Spark

Resilient Distributed Datasets (RDD) wydajność i elementy zaawansowane

Krzysztof Jankiewicz

Plan

- Wprowadzenie czas dostępu do danych (latency)
- Shuffle operations przesyłanie danych
- Partycjonowanie

Wąskie i szerokie zależności

Zmienne rozgłoszeniowe i akumulatory

Czas oczekiwania – latency

- Spark (jak również Hadoop) to przetwarzanie rozproszone
- Przy rozproszonym przetwarzaniu (danych) istotnym jest tzw. lokalność danych.
- Powodem jest czas oczekiwania (latency) na dostęp do danych

•	Dr	Ży	121	בי	d١	1	•
		– y	1/1	a	u	y	•

iauy.	Czas (ns)	Czynność	Czas	Czynność
	0,5	L1 cache	0,5 s	Uderzenie serca
	7	L2 cache		
	100	pobranie danych z RA		
	3 000	kompresja 1K (Zippy)		
	20 000	przesłanie 2K przez si	5,5 h	Od rana do obiadu
100x	150 000	pobranie danych z dy		
† †	250 000	odczyt 1M sekwency	2,9 dni	Długi weekend
	500 000	RTT (round-trip time)		
	1 000 000	odczyt 1M sekwency	11,6 dni	Dwutygodniowe wakacje
1	20 000 000	odczyt 1M sekwency	7,8 miesięcy	Od poczęcia do narodzin [©] no prawie
↓	150 000 000	wysłanie pakietu CA-	4,8 lat	Czas trwania dwóch poziomów studiów
000x				

Patrz:

1000x

http://research.google.com/people/jeff/

http://norvig.com/21-days.html#answers

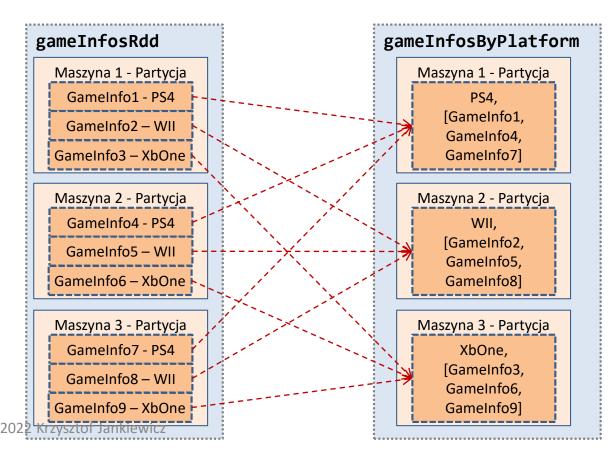
Shuffle operations – przesyłanie

 The shuffle is Spark's mechanism for re-distributing data so that it's grouped differently across partitions. This typically involves copying data across executors and machines, making the shuffle a complex and costly operation.

Spark Programming Guide

Patrz: https://spark.apache.org/docs/latest/programming-guide.html#shuffle-operations

scala> val gameInfosByPlatform = gameInfosRdd.groupBy(gi => gi.platform)
gameInfosByPlatform: org.apache.spark.rdd.RDD[(String, Iterable[GameInfo])] = ShuffledRDD[208]



Które transformacje wykonane na gameInfosRdd spowodują przenoszenie danych:

- groupBy?
- map(gi => gi.platform)?
- map(gi=>(gi.platform,gi)).
 groupByKey()?

Inne operacje, które dokonują przenoszenia to:

- połączenia (cogroup, join)
- zmiany w partycjach (repartition, coalesce)

