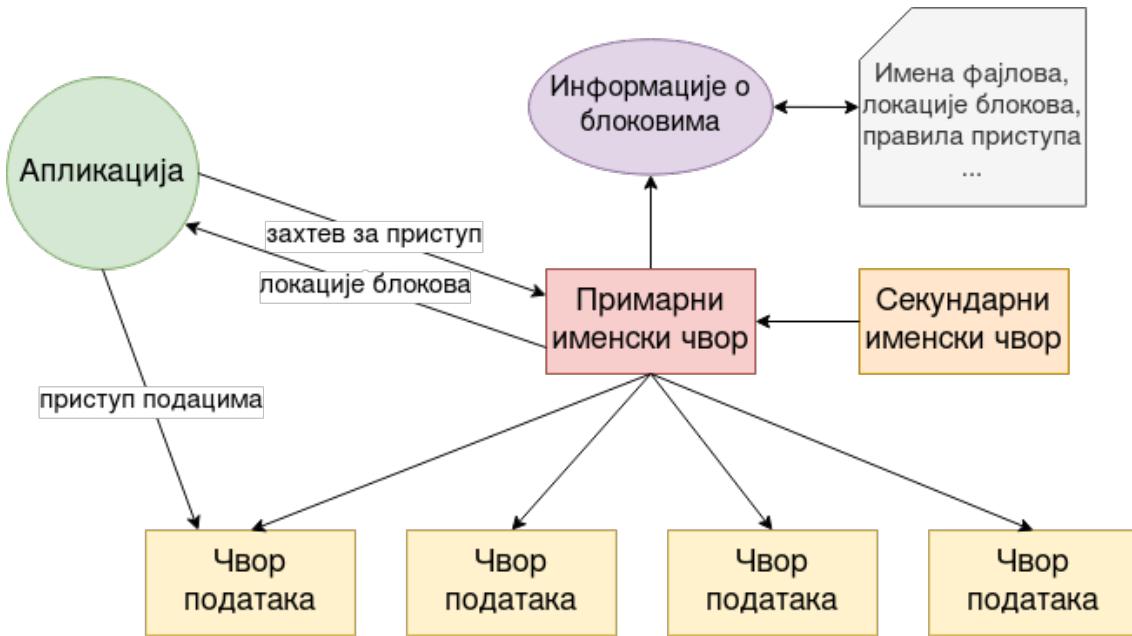
Основне карактеристике *HDFS-а*

Сваки фајл у *HDFS*-у је подељен на делове који се називају блокови чија је величина обично 128 мегабајта [16]. Блокови се често не налазе на истим чворовима у систему, што значи да се један фајл чува на неколико физички раздвојених машина. Ту може да настане проблем због тога што једна од тих машина може да се поквари и због тога престане са радом. У том случају ће сви блокови складиштени на тој машини нестати. Да би се губљење фајлова избегло, *HDFS* сваки блок реплицира неколико пута и након тога оригинални блок и његове реплике распоређује по систему. Ако један од блокова фајла неочекивано нестане, увек је могуће приступити једној од његових реплика. Генерисане реплике се чувају на чворовима података, док се информације о томе ком фајлу реплике припадају налазе на именском чвиру.

Блок ће се увек реплицирати одређен, фиксиран, број пута. Чворови података повремено шаљу сигнале именском чвиру о доступности реплика. На тај начин ће именски чвр увек имати информацију о томе колико је пута сваки блок реплициран у систему и на основу тога може да, уколико тај број падне испод неке задовољавајуће вредности, направи нове реплике тог блока [16].

HDFS је конструисан тако да може да настави са радом у случају фаталних грешака на чворовима података. Међутим, могућа је појава грешака и на именском чвиру и те грешке могу довести до пада целокупног система. Такви проблеми се решавају чувањем резервних копија именског чвора и због њих се у случају престанка његовог рада не губе информације. Резервне копије се праве у одређеним временским интервалима да би подаци на њима били ажурирни. Резервне копије и репликација су битне за целокупну робусност система, односно поузданости података. Концепти *HDFS-а* су приказани на слици 3.6.

HDFS је систем за кога важи *шиши једном, чишћај више шиши* (енг. *write-once, read-many*). Када се фајл постави унутар *HDFS-а* више се не може мењати [29]. Уколико се фајл мора изменити долази до креирања новог фајла који замењује стари. Иако такав приступ није ефикасан, апликације које обрађују велике количине података се обично заснивају на томе да се подаци не мењају, па се очекује да за променама неће бити потребе или ће такви случајеви бити ретки. Такође, још једна од особина *HDFS-а* је да има добре перформансе у случајевима када је потребан велики проток података,



Слика 3.6: Основне *HDFS* компоненте

на пример у случају читања великих фајлова.

3.6 Парадигма *MapReduce*

MapReduce је парадигма која се користи за обраду података који су скла-
диштени у *HDFS*-у [29]. Користи подели и завладај (енг. *divide and conquer*)
приступ приликом обраде тако да више машина паралелно обрађује један део
података.

Парадигма је заснована на концептима функционалног програмирања и
функцијама које се често користе у обради низова и листи. Те функције су
map и *reduce*. Прва од постојеће листе креира нову тако што на сваки елемент
листе примени неку функцију и од њега направи нови елемент. Друга од
целе листе производи једну вредност. На истим принципима функционише и
MapReduce.

MapReduce обрађује податке у неколико фаза [30]. Прво, подаци се чи-
тају из *HDFS*-а и након тога прослеђују машинама које се зову мапери (енг.
mappers). Те машине паралелно производе скуп привремених података који
се након тога распоређују, сортирају и шаљу машинама које се зову редју-
сери (енг. *reducers*). Фаза која распоређује податке се назива фаза мешања

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

и сортирања (енг. *shuffle and sort*). Задатак редјусера је да приме подскуп података и да паралелно произведу једну вредност од истих. На самом крају се резултат свих редјусера комбинује и добија се резултат читавог *MapReduce* процеса, другачије названог и *MapReduce* задатак (енг. *task*). Могуће је, уланчавањем, комбиновати *MapReduce* задатке, тако да излаз из једног буде улаз у други. Скуп повезаних *MapReduce* задатака се назива *MapReduce* апликација.

***MapReduce* из аспекта функција**

Из аспекта функција, *map* и *reduce* фазе се могу посматрати на следећи начин. Подразумевани формат је (*кључ, вредност*) за који ће се због једноставности користити ознака (k, v) . Током *map* фазе подаци се читају из *HDFS*-а и деле на делове на које се паралелно примењује функција *map* дефинисана од стране програмера. Паралелизам се постиже тако што се сваки део обрађује на засебној машини, маперу. Фаза *map* као улаз прима (k, v) парове и производи листу истог формата [30].

$$(k_1, v_1) \rightarrow map(k_1, v_1) \rightarrow list(k_2, v_2)$$

Након тога се листе генериране од мапера групишу тако што се за сваки кључ прави једна група коју ће обрадити један редјусер. Овај део обраде је *shuffle and sort*.

$$list(k_2, v_2) \rightarrow shuffleAndSort(k_2, v_2) \rightarrow k_2, list(v_2)$$

У последњој фази се на сваку од креираних група примењује функција *reduce* која производи једну вредност за сваку групу [30]. Овај процес је паралелизован и није могуће да се две групе података са различитим кључевима обрађују на истој машини у истом тренутку. Фаза *Reduce* прима кључ и листу вредности које му одговарају и као резултат производи једну вредност формата (k, v) .

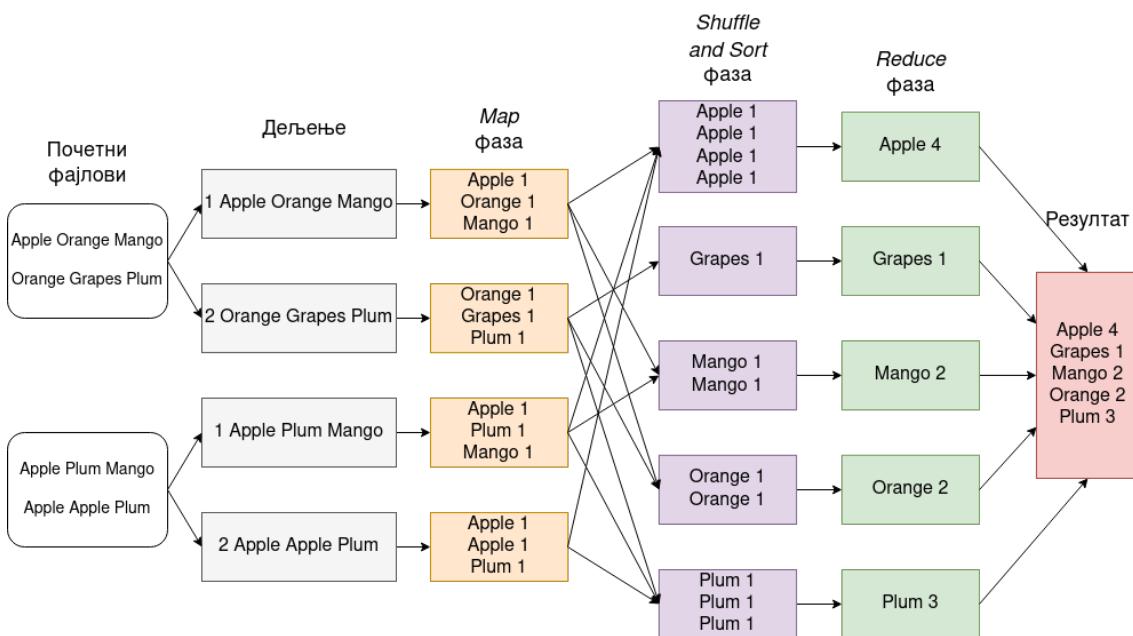
$$k_2, list(v_2) \rightarrow reduce(k_2, list(v_2)) \rightarrow (k_3, v_3)$$

Коначан резултат се добија комбиновањем резултата свих редјусера и може се уписати у *HDFS* или се искористити као улаз у други *MapReduce* задатак. У *MapReduce* апликацијама задатак програмера је да опише како ће се извршавати *map* и *reduce* фазе, док ће се *Hadoop* систем побринути

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

за све остало: читање података, сортирање, паралелизацију, координацију и извршавање послова [29].

Пример *MapReduce* апликације је приказан на слици 3.7 где је представљен процес пребројавања броја појављивања сваке речи у тексту. У приказаном примеру је улаз у мапер форматиран тако да је редни број линије фајла кључ, док је текст линије вредност. Улога мапера је да поделе текст на речи и да од њих направе листу парова формата (*реч, 1*). Након тога се парови који имају исту реч премештају на засебне редјусере који израчунавају колико пута се у почетном скупу појављује свака реч, сумирањем јединица.

