Προχωρημένα Θέματα Βάσεων Δεδομένων

Χρήση του Apache Spark στις Βάσεις Δεδομένων

Αλεξόπουλος Ιωάννης, 03117001 Ζάρα Στέλλα, 03117154 Λιάγκα Αικατερίνη, 03117208

Ζητούμενο 3

Ψευδοκώδικας Map Reduce για τις υλοποιήσεις με το RDD API

Query 1

```
map(line id, line):
data = line.split(',')
 if (data[3] != '' && int(data[3][0:4]) >= 2000 &&
int(data[5]) != 0 && int(data[6]) != 0)
 date = int(data[3][0:4])
name = data[1]
 cost = int(data[5])
 income = int(data[6])
 profit = 100*((income-cost)/cost)
 emit(date, (name, profit))
reduce(date, tuple list):
max = 0
 name = 'None'
 for tuple in tuple list:
  if (tuple[1] > max):
  max = tuple[1]
  name = tuple[0]
 emit(date, name, max)
```

Query 2

```
map(line id, line):
line = line.split(',')
user id = line[0]
 rating = float(line[2])
 emit(user id, (rating,1))
reduce(user id, rating tuples):
 rating sum = 0
 rating count = 0
 for rating in rating tuples:
 rating sum += rating[0]
  rating count += rating[1]
 emit(rating sum, rating count)
map(rating sum, rating count)
 if (rating sum/rating count) > 3:
  emit(1, (1,1))
 else:
```

```
emit(1, (1,0))
  reduce(1, indicator_tuples):
    total users = 0
    ratings_greater_than_three = 0
    for i in indicator tuples:
    total users += i[0]
     ratings greater than three += i[1]
    emit(total users, ratings greater than three)
  map(total_users, ratings_greater_than_three):
   percentage = (total users/ratings greater than three)*100
    emit(1,percentage)
❖ Query 3
  # MR 1 -> vote avg
  # read and create dataset from ratings.csv
  map(line id, line):
      # value = (user id, movie id, rating, time) = line from
  ratings.csv
      line = line.split(",")
      movie id = line[1]
      rating = float(line[2])
      emit (movie id, (rating, 1))
   # for each movie get rating sum and reating count so we can then
  calculate average
  reduce(movie_id, values):
      # values = list((rating, 1), ...)
      ratingCount = 0
      ratingSum = 0
      for i in values:
          ratingSum += i[0]
          ratingCount += i[1]
      emit (movie id, (ratingSum, ratingCount))
   # calculate average
  map(movie id, (ratingSum, ratingCount)):
      movie rating avg = ratingSum/ratingCount
      emit (movie id, movie rating avg)
   # MR 2 -> genres
   # read and create dataset from movie genres.csv
  map(line id, line):
      # value = (movie id, genre) = line from movie genres.csv
      line = line.split(",")
      movie id = line[0]
      genre = line[1]
```

```
emit (movie id, genre)
  # MR -> result (res)
   # join result = (movie id, (genre, movie average))
  join(genres, vote_avg)
   # make genre the key
  map( null, (movie id, (genre, movie average)) ):
       emit (genre, (movie average, 1))
   # calculate count and sum for the movie_average rating for each genre
  reduceByKey(genre, values):
       # values = list((movie average, 1), ...)
      avgRatingCount = 0
      avgRatingSum = 0
      for i in values:
           avgRatingSum += i[0]
           avgRatingCount += i[1]
       emit (genre, (avgRatingSum, avgRatingCount))
  # calculate genre rating average
  map( null, (genre, (avgRatingSum, avgRatingCount)) ):
      average rating per genre = avgRatingSum/avgRatingCount
      genre_movie_count = avgRatingCount # because each movie has its
  own vote avg
      emit (genre, (average rating per genre, genre movie count))
❖ Query 4
  map(line id, line):
       # value = (user id, movie id, rating, time) = line from
   ratings.csv
      line = line.split(",")
      movie id = line[0]
      genre = line[1]
      emit (movie id, genre)
  filter (movie id, genre):
       if genre == "Drama":
           emit(movie id, genre)
  map(line id, line):
       line = split complex(line)
       emit(movie id, (Id, Title, Summary, Date, Duration, Cost, Profit,
  Popularity))
   filter(movie id, (Id, Title, Summary, Date, Duration, Cost, Profit,
   Popularity)):
       summary = Summary.split("-")
        date = Date.split("-")
```

```
if summary != " and date[3] != " and date[3] >= 2000 and
  date[3] <= 2019:
          emit(Id, Title, Summary, Date, Duration, Cost, Profit,
  Popularity)
  map(info):
        #info -> (Id, Title, Summary, Date, Duration, Cost, Profit,
  Popularity)
        (movie id, (5 year period, number of summary words)) =
  mapMovies(info)
        emit(movie id, (5 year period, number of summary words))
  join(movies, genres)
  map(movie id, ((5 year period, number of summary words), genre)):
        emit(5 year period, (number of summary words,1))
  reduce(5_year_period, summary_words tuples):
       word sum = 0
       word count = 0
       for i in summary_words_tuples:
          word sum += number of summary words
          word count += 1
        emit(5 year period, (word sum, word count))
  map(5 year period, (word sum, word count)):
      emit(5 year period, word sum/word count)
Query 5
  # MR 1 -> movies
  # read and create dataset from movies.csv
  from q5.q5 rdd solution import split complex
  map(null, value):
       # value = (movie_id, title, summary, date, duration, cost, profit,
  popularity) = line from movies.csv
      movie id = split complex(value)[0]
      title = split_complex(value)[0]
      poplularity = float(split complex(value)[7])
      emit (movie id, (title, popularity))
  # MR 2 -> ratings
  # read and create dataset from ratings.csv
  map(null, value):
       # value = (user id, movie id, rating, time) = line from
```