Shuffle operations szczegóły, ograniczanie

Szczegóły

- Operacje shuffle są kosztowne wymagają:
 - operacji I/O na dyskach,
 - serializacji/deserializacji danych,
 - przesyłania danych przez sieć
- Na potrzeby operacji shuffle Spark generuje zbiór zadań mapowania (do organizacji danych) i redukcji (do agregacji) (to nie te same operacje co w MapReduce)
- Wyniki zadań mapowania są utrzymywane w pamięci o ile tylko jest to możliwe, następnie są one sortowane na podstawie klucza partycjonowania i zapisywane do pliku.
- Zadanie redukcji czyta odpowiedni zakres bloków.
- Ograniczanie operacji shuffle
 - Nie ma możliwości całkowitego uniknięcia przesyłania danych pomiędzy węzłami
 - Można natomiast znacząco ograniczyć ilość przesyłanych danych
 - Ograniczanie jest możliwe poprzez agregowanie danych na poziomie węzłów źródłowych (i przesyłanie zagregowanych danych – o mniejszej wielkości)
 - reduceByKey
- © 2022 Krzysztof Jarkiewicz gateByKey

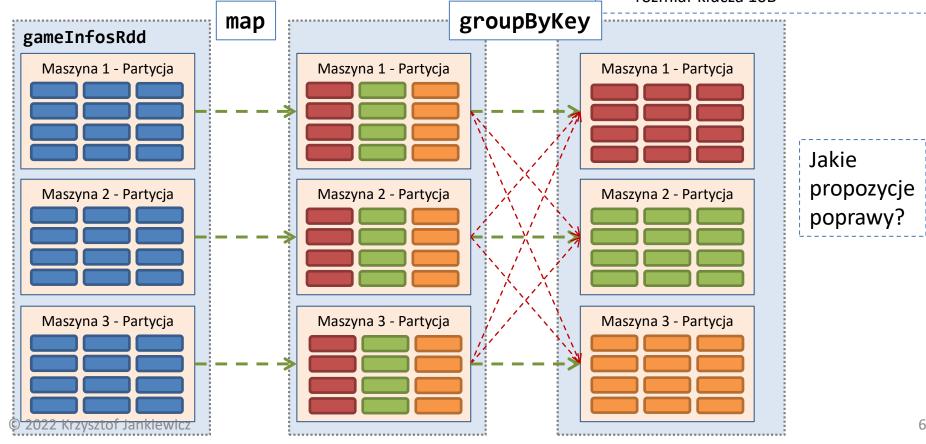
Shuffle przykład

Zadanie: oblicz średnią ocenę gier dla każdej z platform

gameInfosRdd.map(gi => (gi.platform,gi)).groupByKey().
mapValues(gis => gis.map(gi => (gi.score))).
mapValues(scores => scores.sum/scores.size)

Summary Metrics for 1 Completed				
Metric	Min			
Duration	0.1 s			
GC Time	0 ms			
Input Size / Records	99.0 MB / 18589			
Shuffle Write Size / Records	104.8 KB / 18589			

- Oszacuj
- liczł
- seri
- 3 w
- 3 węzły
- rozmiar score 10B
- rozmiar klucza 10B



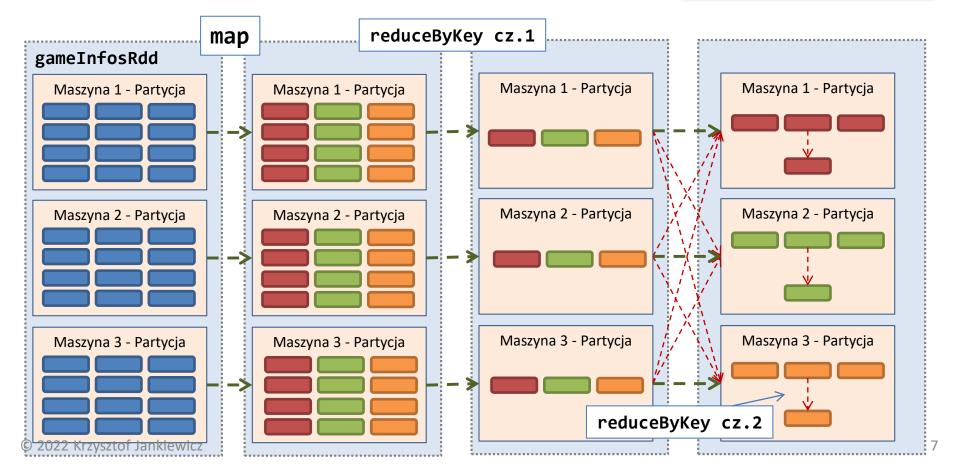
Shuffle

ograniczanie wielkości przesyłanych dan'