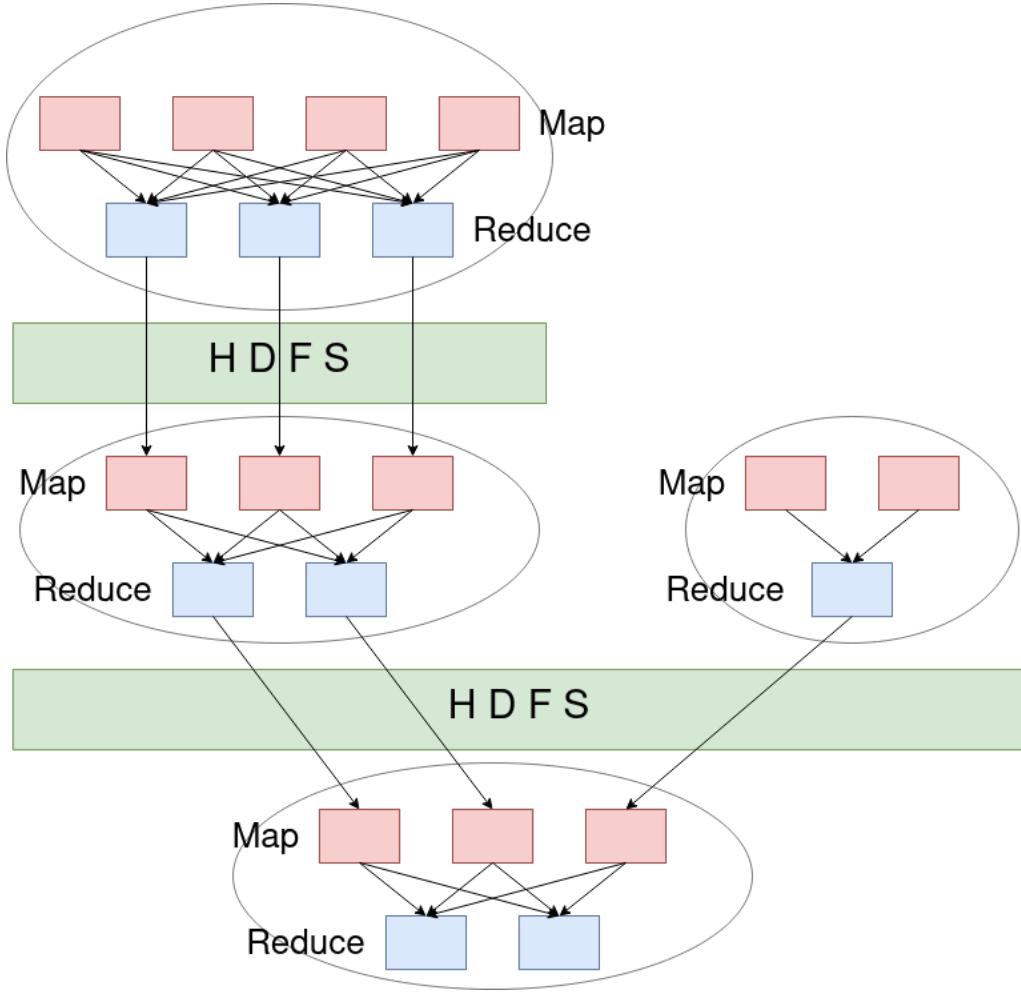


Слика 3.7: Пример *MapReduce* апликације

Недостаци *MapReduce* парадигме

MapReduce апликација се састоји од ланца *MapReduce* послова, таквих да излаз једног посла представља улаз у други (слика 3.8). Међутим, такав приступ има цену, а то је да се излаз генериран од стране једног *MapReduce* посла чува унутар *HDFS-a*, одакле му приступају други *MapReduce* послови којима је тај излаз потребан [30]. Другим речима, међурезултати послова се чувају на диску, што ствара додатне улазно/излазне операције и тиме успорава извршавање целокупне апликације. Поред тога, унутар *MapReduce*

парадигме не постоји аутоматски начин да се послови заједно оптимизују, на пример комбиновањем, већ је за то задужен програмер.



Слика 3.8: Пример ланца *MapReduce* послова

Због поменутих недостатака се *MapReduce* парадигма у данашње време ретко користи. Потиснута је од стране других технологија и алата, међу којима је и *Apache Spark* (поглавље 4).

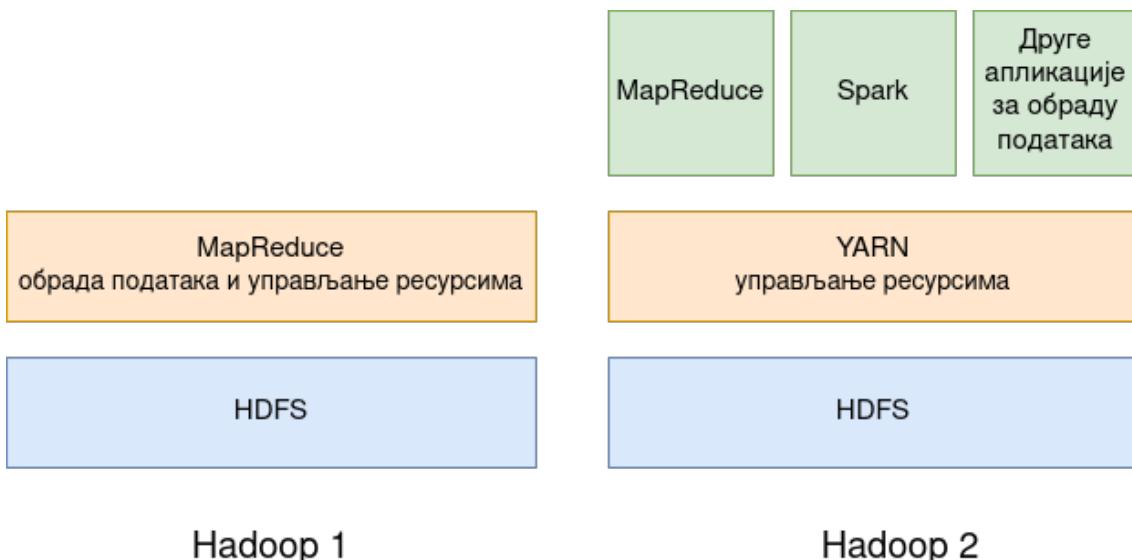
3.7 Преговарач ресурса *Apache Yarn*

У првој верзији *Hadoop*-а, *MapReduce* је поред обраде великих количина података, за шта је примарно и намењен, имао додатне задатке, а то су заказивање *MapReduce* задатака и алокација и управљање ресурсима који су

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

MapReduce апликацији потребни [30]. Таква архитектура је знатно отежавала конструкцију апликација које користе *MapReduce*, па су због тога, у другој верзији *Hadoop*-а, одговорности *MapReduce*-а раздвојене. *MapReduce* је постао алат искључиво за обраду података, док је управљање ресурсима предато новој апликацији, са идејом да је *MapReduce* током извршавања користи.

Резултат је менаџер ресурса (енг. *resource manager*) отвореног кода назван *Yarn* [14] или *yet another resource negotiator*. Његова улога је да распоређује задатке апликација које користе *Hadoop*, али и да управља ресурсима који су тим апликацијама потребни [30]. Конструисан је да не буде специфичан само за *MapReduce*, већ пружа интерфејс ка *Hadoop*-у разним апликацијама међу којима је и *Apache Spark*. Разлика у архитектури у различитим верзијама *Hadoop*-а је приказана на слици 3.9.



Слика 3.9: Разлика у архитектури између *Hadoop* верзија

Архитектура *Yarn*-а

Улога *Yarn*-а је искључиво да распореди извршавање задатака на кластеру и обезбеди им ресурсе потребне за њихово извршавање [30]. Све остало, попут надгледања система, праћења прогреса апликација, обраде грешака и сличног, је имплементирано у коду апликације која га користи.

Састоји је од две главне компоненте, менаџера ресурса (енг. *resource manager*) и од менаџера чврова (енг. *node manager*) [30]. Улога првог мена-

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

цера је да управља ресурсима читавог кластера, док други управља ресурсима машине на којој је покренут. То значи да ће кластер имати један менаџер ресурса и више менаџера чворова, по један за сваку машину у кластеру. Заједно, они управљају контејнерима (енг. *container*), апстракцијом меморије, процесорске снаге и улазно-излазних операција потребних да би се извршио један део апликације на кластеру.

Менаџер ресурса је најбитнија компонента *Yarn*-а и одговоран је за извршавање сваке апликације на кластеру [30]. Састоји се од две компоненте, заказивача (енг. *scheduler*) и менаџера апликације (енг. *application manager*). Прва регулише распоред извршавања апликација, док друга приhvата апликације и преговара о алокацији првог контејнера који им је потребан.

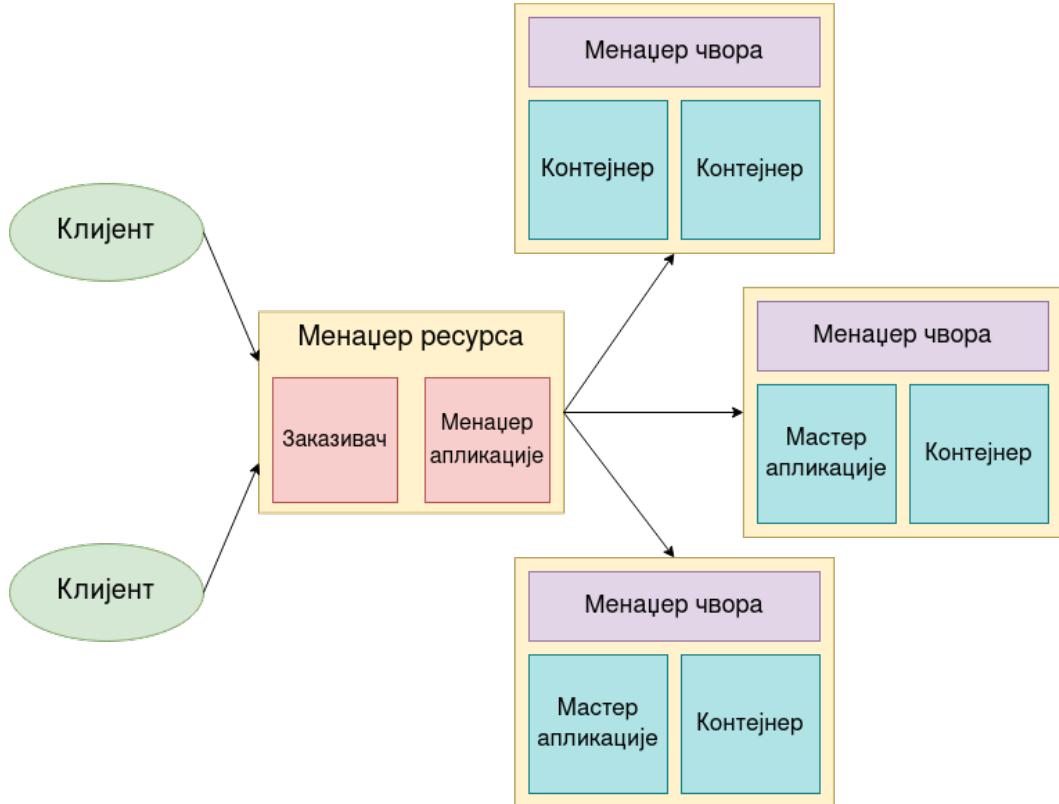
Апликација која се покреће преко *Yarn*-а се састоји из два дела. Први је код који треба извршити на кластеру, док се други зове мастер апликације (енг. *application master*) [30]. Његова улога је да преговара о ресурсима и прати прогрес и статус апликације. *Yarn* нема информацију на који начин је успостављена комуникација између мастера апликације и кода који се извршава. Приказ архитектуре и компоненти *Yarn*-а у случају извршавања две апликације на кластеру је приказан на слици 3.10.