ratings.csv

movie id = value.split(",")[1]

```
user id = value.split(",")[0]
    rating = float(value.split(",")[2])
    emit (movie id, (user id, rating))
# MR 3 -> genres
# read and create dataset from movie genres.csv
map(null, value):
    # value = (movie id, genre) = line from movie genres.csv
   movie id = value.split(",")[0]
   genre = value.split(",")[1]
    emit (movie_id, genre)
# MR 4 -> helperRatings
# From ratings (MR 2) rearrange so : key = user id
map(movie id, (user id, rating)):
    emit (user id, (movie id, rating))
# MR 5 -> ratingsFormated
# join result = (movie id, ( (user id, rating), genre) )
join(ratings, genres)
# key = (genre, user id) and value = 1 -> counter for ratings per
genre per user
map( null, (movie_id, ((user id, rating), genre)) ):
    emit ((genre, user_id), 1)
# count ratings per genre per user
reduceByKey((genre, user id), values):
    # values = list(1, 1, 1, ...)
   counter = 0
   for i in values:
       counter += i
    emit ((genre, user id), ratingCount perUser perGenre)
# key = genre
map( null, ((genre, user_id), ratingCount_perUser_perGenre) ):
    emit (genre, ( ratingCount perUser perGenre, (userId) ))
# findMaxRatingUser
# res = (maxRatingCount perGenre, (userId, ...)) -> res[1] = ALL users
that have max rating count in same genre
reduceByKey(genre, values):
    # values = ( (ratingCount perUser perGenre, (userId)), ...)
    res = tuple()
                    # tuple, in here all users have same
ratingCount perUser perGenre
    for i in values:
        current ratingCount = i[0]
```

```
current userId = i[1] # tuple
        if (users==() or current ratingCount >
users[0].ratingCount perUser perGenre):
            res = tuple(i)
        elif (current ratingCount <</pre>
users[0].ratingCount perUser perGenre):
            continue # res stay the same
        else: # if current ratingCount ==
users[0].ratingCount perUser perGenre
           res[1] += current userId # add to userIds tuple the new
userId
    emit ( genre, (maxRatingCount perGenre, list(userId, ...)) )
# mapMultipleUsers
# if multiple users for 1 maxRatingCount create different row in map
for each user
flatMap(null, values):
    # values = ( genre, (maxRatingCount perGenre, list(userId, ...)) )
-> one line
   genre = value[0]
   ratingCount = value[1][0]
   userIdList = value[1][1]
   res = []
   for userId in userIdList:
        output item = ( userId, (ratingCount, genre) )
        res.append(output item)
    emit [ (user id, (maxRatingCount perGenre, genre)), ...] # each
array position will become one line
# currMR == result of the flatMap above
# join result = (user id, ( (maxRatingCount perGenre, genre),
(movie id, rating)) )
join(currMR, helperRatings)
map( null, (user id, ( (maxRatingCount perGenre, genre), (movie id,
rating)))):
    ratingCount = maxRatingCount perGenre
    wantedgenre = genre
    emit (movie id, (user id, ratingCount, wantedgenre, rating))
# currMR == result of the map above
# join result = ( movie id, ( (userId, ratingCount, wantedgenre,
rating), genre) )
join(currMR, genres)
# wantedGenre == genre, so we can search the ratings for the
approriate category (genre)
filter( movie id, ((userId, ratingCount, wantedgenre, rating), genre)
):
    if (wantedgenre == genre):
        emit(movie id, ((userId, ratingCount, wantedgenre, rating),
genre))