Zadanie: oblicz średnią ocenę gier dla każdej z platform

```
gameInfosRdd.map(gi => (gi.platform,(1,gi.score))). reduceByKey((p1,p2) => (p1._1 + p2._1, p1._2 + p2._2 mapValues(p => p._2/p._1)
```

Summary Metrics for 1 Comple			
Metric	Min		
Duration	42 ms		
GC Time	0 ms		
Input Size / Records	99.0 MB / 18589		
Shuffle Write Size / Records	1322.0 B / 59		



Operacje które mogą prowadzić do przesyłania danych

- cogorup, groupWith, groupByKey, reduceByKey
- join, left|right|fullOuterJoin
- distinct, intersection,
- repartition, coalesce

Dlaczego nie union? Narysuj jak wygląda operacja union?

Partycjonowanie

- RDD są dzielone na partycje, każda partycja znajduje się na jednym określonym węźle.
- Pojedynczy węzeł może zarządzać jedną lub wieloma partycjami tego samego RDD
- Liczba partycji jest konfigurowalna i domyślnie jest równa sumarycznej liczby rdzeni procesora przeznaczonych dla wszystkich wykonawców
- W pojedynczej partycji mogą znajdować się losowe węzły, jak również węzły posiadające określoną wartość klucza (w przypadku RDD par)
- W przypadku partycjonowania RDD par, Spark określa docelową partycję dla każdego rekordu
 - w oparciu o wartość klucza i
 - na podstawie partycjonowania haszującego (hash partitioning)
 dla (k. y.) partycja wyznacza jest na podstawie wzoru:

dla (k, v) partycją wyznacza jest na podstawie wzoru:

- p = k.hashCode() % liczbaPartycji
- Alternatywne sposoby partycjonowania to:
 - partycjonowanie zakresowe (range partitioning)
 - partycjonowanie użytkownika (tylko dla RDD par)

Partycjonowanie zakresowe

- Dla RDD par posiadających klucze o typach implementujących cechę (trait)
 Ordering (zdolnych do uporządkowania) np.: Int, Char, String można wykorzystać partycjonowanie zakresowe
- Partycjonowanie zakresowe określane jest na podstawie
 - wartości klucza
 - zdefiniowanego zbioru zakresów dla kluczy
- Partycjonowanie zakresowe można zdefiniować na dwa sposoby:
 - 1. wykorzystując metodę **partitionBy** i jawny obiekt partycjonera (Partitioner)
 - 2. wykorzystując **transformację**, która daje w wyniku RDD z partycjonowaniem zakresowym
- Metoda 1

Transformacje a partycjonowanie

- Metoda 2
 - partycjoner źródłowego RDD RDD wynikowej transformacji na źródłowym
 RDD przejmuje jego sposób partycjonowania (jego partycjoner)
 - niektóre transformacje generują RDD z określonym partycjonerem
 - sortByKey RangePartitioner
 - groupByKey HashPartitioner
- Transformacje zachowujące lub propagujące partycjonery:
 - cogroup, groupWith, groupByKey, sort, partitionBy,
 - foldByKey, reduceByKey,
 - combineByKey, join, left|right|fullOuterJoin
 - mapValues, flatMapValues, filter o ile źródłowy RDD posiada określonego partycjonera
- Pozostałe operacje generują wynikowy RDD bez określonego partycjonera np.: map
- To która operacja zachowa informacje dot. partycjonera wynika z tego czy ma możliwość dokonania zmiany w wartości klucza

Ale po co nam te wszystkie informacje? Co nam daje ta wiedza?
 Po co zmieniać sposób partycjonowania lub go ustalać?