Процес покретања апликације преко *Yarn*-а се извршава следећим редоследом:

1. Клијент пријављује апликацију.
2. Менаџер ресурса алоцира контејнер на чвиру у коме се покреће мастер апликације.
3. Мастер апликације се региструје код менаџера ресурса.
4. Мастер апликације преговара о контејнерима са менаџером ресурса. У исто време, заказивач распоређује извршавање делова апликације.
5. Мастер апликације комунуцира са менаџером чвора о покретању потребних контејнера за извршавање апликације.
6. Код апликације се извршава унутар контејнера.
7. Клијент преко менаџера ресурса и мастера апликације прати прогрес апликације.

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

8. Процес је завршен, мастер апликације се одјављује од менаџера ресурса.



Слика 3.10: Компоненте *Yarn*-а у случају извршавања две апликације

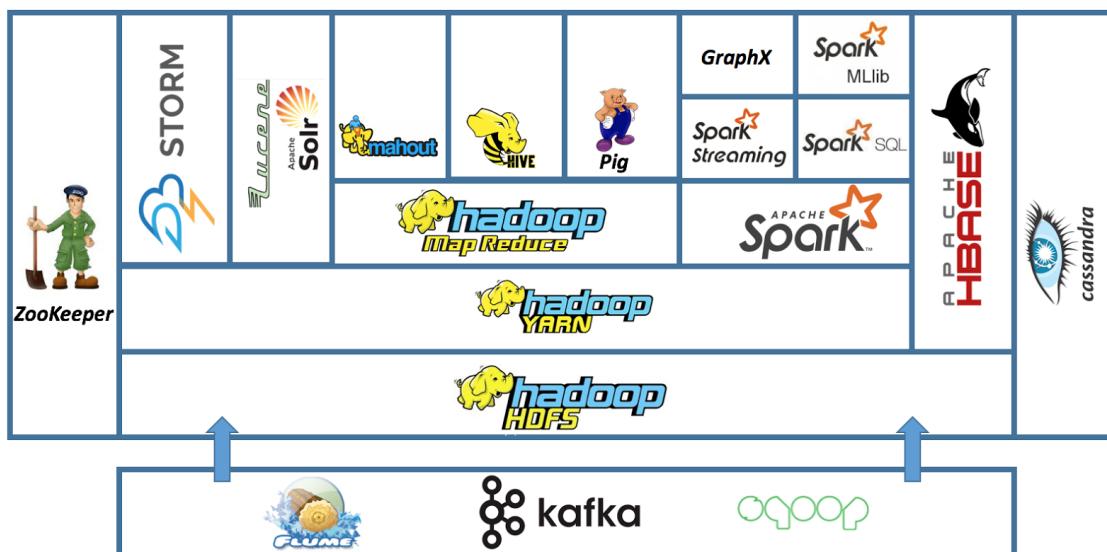
Yarn има одговорност да омогући правилно извршавање апликацијама које се извршавају на *HDFS*-у па стога мора обрадити грешке које се могу појавити [30]. На пример, могуће је да једна од машина у кластеру престане се радом и тако постане неупотребљива. Када се то деси, менаџер ресурса ће менаџер чвора на тој машини означити мртвим и неће га више разматрати. Исто ће се десити и са контејнерима те машине. Такође, сваки контејнер који почне да користи више ресурса од оних који су му омогућени ће бити уништен, да не би изазивао проблеме другим апликацијама у систему.

3.8 Остале компоненте *Hadoop*-а

Hadoop екосистем чини велики број апликација различних примена које на неки начин користе *HDFS*. Поред самог *HDFS*-а, *MapReduce*-а и *Apache Yarn*-а у њега спадају и *Apache Kafka* [11], апликација за рад са токовима података,

ГЛАВА 3. ДИСТРИБУИРАНА ОБРАДА ПОДАТАКА

Apache Pig [12] и *Apache Hive* [10], које се користе за обраду података и имплементиране су коришћењем *MapReduce*-а. Поред њих постоје, на пример, *Presto* [19], *Apache Flume* [9], *Apache Zookeeper* [15] али и многе друге. Приказ малог дела *Hadoop* екосистема је приказан на слици 3.11.



Слика 3.11: Део *Hadoop* екосистема

Глава 4

Алат *Apache Spark*

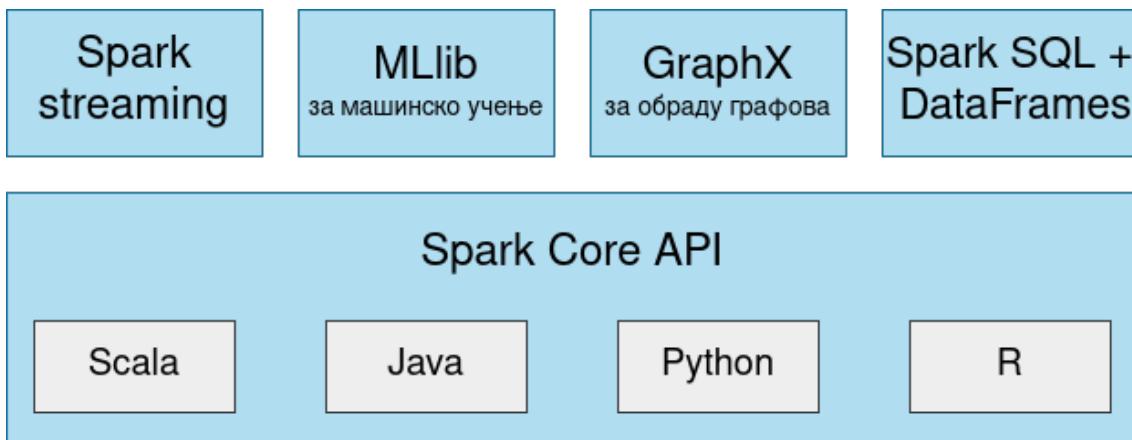
Apache Spark је алат отвореног кода. Настао је 2009. године на универзитету Беркли (енг. *Berkeley*) у Калифорнији. Написан је у програмском језику Скала и дизајниран је са идејом да користи концепте функционалног програмирања. Постао је део *Apache* фондације 2013. године. Од тада су избачене три верзије, редом назване, *Spark 1.0* (2013. године), *Spark 2.0* (2016. године) и *Spark 3.0* (2020. године).

Намењен је за дистрибуирану обраду велике количине података али се поред тога користи и за рад са токовима података (енг. *streaming*), машинско учење и рад са графовима [6]. Може се користити у програмским језицима *Scala*, *Java*, *Python* и *R*. Иако је намењен за рад над кластерима, може се користити и на једној машини. На слици 4.1 су приказане компоненте *Apache Spark*-а. У овој секцији ће детаљније бити приказане оне које се користе за обраду података.

4.1 Архитектура

Да би *Spark* могао да приступа кластеру, потребно му је омогућити приступ уз помоћ менаџера ресурса. Иако *Spark* поседује сопствени менаџер ресурса, могу се користити и други, попут *Apache Yarn*-а. Након повезивања је могуће покренути *Spark* апликације на кластеру.

Свака *Spark* апликација се састоји из једног драјвер процеса (енг. *driver process*) и једног или више извршилац процеса (енг. *executor process*). Драјвер процес је срце *Spark* апликације и има три задужења:



Слика 4.1: Компоненте *Apache Spark*-а

- прикупљање информација о апликацији која се извршава;
- конвертовање кода апликације у послове које треба извршити на извршиоцима;
- анализирање, распоређивање и планирање тих послова.

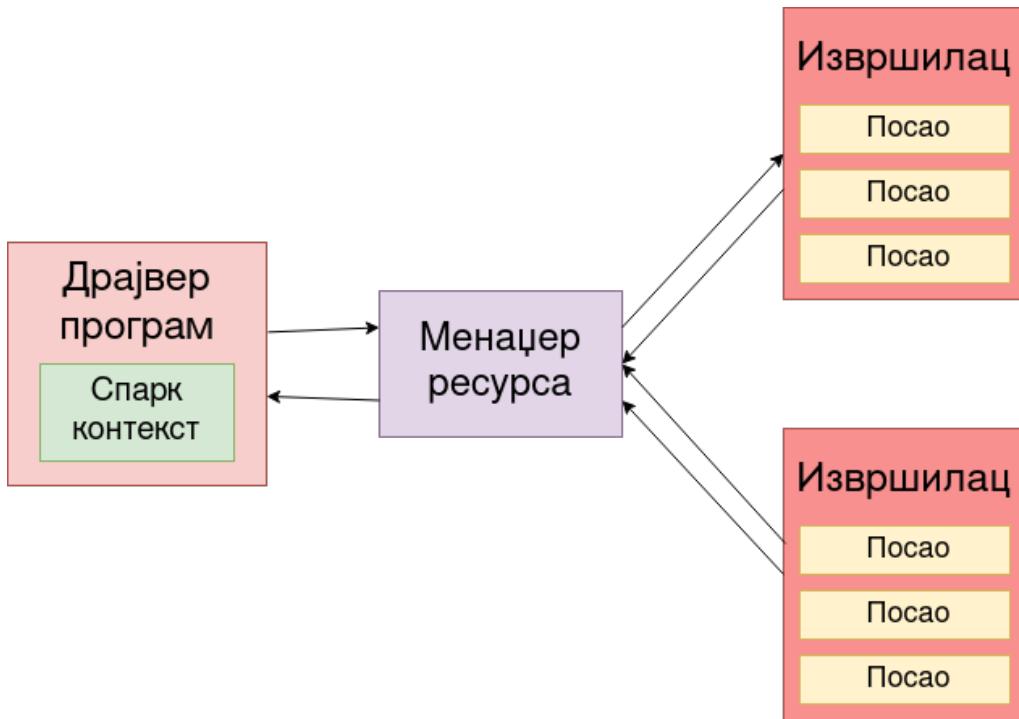
Извршиоци имају улогу да извршавају посао који им драјвер процес задаје. Поред тога, задужени су и за пријављивање стања извршавања тог посла драјверу.

Унутар драјвера постоји одвојен процес назван спарк контекст (енг. *spark context*) [6]. Његова улога је да дефинише конекцију ка кластеру. Такође се користи и за креирање апстракција *Apache Spark*-а названих *RDD* (поглавље 4.3). Једноставан приказ архитектуре *Spark*-а је дат на слици 4.2.

Архитектура је заснована на истим концептима, независно од тога да ли се *Spark* покреће у локалном моду, на једној машини, или на кластеру. Једина разлика је у томе што се на кластеру драјвер и извршиоци налазе на различитим машинама, док ће локално бити покренути на истој.