```

```
# currMR == result of the filter above
rating), genre), (title, popularity) ))
join(currMR, movies)
# key = (genre, user id, ratingCount) and values = (rating,
popularity, title) so then we can search for min, max rating of these
users for this genre
# ratingsFormated result = MR 5 result
map(null, (movie_id, ( (user_id, ratingCount, wantedgenre,
rating), genre), (title, poplularity) ))):
   emit ( (genre, user_id, ratingCount), (rating, popularity, title)
# MR 6a -> minRatings -> use ratingsFormated result
reduceByKey((genre, user id, ratingCount), values):
   # values = list((rating, popularity, title), ...)
   res = tuple()
   for i in values:
       curr rating = i[0]
       minRating = res [0]
       if res==() or curr rating < minRating:</pre>
           res = i
       elif minRating < curr rating:</pre>
           continue # dont change res
       else: # if curr rating == minRating
           minPopularity = res[1]
           curr popularity = i[1]
           if minPopularity < curr popularity:</pre>
               res = i
           else:
               continue # res stays the same
   # res contains min rating row
   emit ((genre, user id, ratingCount), res)
# MR 6b -> maxRatings -> use ratingsFormated result
reduceByKey((genre, user id, ratingCount), values):
   # values = list((rating, popularity, title), ...)
   res = tuple()
   for i in values:
       curr rating = i[0]
       maxRating = res [0]
       if res==() or curr rating > maxRating:
           res = i
       elif maxRating > curr rating:
           continue # dont change res
       else: # if curr rating == minRating
           maxPopularity = res[1]
           curr popularity = i[1]
```

```
if maxPopularity < curr popularity:</pre>
                res = i
            else:
                continue # res stays the same
    # res contains max rating row
    emit ((genre, user id, ratingCount), res)
# MR -> res
# join result -> ( (genre, user_id, ratingCount), ((ratingMin,
populMin, titleMin) , (ratingMax, populMax, titleMax)) )
join(minRatings, maxRatings)
# map to make genre key so we can sort be genre
map( null, ( (genre, user id, ratingCount), ((ratingMin, populMin,
titleMin) , (ratingMax, populMax, titleMax)) ) ):
    emit (genre , (user id, ratingCount, titleMax, ratingMax,
titleMin, ratingMin))
sortByKey()
# RESULT
map( null, ( (genre, user id, ratingCount), ((ratingMin, populMin,
titleMin) , (ratingMax, populMax, titleMax)) )
    emit ( genre, user id, ratingCount, titleMax, ratingMax, titleMin,
ratingMin )
```

Σημείωση: Στον ψευδοκώδικα που παρατέθηκε για τα queries έχουν χρησιμοποιηθεί τα ονόματα κάποιον συναρτήσεων οι οποίες ορίστηκαν για δική μας διευκόλυνση και φαίνοντια και στον αντίστοιχο κώδικα στον φάκελο code. Αυτές είναι οι εξής:

 Η split_complex, η οποία ορίστηκε ώστε να γίνεται σωστά το split στο αρχείο movies.csv σε περίπτωση που ο τίτλος κάποιας ταινίας περιέχει κόμμα. Ο κώδικας φαίνεται παρακάτω:

```
def split_complex(x):
    return list(csv.reader(StringIO(x), delimiter=','))[0]
```

 Η mapMovies, η οποία μετράει τον αριθμό των λέξεων για την περιγραφή κάθε ταινίας που κυκλοφόρησε εντός συγκεκριμένου χρονικού διαστήματος. Ο κώδικας φαίνεται παρακάτω:

```
def mapMovies(x):
    movie_id = x[0]

SummaryWords = x[2].split(" ")
    count = 0
    for i in SummaryWords:
```