Optymalizacja dzięki partycjonowaniu

Powody:

- Aby równomiernie rozmieszczać dane pomiędzy wezłami
- Aby optymalizować kolejne operacje wykonywane na RDD: łączenie, redukcję itp.
- Przykład optymalizacji redukcji

```
def timeOf[A](f: \Rightarrow A) = {
  val s = System.nanoTime
  val r = f
  println("time: " +
          (System.nanoTime - s)
           / 1e9 + " sec.")
```

```
def fun1 = gameInfosRdd.map(gi => (gi.platform,gi)).groupByKey().
 mapValues(gis => gis.map(gi => (gi.score))).
                                                                val test = timeOf(fun1)
 mapValues(scores => scores.sum/scores.size).collect()
                                                                time: 1.294257336 sec.
def fun2 = gameInfosRdd.map(gi => (gi.platform,gi.score)).
                                                                val test = timeOf(fun2)
 groupByKey().
                                                                time: 0.183672659 sec.
 mapValues(scores => scores.sum/scores.size).collect()
def fun3 = gameInfosRdd.map(gi => (gi.platform,(1,gi.score))).
```

```
reduceByKey((p1,p2) => (p1. 1 + p2. 1, p1. 2 + p2. 2)).
                                                              val test = timeOf(fun3)
mapValues(p => p._2/p._1).collect()
                                                              time: 0.094308428 sec.
```

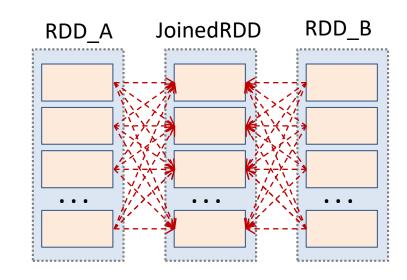
```
def fun4 = scoresByPlatPart.
  reduceByKey((p1,p2) => (p1. 1 + p2. 1, p1. 2 + p2. 2)).
  mapValues(p => p._2/p._1).collect()
```

```
val test = timeOf(fun4)
time: 0.05534141 sec.
```

12

Optymalizacja połączenia

- Bez partycjonowania danych źródłowych powtarzalne połączenia określonych zbiorów danych są bardzo mało wydajne
- Partycjonowanie jednego (większego) zbioru danych znacząco poprawia wydajność połączenia eliminując przesyłanie danych tylko z niepartycjonowanego zbioru dane są przesyłane do odpowiednich węzłów zbioru partycjonowanego
- W przypadku partycjonowania obu zbiorów danych, rekordy obu zbiorów znajdują się już na właściwych węzłach?



JoinedRDD RDD B

RDD A

Informacje na temat przenoszenia danych

 Programista korzystając ze środowiska REPL uzyskuje na bieżąco informacje na temat efektów definiowanych transformacji.

```
import org.apache.spark.HashPartitioner
val stationPartRDD = stationRDD.map(s=>(s.getString(0),s)).partitionBy(new HashPartitioner(8)).persist()
val tripPartRDD = tripRDD.map(t => (t.getString(8), t)).partitionBy(new HashPartitioner(8)).persist()

stationPartRDD: org.apache.spark.rdd.RDD[(String, org.apache.spark.sql.Row)] = ShuffledRDD[111] . . .
tripPartRDD: org.apache.spark.rdd.RDD[(String, org.apache.spark.sql.Row)] = ShuffledRDD[113] . . .
```

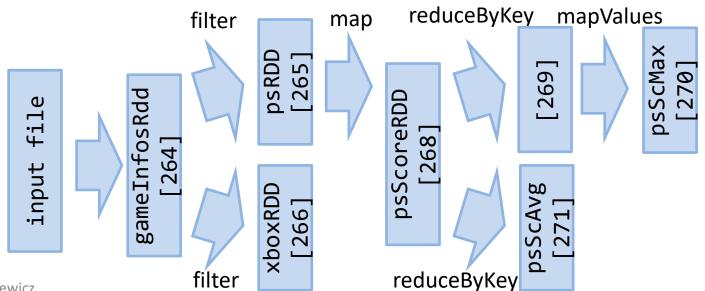
 Oprócz tego, za pomocą metody toDebugString może on uzyskać informacje na temat operacji wymaganych do uzyskania wyników transformacji

