

基于GraphLite的SimRank算法实现

组长：余学辉

组员：耿洪娜



► 算法调研

► 算法实现

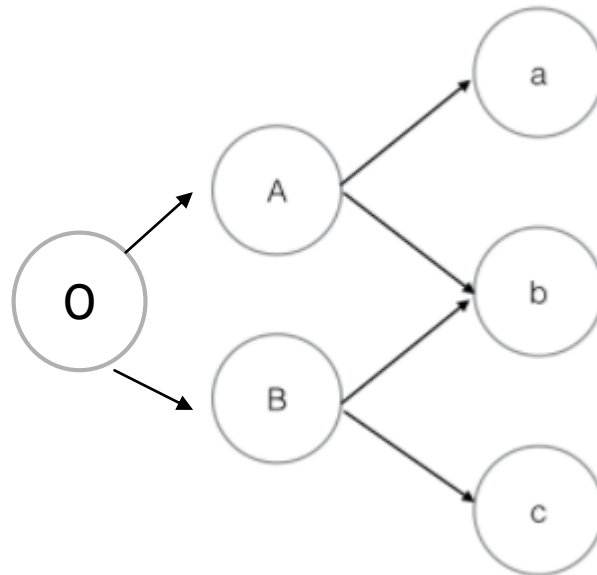
► 性能测试

算法调研 - naïve simrank

$$R_0(a, b) = \begin{cases} 0 & \text{if } a \neq b \\ 1 & \text{if } a = b \end{cases}$$

$$R_{k+1}(a, b) = \begin{cases} \frac{C}{|I(a)||I(b)|} \sum_{i=1}^{|I(a)|} \sum_{j=1}^{|I(b)|} R_k(I_i(a), I_j(b)) & \text{if } a \neq b \\ 1 & \text{if } a = b \end{cases}$$

被同一个顶点引用地两个顶点是相似的；
被相似地顶点引用的两个顶点是相似的；



算法调研 - naïve simrank

$$\begin{cases} S^{(0)} = (1 - c) \cdot I_n \\ S^{(k+1)} = c \cdot Q^T \cdot S^{(k)} \cdot Q + (1 - c) \cdot I_n \end{cases}$$

$$\|S^{(k)} - S\|_{max} \leq c^{k+1} \quad (\forall k = 0, 1, 2 \dots)$$

算法调研 - 平方缓存法 simrank

$$\begin{cases} S_{\langle 2 \rangle}^{(0)} = (1 - c) \cdot I_n \\ S_{\langle 2 \rangle}^{(k+1)} = S_{\langle 2 \rangle}^{(k)} + c^{2^k} \cdot (Q^{2^k})^T \cdot S_{\langle 2 \rangle}^{(k)} \cdot Q^{2^k} \end{cases}$$

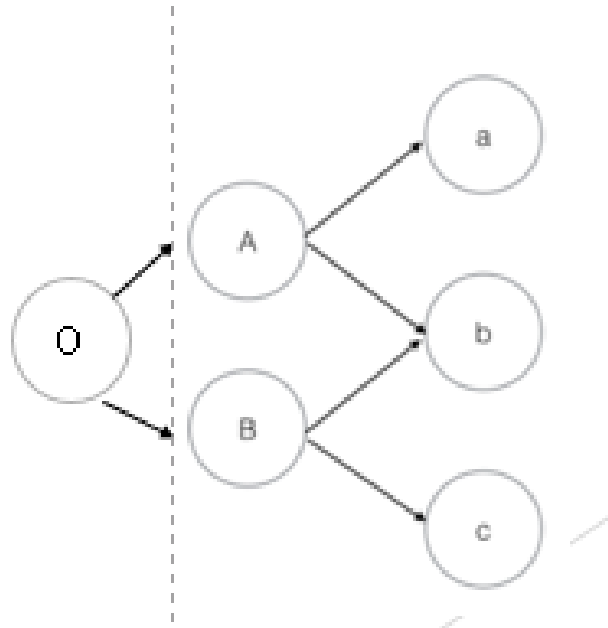
还有一些基于对Q/S矩阵进行降维分解来简化计算的方法

$$\|S_{\langle 2 \rangle}^{(k)} - S\|_{max} \leq c^{2^k} \quad (\forall k = 0, 1, 2 \dots)$$