4.2 Партиције

Да би извршиоци могли паралелно да извршавају операције над подацима, *Spark* податке дели на делове који се називају партиције (енг. *partitions*) [6]. Партиција је део колекције података који се налази на једној машини клаустера. За партиције важи да се једна партиција увек обрађује од стране једног

Слика 4.2: Архитектура *Apache Spark*-а

извршиоца, као и да један извршилац, у једном тренутку, обрађује податке тачно једне партиције. Дељење података на партиције у *Spark*-у је аналогно дељењу података на делове приликом извршавања *map* фазе *MapReduce*-а.

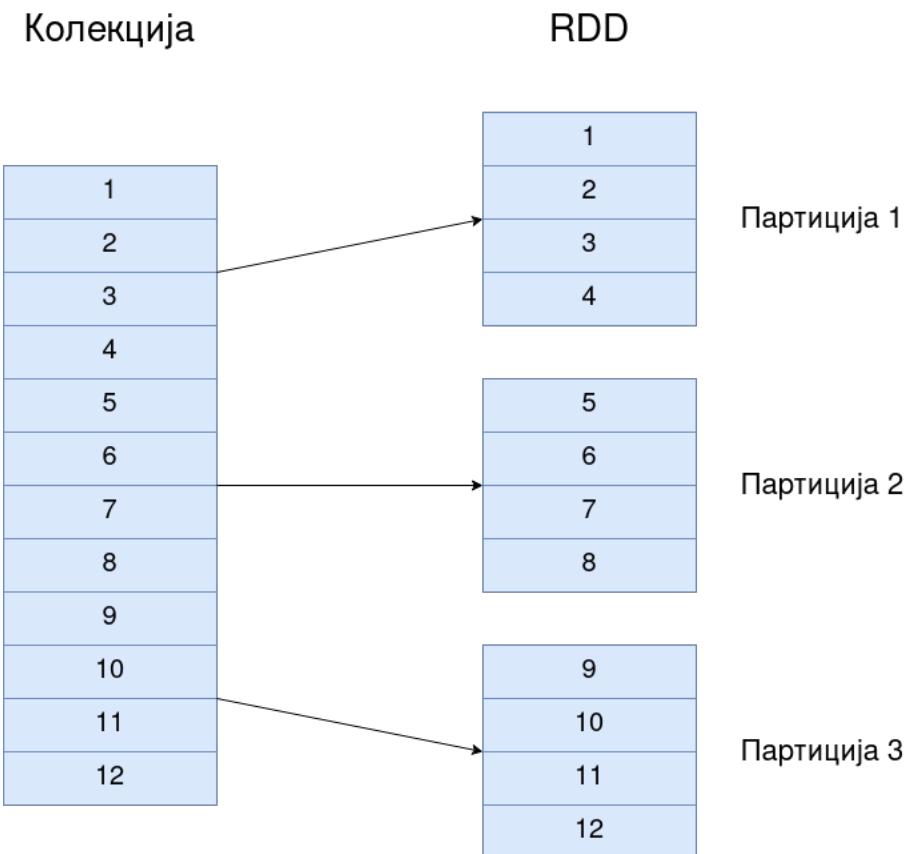
Уколико су подаци партиционисани само једном партицијом, биће обрађени од стране једног извршиоца у кластеру, независно од тога колико извршилаца постоји. Слично, уколико је креирано више партиција, али постоји само један извршилац, паралелизам неће постојати, због тога што постоји само једна машина која може обрадити податке.

4.3 Апстракција података *RDD*

Основна јединица рада у *Spark*-у се назива отпорни дистрибуирани скуп података (енг. *resilient distributed dataset*), скраћено *RDD*, и све операције са подацима се извршавају преко ње. *RDD* је колекција елемената за које важи да су партиционисани по машинама кластера и да се над њима паралелно могу извршавати операције [26]. Постоји неколико начина преко којих се *RDD* може креирати:

ГЛАВА 4. АЛАТ APACHE SPARK

- читањем фајла који се налази на фајл систему (обично *HDFS*);
- паралелизацијом — процесом дељења у партиције колекције података програмског језика у коме се *Spark* користи (слика 4.3);
- од већ постојећег *RDD*-ја применом *Spark* трансформације;
- кеширањем постојећег *RDD*-ја.



Слика 4.3: Креирање *RDD*-ја од колекције података

Данас се *RDD* апстракција сматра застарелом и не користи се директно, већ постоје друге које су конструисане над њом и које су је потиснуле, углавном због бољих перформанси, попут *Spark DataFrame*-а (поглавље 4.4). Битно је нагласити да се апстракција *DataFrame* заснива на истим концептима као и *RDD*, као и да се сваки *DataFrame* код преводи у *RDD* пре извршавања.

Трансформације

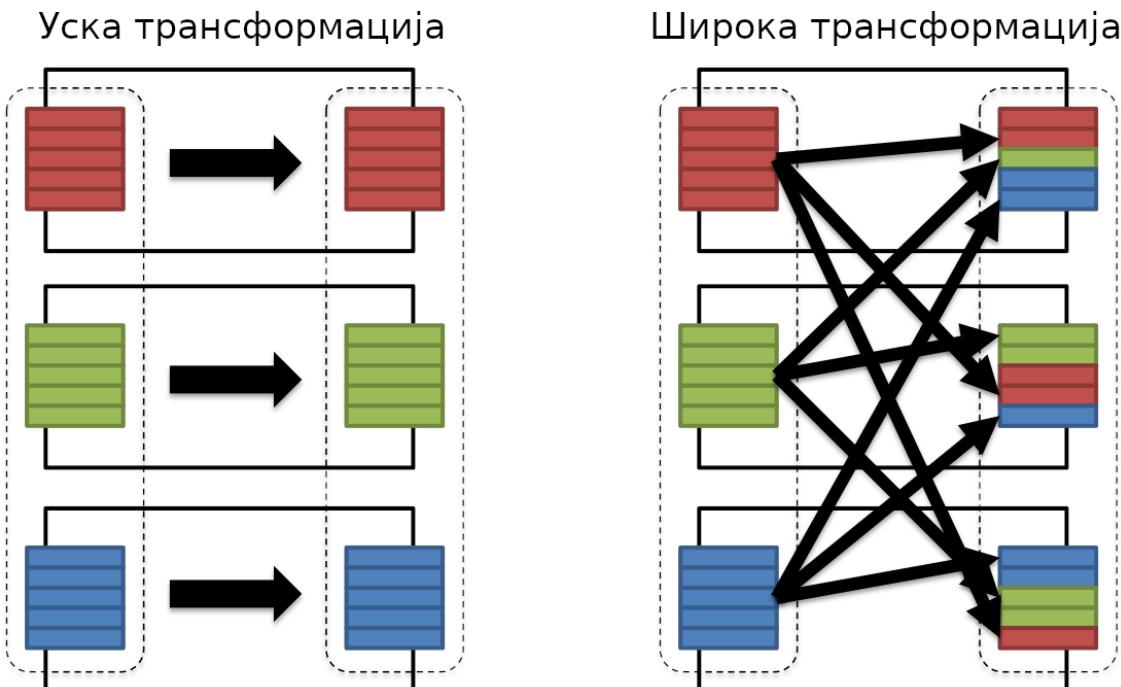
Spark је конструисан по принципима функционалног програмирања, па су све његове структуре података имутабилне, што значи да се након њиховог креирања не могу мењати [6]. Пошто се подаци не могу мењати, свака операција која треба да их измени заправо креира потпуно нову структуру података. На пример, уколико постоји *RDD* којем се мењају подаци које садржи, они се неће изменити директно, већ ће се од постојећег *RDD*-ја направити нови који у себи садржи измене податке.

Тaj процес, где се од једног *RDD*-ја применом наредби добија други, се назива трансформација (енг. *transformation*) [6]. Пратећи функционалне концепте, трансформације немају бочне ефекте, што значи да се од једног *RDD*-ја применом истих трансформација, као резултат увек добија исти *RDD*, независно од тога када се те трансформације примењују. *RDD* који трансформацијом настаје од другог *RDD*-ја се назива зависни *RDD* (енг. *dependency*).

Постоје две различите врсте трансформација, уске (енг. *narrow*) и широке (енг. *wide*) [6]. За уске трансформације важи да једна партиција у почетном *RDD*-ју доприноси настајању највише једне партиције у зависном *RDD*-ју. Са друге стране, широке трансформације су такве где једна партиција почетног *RDD*-ја учествује у конструисању више партиција зависног *RDD*-ја. Обе врсте трансформација су приказане на слици 4.4. Из приказане слике се за широку трансформацију може приметити да се подаци унутар једне партиције извршавају у сваку партицију зависног *RDD*-ја, слично као у оквиру *shuffle and sort* фазе *MapReduce*-а. Та појава се другачије назива мешање (енг. *shuffle*).

Постоји значајна разлика у перформансама узмеђу уских и широких трансформација [6]. Код уских, *Spark* извршава операције у меморији, док код широких пише резултате на диск и поново их распоређује по партицијама, што значајно успорава извршавање.

Све трансформације у *Spark*-у припадају лењој евалуацији што значи да се не извршавају док се њихова вредности не затражи [6]. За сваки ланац трансформација, *Spark* креира *план трансформација* који се извршава тек када је потребан њихов резултат. Евалуација скупа трансформација се у *Spark*-у назива *акција* (секција 4.3).



Слика 4.4: Приказ врста *Spark* трансформација

Примери *RDD* трансформација

У *Spark*-у постоји велики број трансформација, уских и широких. Неке од најпознатијих су приказане на слици 4.5 и то су:

map, за сваки елемент почетног скупа података производи нови, применом неке операције;

