Курсовой проект Фреймворк и файловая система для распределённой обработки больших данных в рамках концепции map-reduce

Выборнов А.И.

МГТУ им. Н. Э. Баумана art-vybor@ya.com

26 декабря 2014 г.

Обзор

Постановка задачи

Концепция map-reduce

Архитектура

Тестирование

Постановка задачи

- Анализ требований и проектирование архитектуры системы. Реализация нераспределённого map-reduce.
 Решение проблемы RPC.
- Реализация распределённой файловой системы.
 Реализация фреймворка. Тестирование на примерах.

Зачем нужен map-reduce?

- Вычисления превосходят возможности одной машины.
- Данные не помещаются в памяти, необходимо обращаться к диску.
- ▶ Большое количество узлов в кластере вызывает множество отказов.
- Данные хранятся на множестве машин.
- Достаточно дорогая и сложная разработка низкоуровневных приложений для подобных систем.

Что такое map-reduce?

- ► Структура (key, value) пара (ключ, значение).
- ▶ Программирование представляет собой определение двух функций:
 - ▶ $map: (key, value) \rightarrow [(key, value)]$
 - ▶ $reduce : (key, [value]) \rightarrow [(key, value)]$
- Между стадиями map и reduce происходит группировка и сортировка данных.

Что такое map-reduce?



- ▶ Задача: Есть граф пользователей некоторого ресурса, заданный в виде строчек: «пользователь - друг1 друг2 ...». Для каждой пары пользователей найти общих друзей.
- Разберём задачу на следующих входных данных:
 - ► A B C D
 - ► B A C
 - ► C A B D
 - ▶ D A C

- На стадии тар преобразовываем пару (пользователь, друзья) в множество пар следующим образом:
 - ► (A, B C D) -> (A B, B C D), (A C, B C D), (A D, B C D)
 - ► (B, A C) -> (A B, A C), (B C, A C)
 - ► (C, A B D) -> (A C, A B D), (B C, A B D), (C D, A B D)
 - ► (D, A C) -> (A D, A C), (C D, A C)

- Сливаем результаты полученные на стадии тар, получаем список пар:
 - ▶ (A B, [B C D, A C])
 - ▶ (A C, [B C D, A B D])
 - ► (A D, [B C D, A C])
 - ▶ (B C, [A B D, A C])
 - ► (C D, [A B D, A C])

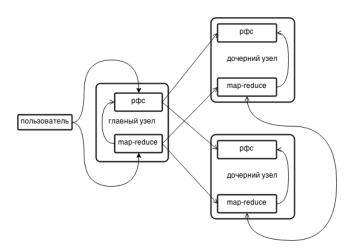
- На стадии reduce пересекаем друг с другом все элементы списка значений и получаем:
 - ► (A B, C)
 - ▶ (A C, B D)
 - ► (A D, C)
 - ▶ (B C, A)
 - ▶ (C D, A)

```
def map_func(string):
    [person, friends] = string.split('_-_')
    friends = friends.split()

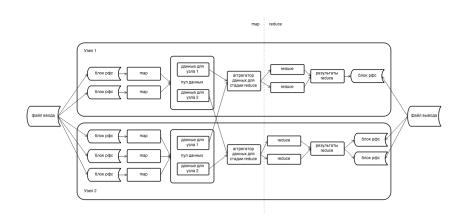
for friend in friends:
        yield ('%s_%s:_', % tuple(sorted([person, friend])), friends)

def reduce_func(key, values):
    result = ''
    if len(values) == 2:
        result = '_'.join(set(values[0]).intersection(set(values[1])))
    return [(key, result)]
```

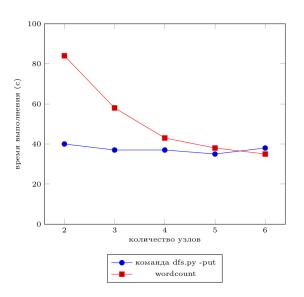
Архитектура распределённого map-reduce



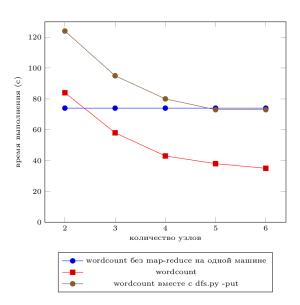
Архитектура распределённого map-reduce



Результаты тестирования



Результаты тестирования



Результаты тестирования

- Выполнение задачи класса информационный поиск:
 - ▶ время загрузки данных в РФС 4мин. 30с.
 - ▶ время выполнения задачи с помощью фреймворка map-reduce — 1мин. 54с.
 - ▶ время выполнения задачи на одной машине без использования фреймворка — бмин. 39с.

Выводы

- С увеличением количества узлов производительность выполнения задач с помощью фреймворка растёт и превосходит производительность выполнения на одной машине.
- ▶ Время загрузки данных в РФС не зависит от количества узлов.
- Наиболее подходящей стратегий использования фреймворка является загрузка данных в РФС и их последующее использование в качестве входных данных для нескольких задач.
- Мар-reduce удобная абстракция для построения решения части задач класса информационный поиск.
- Использование фреймфорка map-reduce для решения задач класса информационный поиск целесообразно.

Курсовой проект Фреймворк и файловая система для распределённой обработки больших данных в рамках концепции map-reduce

Выборнов А.И.

МГТУ им. Н. Э. Баумана art-vybor@ya.com

26 декабря 2014 г.