stationPartRDD.join(tripPartRDD).toDebugString

```
res17: String =
(8) MapPartitionsRDD[166] at join at <console>:55 []
    MapPartitionsRDD[165] at join at <console>:55 []
    CoGroupedRDD[164] at join at <console>:55 []
    ShuffledRDD[111] at partitionBy at <console>:50 []
        CachedPartitions: 8; MemorySize: 33.1 KB; ExternalBlockStoreSize: 0.0 B; DiskSize: 0.0 B
 +-(1) MapPartitionsRDD[110] at map at <console>:50 []
       MapPartitionsRDD[109] at rdd at <console>:58 []
           CachedPartitions: 1; MemorySize: 22.8 KB; ExternalBlockStoreSize: 0.0 B; DiskSize: 0.0 B
       MapPartitionsRDD[108] at rdd at <console>:58 []
       MapPartitionsRDD[107] at rdd at <console>:58 []
       FileScanRDD[106] at rdd at <console>:58 []
    ShuffledRDD[113] at partitionBy at <console>:51 []
        CachedPartitions: 8; MemorySize: 499.8 MB; ExternalBlockStoreSize: 0.0 B; DiskSize: 0.0 B
 +-(8) MapPartitionsRDD[112] at map at <console>:51 []
       MapPartitionsRDD[97] at rdd at <console>:52 []
           CachedPartitions: 8; MemorySize: 211.6 MB; ExternalBlockStoreSize: 0.0 B; DiskSize: 0.0 B
© 2022 Krzysztof Jankiewicz
```

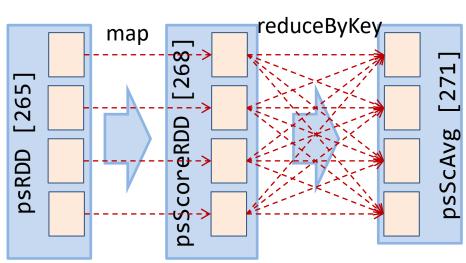
Wąskie i szerokie zależności DAG

 Zależności pomiędzy postaciami danych uzyskiwanymi na poszczególnych etapach przetwarzania RDD reprezentowane są przez DAG (Directed Acyclic Graph)



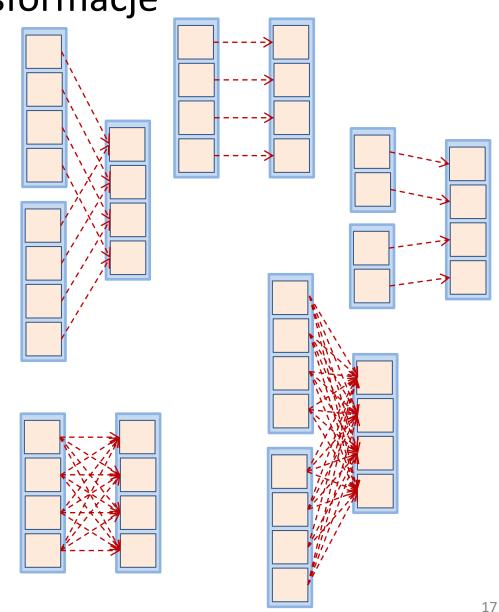
Wąskie i szerokie zależności Reprezentacja RDD

- RDD reprezentowane są przez:
 - Partycje
 - Zależności
 - pomiędzy RDD
 - pomiędzy poszczególnymi partycjami
 - Funkcje wykorzystane do transformacji RDD
 - Metadane dotyczące tego gdzie RDD się znajdują i jaki schemat partycjonowania wykorzystują
- Zależności na poziomie partycji mogą być w dwóch formach
 - wąskie zależności gdy dane z jednej partycji źródłowej wykorzystywane są przez jedną partycji docelową
 - szerokie zależności gdy dane z jednej partycji źródłowej wykorzystywane są przez wiele partycji docelowych
- Wąskie zależności
 - nie wymagają przesyłania danych pomiędzy węzłami
 - możliwe potokowe przetwarzanie
- Szerokie zależności
 - wolniejsze
 - wymagają przesyłania danych