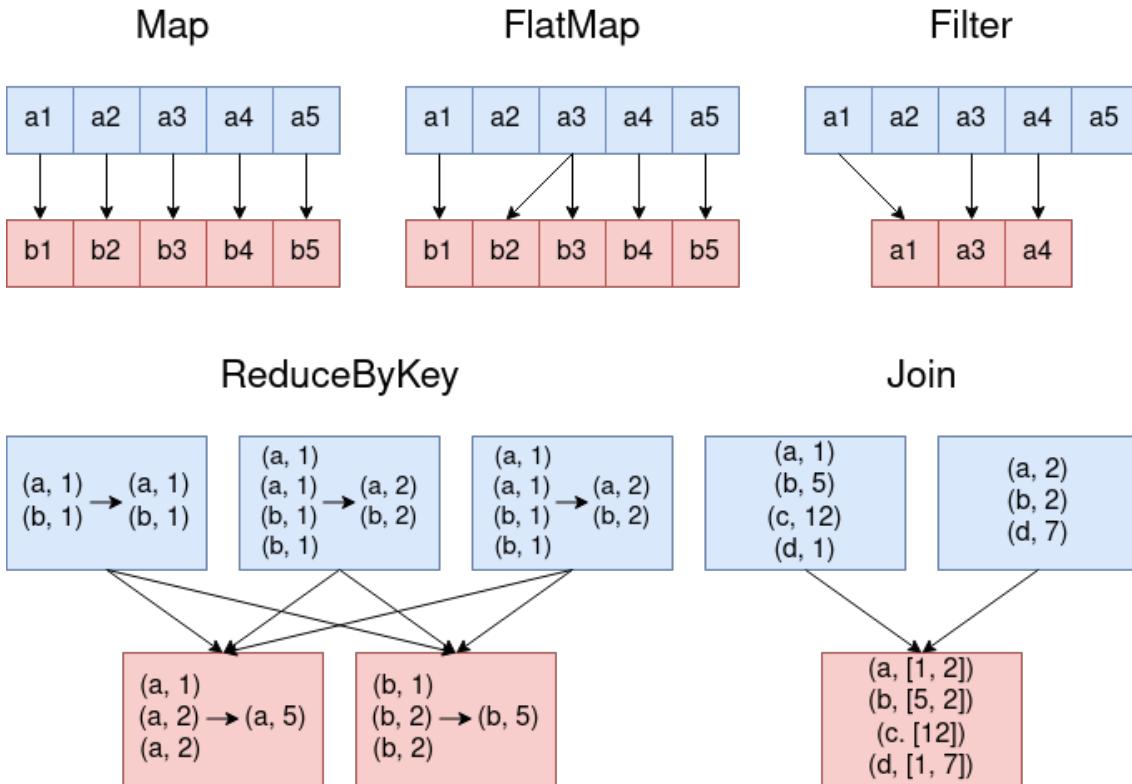
flatMap, функционише исто као *map* са тим што сваки елемент почетног скупа производи нула, један или више елемената новог скупа (уколико за сваки елемент произведе тачно један нови елемент, ова трансформација је идентична *map* трансформацији);

filter, од постојећег скупа елемената производи нови у коме се налазе они елементи почетног скупа који задовољавају некакав услов;

reduceByKey, сабира вредности са заједничким кључем — сабирање се иницијално извршава по партицији, након чега се подаци распоређују по новим партицијама и поново сабирају по кључу;

ГЛАВА 4. АЛАТ APACHE SPARK

join, спаја два скупа елемената у један, где ће резултат бити скуп података у коме је вредност сваког кључа унија вредности тог кључа у засебним скуповима који учествују у спајању.



Слика 4.5: Примери *RDD* трансформација

Све *RDD* трансформације су део *Spark Core-a* [27]. Поред поменутих, постоје и *aggregate*, *union*, *intersect*, *mapValues*, *sortByKey* али и многе друге.

Акције

Spark акције се користе када је потребно евалуирати резултат ланца трансформација [6]. Уколико је резултат акције нека вредност, она се прослеђује драјвер програму. Постоје три врсте акција:

- акције које приказују резултат у конзоли;
- акције које исписују резултат на излаз, на пример у фајл;

ГЛАВА 4. АЛАТ APACHE SPARK

- акције које пребацују податке у колекцију програмског језика у коме се користи *Spark*.

Као и трансформације, *RDD* акције су део *Spark Core*-а [27]. Неке од најкоришћенијих акција су:

count, исписује број елемената у структури података;

saveAsTextFile, чува податке унутар *RDD*-ја у текстуални фајл;

collect, пребаџије све податке *RDD*-ја у колекцију програмског језика;

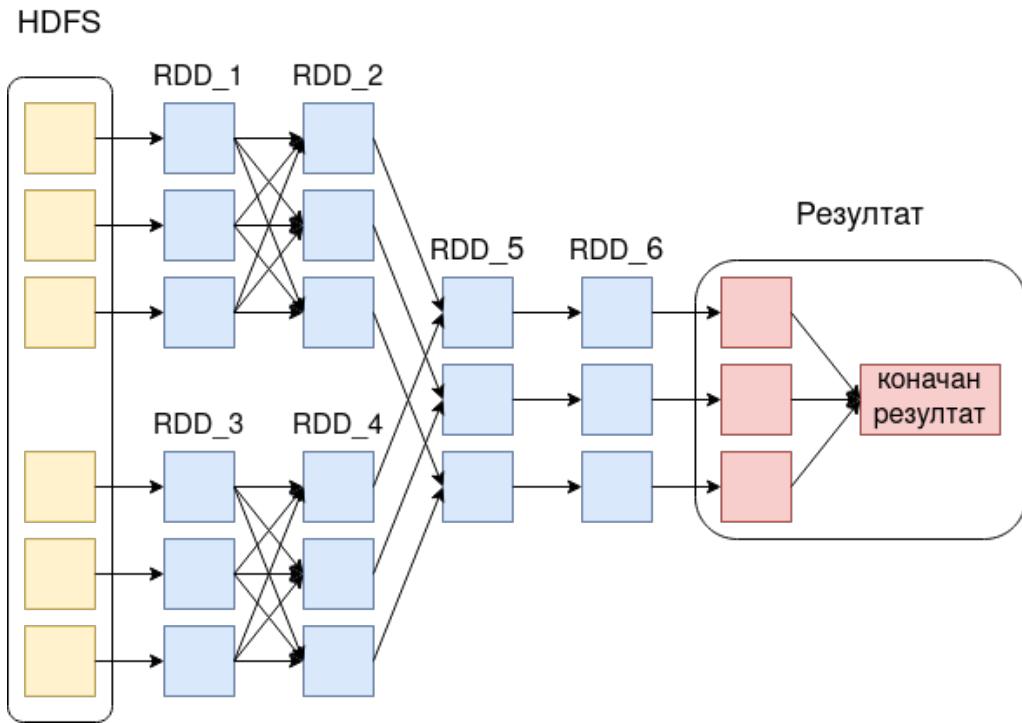
take, пребаџује првих N података *RDD*-ја у колекцију програмског језика.

Руковање грешкама

У току извршавања *Spark* трансформација могућа је појава грешака које могу да резултују губитком партиција. У том случају је *Spark* у могућности да их поврати помоћу механизма који се назива граф наследства (енг. *lineage graph*) у коме се чувају информације о томе од ког *RDD*-ја је сваки *RDD* у ланцу трансформација настао и применом којих трансформација. Пример једног ланца *Spark* трансформација који у исто време представља и граф наследства је приказан на слици 4.6. Из примера се може закључити да је *RDD_5* настао спајањем *RDD_2* и *RDD_4*.

Уз помоћ графа наследства *Spark* може да закључи од које партиције је настала свака партиција у ланцу и уколико нека од њих нестане, може је поново направити [30]. У случају да нека партиција ланца није исправна, *Spark* ће проверити све партиције од којих је она настала. Уколико оне постоје, поново ће направити неисправну партицију од њих, примењујући потребне трансформације. У супротном ће рекурзивно прегледати изворне партиције тих партиција и тај процес ће понављати све док се не пронађе исправна партиција или се не дође до партиције која је настала директним читањем са диска. У том случају ће је *Spark* поново прочитати и након тога покренути ланац трансформација из почетка.

Процес поновне конструкције партиција је поуздан из два разлога. Први је што трансформације немају бочне ефекте, па ће се поновним креирањем увек добити исти *RDD*. Други је што се изворни подаци чувају у *HDFS*-у, који је поуздан, па ће се у случају поновног читања из меморије и поновним

Слика 4.6: Пример једног *Spark* извршавања

креирањем читавог ланца, увек прочитати почетна, непромењена, вредност са диска.

Кеширање

Веома битна карактеристика *Spark*-а је могућност чувања података у меморији, односно кеширање [26]. Када се *RDD* кешира, свака машина у кластеру ће у својој меморији сачувати партиције које се на њој налазе и касније их користити у акцијама или трансформацијама у којима је тај *RDD* потребан, без извршавања целог ланца трансформација из почетка. Овакав приступ знатно побољшава перформансе *Spark* апликације. Чување у меморији се извршава тек након што *RDD* учествује у некој акцији. Кеширање је отпорно на грешке, и за поновно креирање несталих партиција кешираног *RDD*-ја се користи граф наследства.

RDD се може кеширати коришћењем функција *cache* и *persist* [26]. Оне омогућавају различите нивое кеширања у зависности од тога у којој врсти меморије се партиције чувају:

cache, кешира податке у меморији;

persist, са *MEMORY_ONLY* аргументом кешира податке у меморији;

persist, са *DISC_ONLY* аргументом кешира податке на диску (овај приступ се не саветује зато што је често брже поново извршити цео ланац трансформација из почетка, него учитати кеширан *RDD* са диска);

persist, са *MEMORY_ONLY_2* аргументом кешира податке у меморији али поред тога извршава репликацију *RDD*-ја на још једну машину кластера;

persist, са *DISC_ONLY_2* аргументом кешира податке на диску али поред тога извршава репликацију *RDD*-ја на још једну машину кластера;

persist, са *MEMORY_AND_DISC* аргументом кешира податке у меморији уколико постоји довољно простора, а у супротном кеширање извршава на диску.

4.4 Апстракција података *DataFrame*

DataFrame је дистрибуирана колекција налик табели, са дефинисаним редовима и колонама [6]. Свака колона мора имати исти број редова и сваки ред мора имати исти број колона. Поред тога, свакој колони је додељен један тип ког морају бити све вредности које се у њој налазе.

Сваки *Spark DataFrame* садржи метаподатке који описују имена колона и њихове типове [6]. Ти метаподаци се називају шема (енг. *schema*). Шема се може дефинисати експлицитно али се може и аутоматски закључити из података који се налазе унутар *DataFrame*-а. Поред типова, у шеми се налази информација о томе да ли колона може поседовати *null* вредности. На слици 4.7 је приказан једноставан пример *DataFrame*-а и његове шеме.

У *Spark*-у постоји велики број типова који се могу доделити колонама *DataFrame*-а [6]. Постоје једноставни типови попут целобројних бројева, десималних бројева и ниски али постоје и сложени, попут низова, мапа и датума. Сви *Spark* типови се могу мапирати у одговарајуће типове програмских језика у којима се он користи.