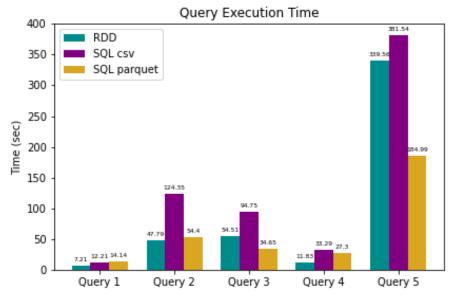
```
count += 1

y = int(x[3].split("-")[0])
if y >= 2000 and y <= 2004:
    year = "2000-2004"
elif y >= 2005 and y <= 2009:
    year = "2005-2009"
elif y >= 2010 and y <= 2014:
    year = "2010-2014"
else:
    year = "2015-2019"

return (movie_id, (year, count))</pre>
```

Ζητούμενο 4

Παρακάτω παρατίθεται το ραβδόγραμμα με τους χρόνους εκτέλεσης των queries, για κάθε υλοποίηση:



Ραβδόγραμμα με χρόνους εκτέλεσης ερωτημάτων για τις διαφορετικές υλοποιήσεις

Από το ραβδόγραμμα παρατηρούμε ότι υπάρχει ένα μοτίβο στη συμπεριφορά ανάλογα με την υλοποίηση. Συγκεκριμένα, η υλοποίηση σε Spark SQL που διαβάζει από το csv αρχείο παρουσιάζει σταθερά την χειρότερη επίδοση. Όπως ήταν αναμενόμενο, η αντίστοιχη υλοποίηση που διαβάζει από αρχείο parquet παρουσιάζει σημαντική βελτίωση. Αυτό οφείλεται στο τρόπο με τον οποίο διαχειρίζεται τα δεδομένα το parquet, αφού έχει μικρότερο αποτύπωμα στη μνήμη, μειώνοντας έτσι τους χρόνους ανάγνωσης και εγγραφής ενώ ακόμα κρατάει επιπρόσθετα δεδομένα (metadata) με τα οποία προσφέρει βελτιστοποιημένη πρόσβαση σε αυτά. Ειδικότερα, στα πιο απαιτητικά και χρονοβόρα queries, βλέπουμε ότι η ανάγνωση από αρχείο parquet κόβει το χρόνο εκτέλεσης σχεδόν στο μισό. Οι μόνες περιπτώσεις στις οποίες τα δύο format δεν διαφέρουν ιδιαίτερα στην επίδοση είναι τα πιο σύντομα queries οπού παρατηρούμε πως το parquet μπορεί να είναι ακόμα και πιο αργό (Query 1). Το γεγονός αυτό μπορεί να οφείλεται σε κάποιο bottleneck το οποίο προκύπτει

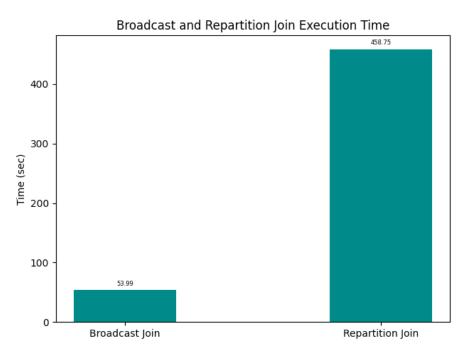
από την αρχική ανάγνωση, το οποίο όμως στα πιο χρονοβόρα queries αντισταθμίζεται από τη καλύτερη συνολική διαχείριση δεδομένων από το parquet.

Όσον αφορά τη σύγκριση του Spark SQL με το RDD API παρατηρούμε ότι στα χρονοβόρα queries το Spark SQL (η υλοποίηση που διαβάζει από τα αρχεία parquet) προσφέρει αισθητά βελτιωμένους χρόνους. Το γεγονός αυτό οφείλεται στο ότι αν και τα δύο API βασίζονται στο ίδιο core, το Spark SQL μας δίνει τη δυνατότητα να δώσουμε πολύ πιο συγκεκριμένες οδηγίες με τη χρήση των queries, σε σχέση με το RDD API το οποίο βασίζεται κυρίως στον κατάλληλο μετασχηματισμό των δεδομένων, ενώ προσφέρει και πλήθος βελτιστοποίησεων όσον αφορά την εκτέλεσή τους. Ακόμα, στα πιο σύντομα queries βλέπουμε ότι οι χρόνοι επεξεργασίας τείνουν να είναι παρόμοιοι ή και μερικές φορές το RDD API να είναι καλύτερο, αλλά αυτό θα μπορούσε να οφείλεται εν μέρει και στον τρόπο δόμησης των queries (μπορεί να μην είναι οι βέλτιστες λύσεις) και με αυτό τον τρόπο να υπονομεύεται η λειτουργία του Spark SQL σε σχέση με το RDD API. Εξάλλου, όπως είπαμε το Spark SQL προσφέρει πιο εξειδικευμένες εντολές σχετικά με τη διαχείριση των δεδομένων άρα είναι πιο "ευάλωτο" σε κακές υλοποίησεις σε σχέση με το RDD API.