算法调研 - Monte Carlo

$$R_0(a, b) = \begin{cases} 0 & \text{if } a \neq b \\ 1 & \text{if } a = b \end{cases}$$

$$R_{k+1}(a, b) = \begin{cases} \frac{C}{|I(a)||I(b)|} \sum_{i=1}^{|I(a)|} \sum_{j=1}^{|I(b)|} R_k(I_i(a), I_j(b)) & \text{if } a \neq b \\ 1 & \text{if } a = b \end{cases}$$



$$R(a, b) = k1 \cdot R(0, 0) + k2 \cdot R(A, A)$$

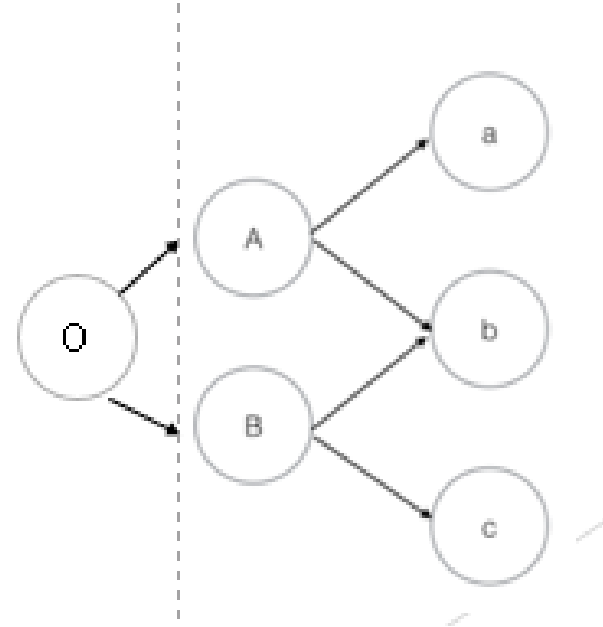
$$K1 = C^2 \cdot p1;$$

$$K2 = C^1 \cdot p2;$$

算法调研 - Monte Carlo

$$s(a, b) = \sum_{t(a,b) \rightarrow (x,x)} P[t] C^{l(t)}$$

$$s^{k+1}(a, b) = \sum_{t(a,b) \rightarrow (x,x); l(t) \leq k+1} P[t] C^{l(t)}$$



1. 两个walker a, b从顶点a,b出发, 随机游走;
2. $t(a, b)$ 表示地是a, b两个walker在t时刻到达的顶点;
3. $P[t]$ 表示walker a, b游走到 $t(a,b)$ 的整个出现地概率;
4. C 是衰减因子, $l(t)$ 表示游走地路径长度。

算法实现

Monte Carlo AL

input: K Monte Carlo loop times, L max length of random walking path, G the test Graph.

output: S similar matrix.

for k in 1:K,

1. all vertex generate a walker.

2. walker random walking in Graph follow reversed path.

3. if two walker meet in same vertex and they have not meet before, calculate they similar, update S.

4. if a walker have no path to choose, then remove it out.

5. when random walking path length $\geq L$, all walker disappear.

Get/Set similar matrix

```
for(uint64_t i=0; i+1<walkers.size(); i++) {  
    for (uint64_t j = i + 1; j < walkers.size(); j++) {  
        auto id_i = walkers.at(i).source_id;  
        auto id_j = walkers.at(j).source_id;  
        if(sim[id_i][id_j] <= EPS){  
            sim[id_i][id_j] = C_K;  
        }  
    }  
}
```