DataFrame			Шема
Име	Број индекса	Смер	
Милица	1100	Математика	Име: string (nullable = false)
Петар	1101	Информатика	Број индекса: integer (nullable = false)

Слика 4.7: *Spark DataFrame* и његова шема

Трансформације и акције *DataFrame*-а

Све особине трансформација и акција које важе за апстракцију *RDD*, важе и за трансформације и акције *DataFrame*-а [6]. Дакле, трансформације немају бочне ефекте и лењо се евалуирају, тек када се позове акција. Такође, резултат трансформације примењене на *DataFrame* ће увек бити нови *DataFrame*. Једина разлика је у томе што *RDD* и *DataFrame* другачије представљају податке, па су им трансформације и акције другачије. Како је *DataFrame* сличан табели у релационим базама, поседује неколико трансформација које су аналогне наредбама у програмском језику *SQL*. Неке од најкоришћенијих *DataFrame* трансформација су приказане на слици 4.8 и то су:

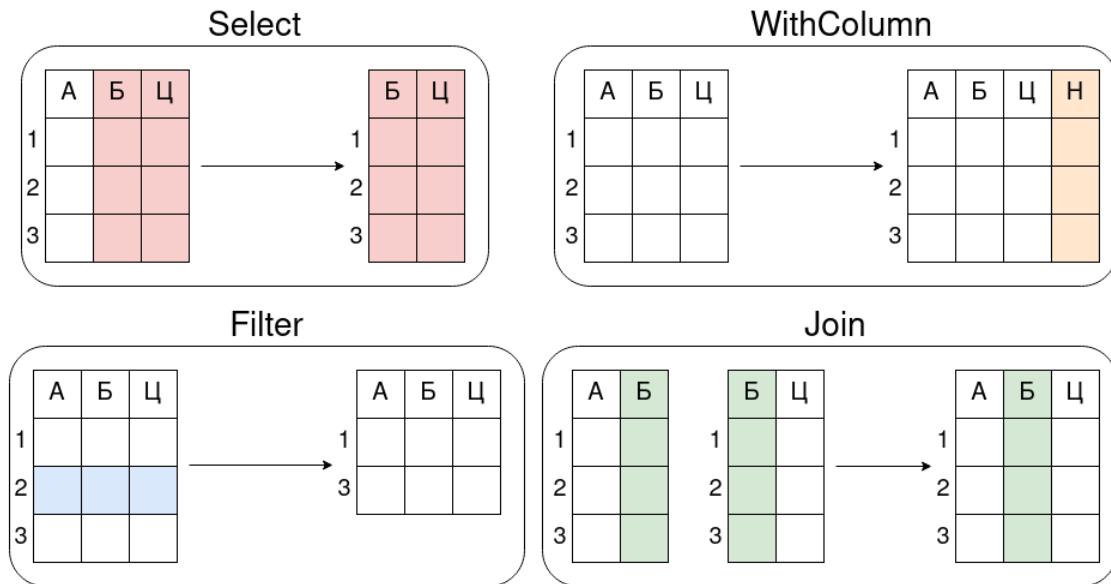
select, конструише нови *DataFrame* са подскупом колона почетног;

filter, конструише нови *DataFrame* са редовима почетног који задовољавају задати услов;

withColumn, конструише нови *DataFrame* додавањем колоне на почетни;

join, спаја два *DataFrame*-а у један на основу заједничких вредности колона.

Примери акција *DataFrame*-а су *collect*, која трансформише *DataFrame* у структуру података програмског језика у коме се *Spark* користи и *show*, која се користи за испис *DataFrame*-а на стандардни излаз [6]. Поред њих постоје и многе друге.



Слика 4.8: Примери *DataFrame* трансформација

Разлика између *DataFrame*-а и *RDD*-ја

Поред различитог начина представљања података, постоји знатна разлика у перформансама између *RDD*-ја и *DataFrame*-а [6]. *RDD* се користи за програмирање ниског нивоа, пошто омогућава директан рад са партицијама. Међутим, приликом писања *RDD* трансформација, програмер мора бити веома пажљив када и коју трансформацију примењује, због тога што редослед може значајно да утиче на перформансе.

Са друге стране, редослед примене трансформација *DataFrame*-а не утиче на брзину извршавања [6]. Разлог томе је што сваки *DataFrame* код пролази кроз аутоматски процес оптимизације, па ће добијени резултат увек бити најбржи могући. За оптимизацију је задужен процес који се зове *Catalyst*. Због перформанси, али и због једноставнијег интерфејса, *DataFrame* је скоро потпуно потиснуо *RDD* из употребе.

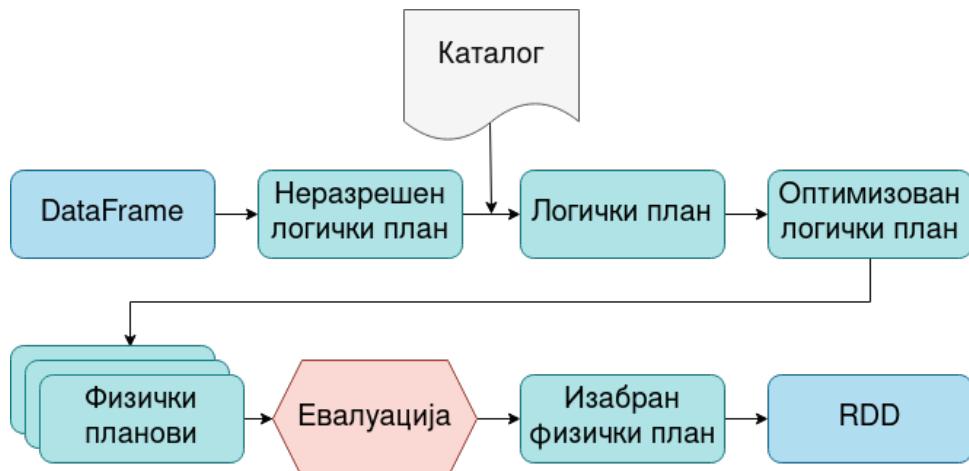
Планови извршавања *DataFrame*-а

Сваки *DataFrame* се приликом покретања прво преводи у *RDD*, након чега се извршава. Добијени *RDD* код ће увек имати оптимизован редослед примена трансформација. Да би се оптимизација успешно изршила, *Spark* током превођења генерише неколико планова извршавања.

ГЛАВА 4. АЛАТ APACHE SPARK

Први план који се конструише од *DataFrame* кода је неразрешен логички план (енг. *unresolved logical plan*). Он представља трансформације које треба извршити над *DataFrame*-ом, али не садржи никакве информације о томе над којим колононама, као ни о томе где се подаци које *DataFrame* представља физички налазе [6]. Те информације се добијају уз помоћ каталога (енг. *catalog*) у коме се налазе информације о *DataFrame*-овима. Резултат примене каталога на неразрешен логички план је логички план (енг. *logical plan*). Анализом логичког плана и применом правила оптимизације на њега, оптимизатор *Catalyst* конструише оптимизован логички план (енг. *optimized logical plan*).

Након што се оптимизовани логички план успешно креира, *Spark* у односу на њега конструише неколико физичких планова (енг. *physical plan*) [6]. Физички план дефинише на који начин и уз помоћ којих наредби ће се логички план извршити на кластеру. Сви физички планови се након тога евалуирају и бира се онај са најбољим перформансама. Он се преводи у *RDD* трансформације и извршава на кластеру. Цео процес је приказан на слици 4.9.



Слика 4.9: Ток извршавања *Spark DataFrame*-а

4.5 Остале компоненте *Spark*-а

Spark омогућава коришћење *SQL* упита над подацима. Сваки *Spark SQL* упит пролази кроз исти процес оптимизације као и *DataFrame* [6]. Једина разлика је у томе што се синтаксне грешке *SQL* кода појављују током изврша-

ГЛАВА 4. АЛАТ APACHE SPARK

вања програма, док се синтаксне грешке *DataFrame* кода појављују приликом компилације. У коду 4.1 је приказано када долази до појаве грешке приликом покретања еквивалентних *DataFrame* и *SQL* наредби са погрешно написаном речи *select*.

```
# Spark DataFrame
dataframe.select()
>>> compilation error

# Spark SQL
spark.sql('select * from dataframe')
>>> runtime error
```

Код 4.1: Извршавање *DataFrame* и *SQL* кодова са грешком у писању

Поред апстракција података *RDD* и *DataFrame*, постоји и *DataSet*, који је доступан само у језицима заснованим на Јавиној виртуелној машини, Скали и Јави [6]. Представља податке на исти начин као *DataFrame* и пролази кроз исти процес оптимизације. Разлика је у провери типова вредности унутар колона, која се код *DataFrame*-а дешава током извршавања програма, док се код *DataSet*-а провера типова ради за време компилације.

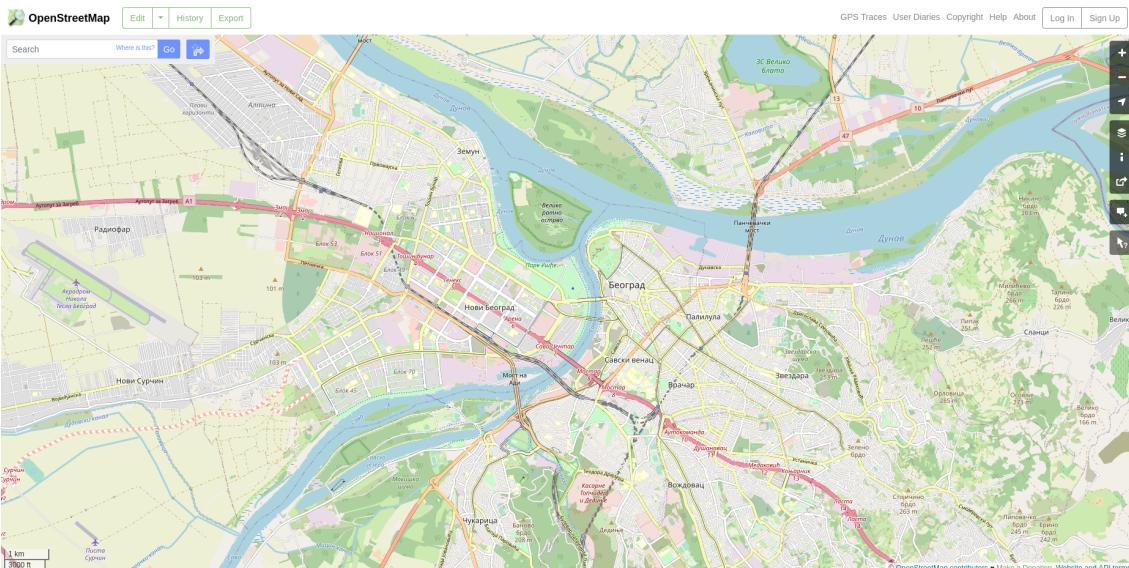
Уз помоћ *Spark*-а се могу конструисати модели машинског учења, преко *Spark MLlib* библиотеке [6]. Она се може користити за претпроцесирање, тренирање модела и прављење предвиђања. *Spark* поседује и библиотеку за рад са графовима, *GraphX*, али се због њених разних недостатака, за обраду графова на кластеру често користе друга решења.

Spark се може користити и за операције над токовима података [28]. *Spark streaming* омогућава претплату на токове који настају из веб сокета (енг. *websocket*), локације у файл систему или од стране *Apache Kafka*-е. Након претплате, на податке у току се могу примењивати исте трансформације као код *DataFrame*-а.

Глава 5

Скуп података *OpenStreetMap*

OpenStreetMap, скраћено *OSM*, је бесплатна мапа света која дозвољава приступ географским мапама, као и подацима које те мапе садрже [17]. Основна идеја овог пројекта је да заједница корисника развија и одржава мапе које представљају алтернативу већ постојећим мапама, попут оних које развија *Google* [20]. Пример *OSM* мапе на вебу је приказан на слици 5.1.



Слика 5.1: Приказ Београда у *OSM*-у

OSM је 2004. године покренуо Стив Коуст (енг. *Steve Coast*) са идејом креирања мапа за Уједињено Краљевство. У наредним годинама пројекат је постао глобалан и сада садржи податке целог света [17].

