Отчет №2

Амосов Федор

13 ноября 2013 г.

Алгоритм

Дано множество d мерных точек $P = \{p_i\}_{i=1}^n$. Требуется реализовать построение VoRTree на этих точках с помощью MapReduce.

Далее, привожу набросок алгоритма построения произвольного M-tree с MapReduce. База (построение листьев) не приводится.

```
u_{min}, u_{max} = min and max number of sons
 f = some 2-dimension function
 m = number of java vitual machines in cluster
M-Tree(Points P) {
     k = f(u_{min}, u_{max})
     S = \text{get } k \text{ different random points from } P
     \{P_i\} = split P into m parts
     \{Pair < s_i, P_{s_i} > \} = MapReduce(\{Pair < P_i, S > \})
     for P_{s_i} in \{P_{s_i}\} { T_{s_i} = M-Tree(P_{s_i})
     T = hang \{T_{s_i}\} by new root
     radius of root = min radius of ball, which contains P^{\ *}
     return T
}
map(Pair < Points P, Points S >) {
     for p in P {
         s = closest to p from S
          to output: map.entry(s, p)
}
reduce(Point s, Points P_s) {
     return map.entry(s, P_s)
}
```

Вопросы

- 1. Правда, что мы никак не можем внутри маппера иметь доступ к каким—то «большим глобальным» коллекциям данных? (к примеру, чтобы все мапперы видели один и тот же объект). Видимо нет, т.к. мапперы работают на разных машинах.
- 2. Зачем нам вообще диаграмма Вороного на этапе построения VoR-Tree?
- 3. Я правильно понимаю, что мы не можем себе позволить хранить одновременно все точки в оперативной памяти? Если это так, то над некоторыми, на первый взгляд простыми действиями, придется призадуматься.

- 4. Надо научиться что–то понимать про функцию f с этапа $k=f(u_{min},\,u_{max}).$
- 5. Еще у меня есть много всяких дурацких вопросов по тому, как конкретно мы будем работать с точками. Они у нас будут храниться где—нибудь и мы будем передавать в методы только их айдишники? Или мы будем передавать сами точки? Тогда, если точки будут иметь координаты в double, то после маппера их не удастся «склеить» по ключам. И т.п.