Μέρος 20: Υλοποίηση και μελέτη συνένωσης σε ερωτήματα και Μελέτη του βελτιστοποιητή του Spark

Ζητούμενο 3

Παρακάτω παρατίθεται το ραβδόγραμμα με τους χρόνους εκτέλεσης για το Broadcast Join και το Repartition Join:

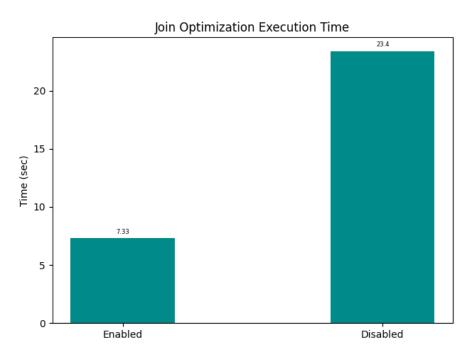


Ραβδόγραμμα με χρόνους εκτέλεσης join

Όπως φαίνεται και στο ανωτέρω διάγραμμα οι δύο τεχνικές join παρουσιάζουν σημαντική διαφοροποίηση ως προς το χρόνο εκτέλεσης τους. Συγκεκριμένα, η εκτέλεση του Repartition Join απαιτεί σχεδόν εννιά φορές περισσότερο χρόνο σε σχέση με την εκτέλεση του Broadcast Join. Το αποτέλεσμα αυτό είναι καθ' όλα αναμενόμενο, καθώς στη μια περίπτωση έχουμε ένα Map Side Join, ενώ στην άλλη ένα Reduce Side Join. Στο Repartition Join αφού ολοκληρώσουμε τη διαδικασία από την πλευρά του mapper, οδηγούμαστε στην εκτέλεση ενός groupByKey (το οποίο λειτουργεί σαν reduce) για να προσθέσουμε έπειτα ένα στάδιο flatMap (λειτουργεί σαν map), από το οποίο θα προκύψει το τελικό αποτέλεσμα. Το pipeline του RDD είναι σημαντικά πολυπλοκότερο με φυσικό επακόλουθο η διαδικασία να απαιτεί πολύ περισσότερο χρόνο, ενώ επιπλέον, τα δεδομένα μεταφέρονται πάνω από το δίκτυο μεταξύ του σταδίου Map και Reduce, κάτι που μας οδηγεί αναπόφευκτα σε περαιτέρω χρονική επιβάρυνση. Ο χρόνος βέβαια και των δύο υλοποιήσεων είναι αυξημένος καθώς γίνεται αποθήκευση του αποτελέσματος στο hdfs σε μορφή CSV προς αποφυγή λανθασμένων μετρήσεων λόγω lazy evaluation του Spark.

Ζητούμενο 4

Παρακάτω παρατίθεται το ραβδόγραμμα με τους χρόνους εκτέλεσης καθώς και τα πλάνα εκτέλεσης που προέκυψαν από κάθε βελτιστοποιητή:



Ραβδόγραμμα με χρόνους εκτέλεσης βελτιστοποιητών

```
== Physical Plan ==

*(6) SortMergeJoin [_c0#8], [_c1#1], Inner
:- *(3) Sort [_c0#8 ASC NULLS FIRST], false, 0
: +- Exchange hashpartitioning(_c0#8, 200)
: +- *(2) Filter isnotnull(_c0#8)
: +- *(2) GlobalLimit 100
: +- Exchange SinglePartition
: +- *(1) LocalLimit 100
```

```
+- *(1) FileScan parquet [ c0#8, c1#9] Batched: true,
Format:
                                 Parquet,
                                                                   Location:
InMemoryFileIndex[hdfs://master:9000/files/movie genres.parquet],
                                  PushedFilters:
PartitionFilters:
                                                       [],
                                                                 ReadSchema:
                        [],
struct<_c0:int,_c1:string>
+- *(5) Sort [ c1#1 ASC NULLS FIRST], false, 0
  +- Exchange hashpartitioning( c1#1, 200)
      +- *(4) Project [_c0#0, _c1#1, _c2#2, _c3#3]
        +- *(4) Filter isnotnull( c1#1)
            +- *(4) FileScan parquet [ c0#0, c1#1, c2#2, c3#3] Batched: true,
Format:
                                 Parquet,
InMemoryFileIndex[hdfs://master:9000/files/ratings.parquet],
PartitionFilters:
                   [],
                          PushedFilters:
                                            [IsNotNull(c1)], ReadSchema:
struct<_c0:int,_c1:int,_c2:double,_c3:int>
Time with choosing join type disabled is 23.4049 sec.
                     Πλάνο εκτέλεσης με απενεργοποιημένο το βελτιστοποιητή
== Physical Plan ==
*(3) BroadcastHashJoin [ c0#8], [ c1#1], Inner, BuildLeft
:- BroadcastExchange HashedRelationBroadcastMode(List(cast(input[0,
false] as bigint)))
: +-*(2) Filter isnotnull( c0#8)
     +- *(2) GlobalLimit 100
        +- Exchange SinglePartition
           +- *(1) LocalLimit 100
               +- *(1) FileScan parquet [ c0#8, c1#9] Batched: true, Format:
Parquet,
InMemoryFileIndex[hdfs://master:9000/files/movie genres.parquet],
PartitionFilters:
                        [],
                                 PushedFilters: [],
                                                              ReadSchema:
struct<_c0:int,_c1:string>
+- *(3) Project [ c0#0, c1#1, c2#2, c3#3]
  +- *(3) Filter isnotnull( c1#1)
        +- *(3) FileScan parquet [ c0#0, c1#1, c2#2, c3#3] Batched: true,
Format:
                                 Parquet,
                                                                   Location:
InMemoryFileIndex[hdfs://master:9000/files/ratings.parquet],
PartitionFilters:
                          PushedFilters:
                                           [IsNotNull(c1)], ReadSchema:
                  [],
struct< c0:int, c1:int, c2:double, c3:int>
Time with choosing join type enabled is 7.3323 sec.
```

Πλάνο εκτέλεσης με ενεργοποιημένο το βελτιστοποιητή

Επεμβαίνοντας στον βελτιστοποιητή και απενεργοποιώντας την δυνατότητα του να κάνει optimize τα join χρησιμοποιώντας το BroadcastHash Join, ο ίδιος οδηγείται σε ένα πλάνο εκτέλεσης με SortMerge Join, το οποίο συνιστά την αμέσως καλύτερη επιλογή στην περίπτωση ενός equi-join με sortable κλειδιά. Όπως είναι αναμενόμενο, το πλάνο εκτέλεσης αυτό έχει σημαντικά χειρότερη απόδοση, οδηγώντας σε σχεδόν διπλάσιο χρόνο εκτέλεσης. Άλλωστε στη μια περίπτωση έχουμε ένα Map-side Join κατά το οποίο, το μικρότερο data set (εφόσον είναι αρκετά μικρό ώστε να χωράει στην μνήμη ενός worker node) γίνεται broadcast σε όλους τους worker nodes πριν την εφαρμογή του Hash Join ενώ στην άλλη περίπτωση αν και δουλεύουμε και πάλι με Map-side Join η μεταφορά των δεδομένων (shuffle) είναι πολυπλοκότερη, καθώς για να ολοκληρωθεί το Hash Join πρέπει οι εγγραφές με τα ίδια

κλειδιά, στα οποία γίνεται το join, από κάθε dataset να φτάσουν στους ίδιους workers. Επιπρόσθετα, χρειάζεται τα κλειδιά αυτά να ταξινομηθούν (sort) με τρόπο τέτοιο ώστε να μπορούν να γίνουν parse παράλληλα και να γίνει το join ανάμεσα στις τούπλες που μοιράζονται τα ίδια κλειδιά. Δηλαδή, το SortMerge Join προσθέτει κάποια περαιτέρω στάδια επεξεργασίας για να υπάρχει εγγύηση ότι τα δεδομένα που αντιστοιχούν στα ίδια keys θα οδηγηθούν στα ίδια partitions και θα είναι ταξινομημένα με τον ίδιο τρόπο.