5.1 Елементи

За моделовање података физичког света у оквиру *OSM*-а се користе *OSM* елементи [17]. Постоје три врсте елемената и то су чворови (енг. *nodes*), путање (енг. *ways*) и релације (енг. *relations*)

Сваки од елемената може имати придружен један или више тагова (енг. *tag*) чија је улога да опишу елемент коме припадају. Елементи *OSM* скупа се могу представити помоћу *XML* записа од којих је сваки одређен засебним *XML* тагом [18]. Сваки елемент у *XML* запису поседује атрибуте који га описују. Постоје одређени атрибути који се налазе у сваком елементу:

id, јединствен идентификатор елемента;

user, име корисника који је изменио елемент;

uid, идентификатор корисника који је изменио елемент;

timestamp, време последње промене елемента;

visible, знак који показује да ли је елемент видљив;

version, тренутна верзија елемента (почетна вредност је 1 и сваки пут када се изврши модификација елемента тај број се инкрементира);

changeset, идентификатор скупа промена у коме је елемент изменјен.

Тагови

Тагови представљају опис *OSM* елемента коме припадају. Сваки елемент може имати нула, један или више тагова [17]. Чине га две вредности, кључ, који мора бити јединствен унутар елемента ког таг описује, и вредност. У коду 5.1 је приказан пример тагова у *XML* формату. Кључ и вредност су означени редом атрибутима *k* и *v*. Приказани тагови припадају примеру чвора из кода 5.2 и показују да чвор представља саобраћајни знак.

```
<tag k="name" v="Neu Broderstorf"/>
<tag k="traffic_sign" v="city_limit"/>
```

Код 5.1: Пример *OSM* тагова у *XML* формату

5.2 Чвророви

Чврор представља локацију на Земљиној површини и састоји се од две координате које представљају географску дужину и ширину [17]. Један чврор се може користити за дефиницију објекта на мапи, попут, на пример, клупе, статуе или фонтане.

У језику *XML* чвророви су представљени *XML* тагом *node* унутар ког су угњежђени *OSM* тагови који му припадају. Код 5.2 представља један чврор записан у *XML* формату. Атрибути *lat* и *lon* представљају координате чврора на мапи. Чврор садржи два тага, који означавају да се на координатама чврора налази саобраћајни знак који представља улазак у насеље *Neu Broderstorf*.

```
<node id="1831881213" version="1" changeset="12370172" lat=
    "54.0900666" lon="12.2539381" user="lafkor" uid="75625"
    visible="true" timestamp="2012-07-20T09:43:19Z">
    <tag k="name" v="Neu Broderstorf"/>
    <tag k="traffic_sign" v="city_limit"/>
</node>
```

Код 5.2: *XML* запис *OSM* чврора који представља саобраћајни знак

5.3 Путање

Путање су уређене листе које садрже између 2 и 20000 чвророва и представљају линеарне објекте на мапи, попут путева или река [17]. Такође, могу представљати и разне врсте површина, попут шума. У том случају су први и последњи елемент листе исти чврор.

Путање су у *XML* формату представљене листом идентификатора чвророва које та путања садржи. Сваки чврор путање је записан *XML* тагом *nd* са атрибутом *ref* унутар ког се налази идентификатор чврора. Поред идентификатора чвророва, путања може садржати и *OSM* тагове. *XML* таг који означава путању је *way*. У коду 5.3 је приказан пример путање која представља ауто-пут. Унутар *OSM* тагова путање је записано име улице, као и информација о томе да је ауто-пут једносмеран.

```
<way id="5090250" visible="true" timestamp="2009-01-19
    T19:07:25Z" version="8" changeset="816806" user="Blumpsy
```

```
" uid="64226">
<nd ref="822403"/>
<nd ref="21533912"/>
<nd ref="821601"/>
<nd ref="21533910"/>
<nd ref="135791608"/>
<nd ref="333725784"/>
<nd ref="333725781"/>
<nd ref="333725774"/>
<nd ref="333725776"/>
<nd ref="823771"/>
<tag k="highway" v="residential"/>
<tag k="name" v="Clipstone Street"/>
<tag k="oneway" v="yes"/>
</way>
```

Код 5.3: XML запис OSM путање која представља ауто-пут

5.4 Релације

Релације су структуре које представљају однос између OSM елемената [17]. Могу имати разна значења па су због тога описане таговима. Обично, свака релација поседује OSM таг који се зове *type* и сваки други таг те релације се интерпретира на основу његове вредности.

У XML формату, релација се означава тагом *relation* и садржи чланове релације и OSM тагове. Члан је одређен XML тагом *member* и садржи три атрибута:

type, OSM тип члана, може бити *node*, *way* или *relation*;

ref, идентификатор елемента члана;

role, улога члана у релацији.

XML репрезентација релације која представља аутобуску линију приказана је у коду 5.4. У овом примеру, OSM чворови који припадају релацији представљају аутобуске станице. Поред чвррова, релацији припада и једна

ГЛАВА 5. СКУП ПОДАТАКА OPENSTREETMAP

путања, која приказује путању аутобуске линије. Тагови релације приказују почетну и завршну локацију линије, као и информације о превознику.

```
<relation id="13092746" visible="true" version="7"
  changeset="118825758" timestamp="2022-03-23T15:05:48Z"
  user="" uid="">
  <member type="node" ref="5690770815" role="stop"/>
  <member type="node" ref="5751940550" role="stop"/>
  ...
  <member type="node" ref="1764649495" role="stop"/>
  <member type="way" ref="96562914" role="" />
  ...
  <member type="way" ref="928474550" role="" />
  <tag k="from" v="Encre"/>
  <tag k="name" v="9—Montagnes de Guyane"/>
  <tag k="network" v="Agglo 'bus"/>
  <tag k="not:network:wikidata" v="Q3537943"/>
  <tag k="operator" v="CACL"/>
  <tag k="ref" v="9"/>
  <tag k="route" v="bus"/>
  <tag k="to" v="Lyce Balata"/>
  <tag k="type" v="route"/>
</relation>
```

Код 5.4: XML запис OSM релације која представља аутобуску линију

Глава 6

App

6.1 Opis

ovde opis appa i sta se trazi od nas

6.2 Облак

Пошто је скуп *OSM* података превелики да би се обрадио на једној машини, у изради апликације је коришћен Облак (енг. *Cloud*). Извршавање на Облаку (енг. *Cloud Computing*) [4] представља закупљивање харвера и софтвера које нуди провајдер, на захтев, преко интернета, где се плаћање извршава по количини искоришћених ресурса. На пример, преко Облака је могуће закупити базу података која ће преко интернета бити доступна одмах и плаћање ће се извршавати док год се та база податка користи. Коришћење услуга Облака је приказано на слици 6.1.

У изради апликације коришћен је Амазонов Облак (енг. *Amazon Web Services*), скраћено *AWS*. Харвер и софтвер који се може закупити од *AWS*-а се назива сервис. Апликација за обраду података користи два сервиса и то су *S3* [3] и *EMR* [2].

Сервис *S3*, скраћено од *Simple Storage Service*, се користи за складиштење фајлова на *AWS*-у. Фајлови могу бити било ког формата и распоређени су у кофе (енг. *bucket*). У апликацији се *S3* користи за складиштење *OSM* фајлова над којима се врши обрада.

Сервис *EMR*, скраћено од *Elastic Map Reduce*, представља *Hadoop* на *AWS*-у. Састоји се од машина којима се може бирати снага процесора и количина



Слика 6.1: Приказ коришћења услуга Облака

меморије. На *EMR*-у се може инсталирати велики број апликација *Hadoop* екосистема. Поред њих је могуће користити и *Spark*.

6.3 Arhitektura aplikacije

опис компоненти, ss frontenda itd



Слика 6.2: Компоненте апликације

6.4 Подаци

У изради апликације су коришћена два скупа података. Први скуп представља *OSM* податке Европе и у њему се налазе информације о географским локацијама. Други скуп, *GeoNames* [1] садржи информације о границама држава. Поред граница држава, *GeoNames* скуп садржи и додатне информације о свакој држави попут популације, главног града, валуте, поштанског кода и слично.

Информације о границама *GeoNames* скупа су представљене полигоном којем су темена географске локације. Уколико се држава састоји из више целина раздвојених на неки начин, на пример морем, границе су представљене мултиполигоном чији су делови полигони који представљају једну целину државе. На пример, границе Италије су представљене мултиполигоном чији су делови континентални део Италије, Сицилија и Сардинија. Слично, граница Србије се састоји од једног полигона.

6.5 Одређивање припадности локације држави

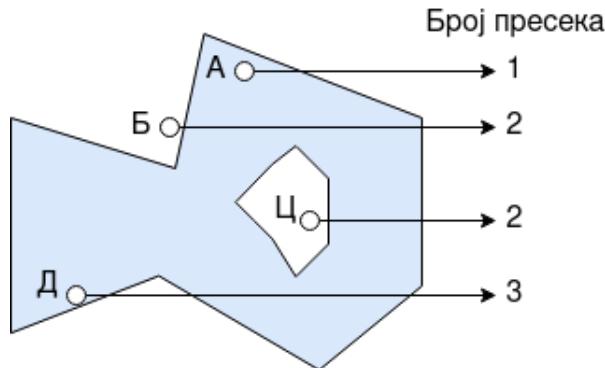
Проблем одређивања припадности локације држави је еквивалентан проблему одређивања припадности тачке полигону, где је локација тачка, а граница државе полигон. Како је проблем припадности тачке полигону веома заступљен у рачунарској графици, постоји велики број алгоритама који га решавају. У овом раду су испробана три алгоритма:

- *Ray casting* алгоритам [5];
- алгоритам заснован на сумирању углова [5];
- алгоритам доступан у оквиру Јава *awt* библиотеке, унутар *Polygon* класе [24].

Ray casting алгоритам исцртава хоризонталне дужи из жељене тачке, та кве да јој се други крај налази изван полигона. Након тога се преbroјава број пресека исцртане дужи са свим страницама полигона. Уколико је број пресека паран, тачка се налази ван полигона, а уколико је непаран тачка се налази у полигону. Из примера алгоритма приказаног на слици 6.3 се

ГЛАВА 6. APP

може закључити да се тачке A и D налазе унутар полигона, док су тачке B и C изван. Недостатак алгоритма *Ray casting* је појава грешака приликом одређивања припадности тачака које се налазе близу ивица полигона.



Слика 6.3: *Ray casting* алгоритам

Алгоритам заснован на сумирању углова сабира углове између жељене тачке и сваког паре темена полигона. Уколико је сума 2π онда се тачка налази унутар полигона, а уколико није онда се налази изван. Овај алгоритам функционише за све врсте полигона.

Алгоритми су тестирали над *OSM* подацима који представљају Црну Гору и Словенију који су приказани црвеном бојом на слици 6.4. Оба скупа података садрже одређен број локација на мапи које не припадају државама које представљају. То их чини повољним за тестирање, због тога што се добијени резултати припадности локација једноставно могу проверити исцртавањем.

Резултати добијени применом алгоритама на поменуте скупове су приказани у табели 6.1 и означавају удео локација које се налазе унутар граница у односу на цео скуп, за сваки алгоритам. Резултати су слични, али алгоритам заснован на сабирању углова даје најбоље резултате.