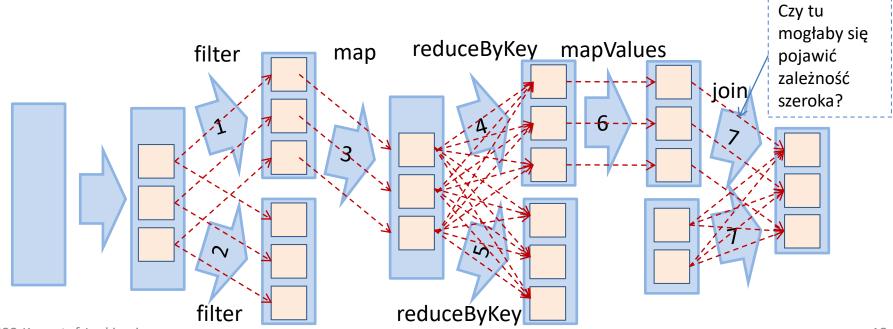


Wąskie i szerokie zależności transformacje

- Przykłady transformacji generujących wąskie zależności
 - join (w przypadku takiego samego partycjonowania obu źródeł danych)
 - map, flatMap, mapValues, flatMapValues
 - filter
 - union
 - mapPartitions
- Przykłady transformacji generujących szerokie zależności
 - groupByKey
 - join (w przypadku gdy jedno lub wiele źródeł nie jest partycjonowane zgodnie z partycjonowaniem wynikowym)
 - reduceByKey
 - distinct
 - intersection
 - repartition
 - coalesce
 - groupWith
 - cogroup



Wąskie i szerokie zależności DAG



Wąskie i szerokie zależności Uzyskiwanie informacji

- RDD dostarcza metodę dependecies, za pomocą której można uzyskać informacje na temat zależności partycji obiektu od partycji obiektów źródłowych
- Typy wąskich zależności (NarrowDependency)
 - OneToOneDependency
 - PruneDependency
 - RangeDependency
- Typ szerokich zależności ShuffleDependency

```
val psRDD = gameInfosRdd.filter(. . .
psRDD.dependencies
List(org.apache.spark.OneToOneDependency@10d90b6a)

val psScoreRDD = psRDD.map(. . .
psScoreRDD.dependencies
List(org.apache.spark.OneToOneDependency@3a9f27d0)

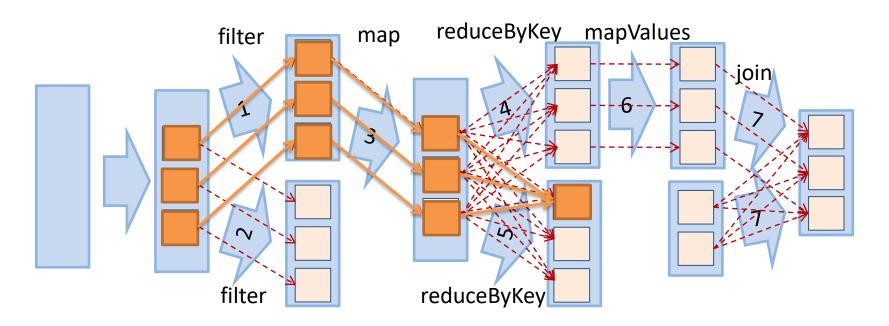
val psScoreMaxRDD = psScoreRDD.reduceByKey(. . .
psScoreMaxRDD.dependencies
List(org.apache.spark.ShuffleDependency@56f7fbca)
```

PruneDependency – wynikowe RDD (PartitionPruningRDD) jest podzbiorem partycji źródłowych

RangeDependency – wynikowe RDD (np.: UnionRDD) posiada partycje oparte na źródłowych partycjach w relacji 1 do 1

Typy zależności a awarie

- Graf zależności i ich typy określa sposób rozwiązywania sytuacji awaryjnych
- Złożone przetwarzanie Hadoop oparte o MapReduce zabezpiecza się przed sytuacjami awaryjnymi zapisując do HDFS wyniki pośrednich zadań
- Spark rozwiązuje za pomocą przeliczania odpowiednich partycji RDD na podstawie odpowiednich partycji źródłowych
- Ponowne przeliczanie partycji jest proste (szybkie) dla zależności wąskich, podczas gdy dla zależności szerokich są ono złożone i wolniejsze