Алгоритам	Удео локација које припадају Црној Гори	Удео локација које припадају Словенији
<i>Ray casting</i>	0.775	0.950
Библиотека <i>Awt</i>	0.757	0.951
Сумирање углова	0.775	0.956

Табела 6.1: Удео локација које се налазе унутар границе држава

ГЛАВА 6. APP



Слика 6.4: *OSM* скупови Црне Горе и Словеније

Графички приказ локација за које су алгоритми одредили да не припадају границама су приказани на слици 6.5. Сва три алгоритма исправно одређују да локације далеко од граница не припадају државама. Да би се проверило да ли исто важи и за локације близу граница, приказане слике се морају увеличавати (слике 6.6, 6.7 и 6.8).

Резултати за приказане алгоритме су добри, са одређеним недостајима. Сваки алгоритам је погрешно одредио припадност неким локацијама које се налазе близу обала мора. *Ray casting* је погрешно одредио припадност великом броју тачака на југоистоку Словеније. Поред тога, код сваког алгоритма постоје мање грешке за локације близу осталим деловима граница. Ниједан од алгоритама не прави велике грешке приликом одређивања тачака које стварно припадају границама. Због приказаних резултата, у изради апликације је коришћен алгоритам заснован на сумирању углова.

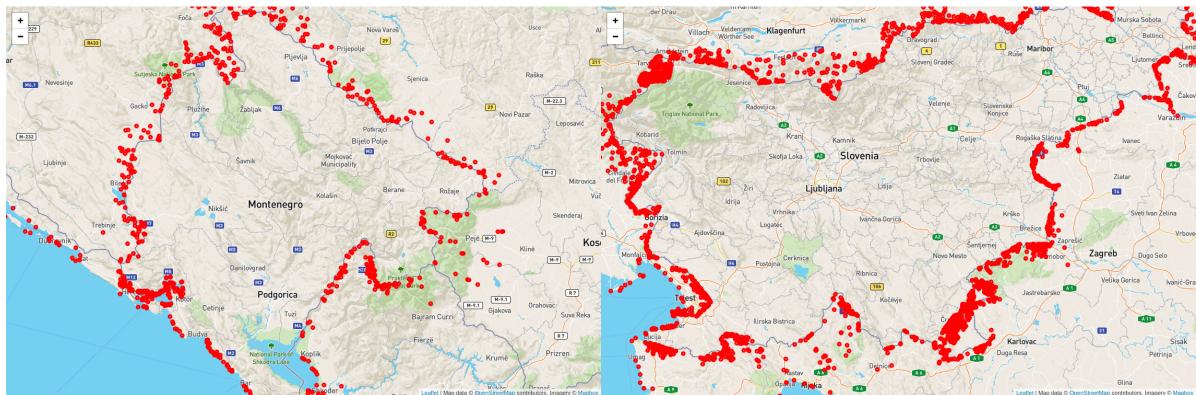
6.6 Obrada OSM skupa Sparkom

које spark transformacije su применjene na koje podatke

ГЛАВА 6. APP



Слика 6.5: Локације изван граница Црне Горе и Словеније за редом *Ray casting*, *Awt* алгоритам и Сумирање углова

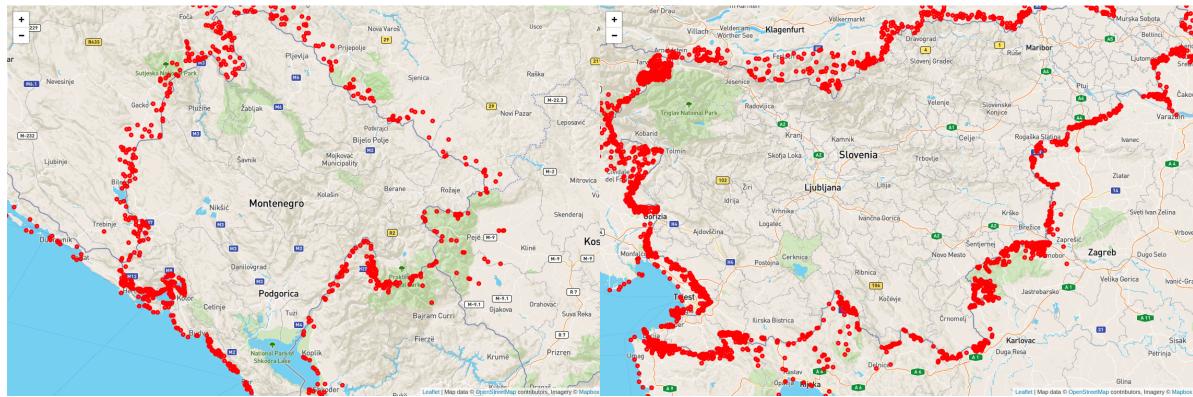


Слика 6.6: *Ray casting* за локације изван али близу граница Црне Горе и Словеније

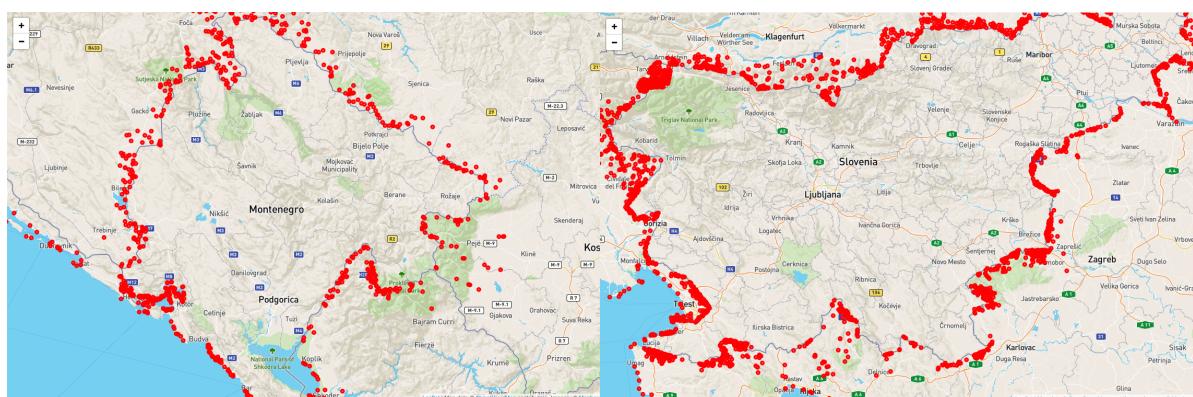
6.7 Rezultat

dobijeni rezultati aplikacije, prikaz nekih selekcija itd

ГЛАВА 6. APP



Слика 6.7: Awt алгоритам за локације изван али близу граница Црне Горе и Словеније



Слика 6.8: Сумирање углова за локације изван али близу граница Црне Горе и Словеније

Глава 7

Закључак

zakljucak rada. Takodje, uvod treba da se uradi... TODO

Библиографија

- [1] GeoNames. online at: <https://www.geonames.org/>.
- [2] AWS. Amazon EMR. online at: <https://aws.amazon.com/emr/>.
- [3] AWS. Amazon S3. online at: <https://aws.amazon.com/s3/>.
- [4] AWS. What is cloud computing? online at: <https://aws.amazon.com/what-is-cloud-computing/>.
- [5] Paul Bourke. Determining if a point lies on the interior of a polygon. 1997.
- [6] Bill Chambers and Matei Zaharia. *Spark: The definitive guide*. 2018.
- [7] Jeffrey Dean and Sanjay Ghemawat. MapReduce: Simplified Data Processing on Large Clusters . 2004. online at: <https://research.google/pubs/pub62/>.
- [8] Apache foundation. Apache Flink. online at: <https://flink.apache.org/>.
- [9] Apache foundation. Apache Flume. online at: <https://flume.apache.org/>.
- [10] Apache foundation. Apache Hive. online at: <https://hive.apache.org/>.
- [11] Apache foundation. Apache Kafka. online at: <https://kafka.apache.org/>.
- [12] Apache foundation. Apache Pig. online at: <https://pig.apache.org/>.
- [13] Apache foundation. Apache Spark. online at: <https://spark.apache.org/>.
- [14] Apache foundation. Apache Yarn. online at: <https://hadoop.apache.org/docs/stable/hadoop-yarn/hadoop-yarn-site/YARN.html>.
- [15] Apache foundation. Apache Zookeeper. online at: <https://zookeeper.apache.org/>.

БИБЛИОГРАФИЈА

- [16] Apache foundation. HDFS Architecture Guide. online at: <https://hadoop.apache.org/docs/>.
- [17] OpenStreetMap Foundation. Openstreetmap wiki. online at: <https://wiki.openstreetmap.org/>.
- [18] OpenStreetMap Foundation. OSM XML. online at: https://wiki.openstreetmap.org/wiki/OSM_XML.
- [19] Presto foundation. Presto. online at: <https://prestodb.io/>.
- [20] Google. Google Maps. online at: <https://www.google.com/maps/>.
- [21] Arne Horst. Amount of data created, consumed, and stored 2010-2025. 2021. online at: <https://www.statista.com/statistics/871513/worldwide-data-created/>.
- [22] Lightbend. akka. online at: <https://akka.io/>.
- [23] Lex Spoon Martin Odersky and Bill Venners. *Programming in Scala, First edition.* 2008.
- [24] Oracle. java.awt.Polygon. online at: <https://docs.oracle.com/javase/7/docs/api/java/awt/Polygon.html>.
- [25] Howard Gobioff Sanjay Ghemawat and Shun-Tak Leung. The Google File System. 2003. online at: <https://research.google/pubs/pub51/>.
- [26] Apache Spark. RDD Programming Guide. online at: <https://spark.apache.org/docs/latest/rdd-programming-guide.html>.
- [27] Apache Spark. Spark Core. online at: <https://spark.apache.org/docs/latest/api/python/reference/pyspark.html>.
- [28] Apache Spark. Structured Streaming Programming Guide. online at: <https://spark.apache.org/docs/latest/structured-streaming-programming-guide.html>.
- [29] Garry Turkington. *Hadoop beginner's guide.* 2013.
- [30] Garry Turkington and Gabriele Modena. *Learning Hadoop 2.* 2015.

Биографија аутора

Вук Стефановић Караџић (*Тршић, 26. октобар/6. новембар 1787. — Беч, 7. фебруар 1864.*) био је српски филолог, реформатор српског језика, сакупљач народних умотворина и писац првог речника српског језика. Вук је најзначајнија личност српске књижевности прве половине XIX века. Стекао је и неколико почасних доктората. Учествовао је у Првом српском устанку као писар и чиновник у Неготинској крајини, а након слома устанка преселио се у Беч, 1813. године. Ту је упознао Јернеја Копитара, цензора словенских књига, на чији је подстицај кренуо у прикупљање српских народних песама, реформу Ћирилице и борбу за увођење народног језика у српску књижевност. Вуковим реформама у српски језик је уведен фонетски правопис, а српски језик је потиснуо славеносрпски језик који је у то време био језик образованих људи. Тако се као најважније године Вукове реформе истичу 1818., 1836., 1839., 1847. и 1852.