Domknięcia funkcji (closures)

- W Scali funkcje mogą korzystać ze zmiennych zdefiniowanych poza ich definicją
- W przypadku Sparka ta własność staje się bardziej skomplikowana, wynika to z dwóch powodów
 - funkcje delegowane są do wykonawców i tam wykonywane
 - zmienne definiowane są po stronie programu sterownika

```
def parse(line: String, subs: String): (String,String) = {
   val i = line.indexOf(subs)
   val title = line.substring(13, i) // <page><title>
   val text = line.substring(i + subs.length, line.length-14) // </text></page>
   (title, text)
}
val subs = "</title><text>"
val wikiTitleTextRdd = wikiLinesRdd.map(line => parse(line, subs))
```

- Spark rozwiązuje ten problem następująco:
 - każde zadanie uruchomione w klastrze otrzymuje kopię zmiennej dla każdego uruchomienia kodu, w którym następuje odwołanie do zmiennej (rozmiar!)
 - aktualizacje takich zmiennych są aktualizacjami kopii i nie wracają do sterownika
- Rozwiązanie takie jest w wielu przypadkach niewystarczające dlatego Spark udostępnia dodatkowo dwa specjalne typy zmiennych
 - zmienne rozgłoszeniowe
 - akumulatory

Zmienne rozgłoszeniowe

- Tworzone są za pomocą metody broadcast obiektu SparkContext
- Są obiektem spark.broadcast.Broadcast[T]
- Ich wartość możemy uzyskać za pomocą metody value

```
import org.apache.spark.broadcast._

def parse(line: String, subs: Broadcast[String]): (String,String) = {
    val i = line.indexOf(subs.value)
    val title = line.substring(13, i)
    val text = line.substring(i + subs.value.length, line.length-14)
    (title, text)
}

val subs = sc.broadcast("</title><text>")
val wikiTitleTextRdd = wikiLinesRdd.map(line => parse(line, subs))
```

- Wysyłane są do węzła tylko jeden raz
- Powinny być traktowane jako zmienne tylko do odczytu
- Zmienne muszą być Serializable, ze względów optymalizacyjnych serializacja jak i deserializacja powinna być maksymalnie wydajna

Akumulatory

- Podstawowym celem jest agregacja wartości z węzłów roboczych w programie sterownika
- Częstym przypadkiem użycia jest zliczanie zdarzeń jakie pojawiają się podczas wykonywania zadań w węzłach roboczych (np. w celu debugowania)
- Można korzystać z akumulatorów
 - wbudowanych dla typów long (LongAccumulator), double (DoubleAccumulator) lub kolekcji (CollectionAccumulator)
 - własnych, rejestrowanych za pomocą metod SparkContext.register

```
val ints = sc.parallelize(List(1,2,3,4,5,6,7,"B",9,0))
val notInts = spark.sparkContext.longAccumulator

val sumOfInts = ints.reduce((acc,n) => {
  val y = acc match {
    case x: Int => x
    case _ => {notInts.add(1); 0 }
  }
  n match {
    case x: Int => y + x
    case _ => {notInts.add(1); y }
  }})
sumOfInts: Any = 37

notInts.value
res28: Long = 1
```

Od wersji Sparka 2.0 akumulatory posiadają bogate API, pozwalające np. na przechowywanie metadanych

```
scala> val notInts =
spark.sparkContext.longAccumulator("
Counter of not Ints")
notInts:
org.apache.spark.util.LongAccumulato
r = LongAccumulator(id: 6089, name:
Some(Counter of not Ints), value: 0)
```

Podsumowanie

- Czas dostępu do danych
- Shuffle operations przesyłanie danych
- Partycjonowanie
- Wąskie i szerokie zależności
- Domknięcia
 - zmienne rozgłoszeniowe
 - akumulatory
- Pamiętajmy także o:
 - cache(), persistent()
 - zmniejszaniu wolumenu przetwarzanych danych przez
 - filtrowanie jak najwcześniejszym etapie (Filter Pushdown)
 - agregację na jak najwcześniejszym etapie