Get

Set

全局访问matrix的三种方法

- ▶ Static
- ▶ Aggregator
- ▶ Nest in Message

全局访问matrix的三种方法：

► static

- static 变量对于单个worker里的定点是共享的，但不同worker间的顶点是不共享的。

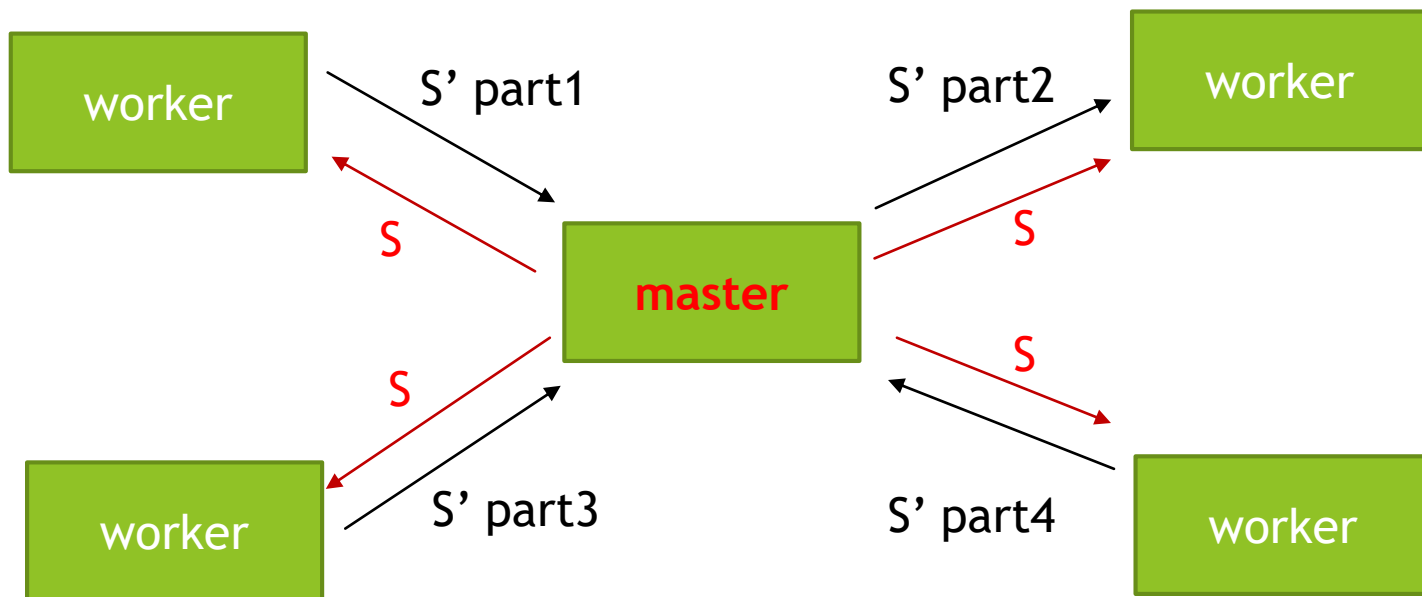
全局访问matrix的三种方法：

► static

- static 变量对于单个worker里的定点是共享的，但不同worker间的顶点是不共享的。

全局访问matrix的三种方法

► Aggregator



每个超步开始，给每个worker发送S矩阵；
每个超步结束，每个worker把S发回master；
通讯传输数据大小为 $|\text{workers}| * \text{sizeof}(S)$ 。
可能卡在数据通信上。

全局访问matrix的三种方法

► Nest in Message

```
for(uint64_t i=0; i+1<walkers.size(); i++) {  
    for (uint64_t j = i + 1; j < walkers.size(); j++) {  
        auto id_i = walkers.at(i).source_id;  
        auto id_j = walkers.at(j).source_id;  
        if(sim[id_i][id_j] <= EPS){  
            sim[id_i][id_j] = C_K;  
        }  
    }  
}
```

只需要S矩阵的第
id_i行或id_j行

全局访问matrix的三种方法

► Nest in Message

- Carry row of S in Message
- Use sparse matrix
- Store half matrix

```
struct Msg{  
    uint64_t source_id;  
}
```



```
struct Msg{  
    uint64_t source_id;  
    map<uint64_t, double> sim;  
}
```

整个图中存在的walker (Message) 的数量不会超过图的顶点数;
每个walker携带稀疏矩阵地一行;
整个图中传递地数据量不会超过sizeof(S);

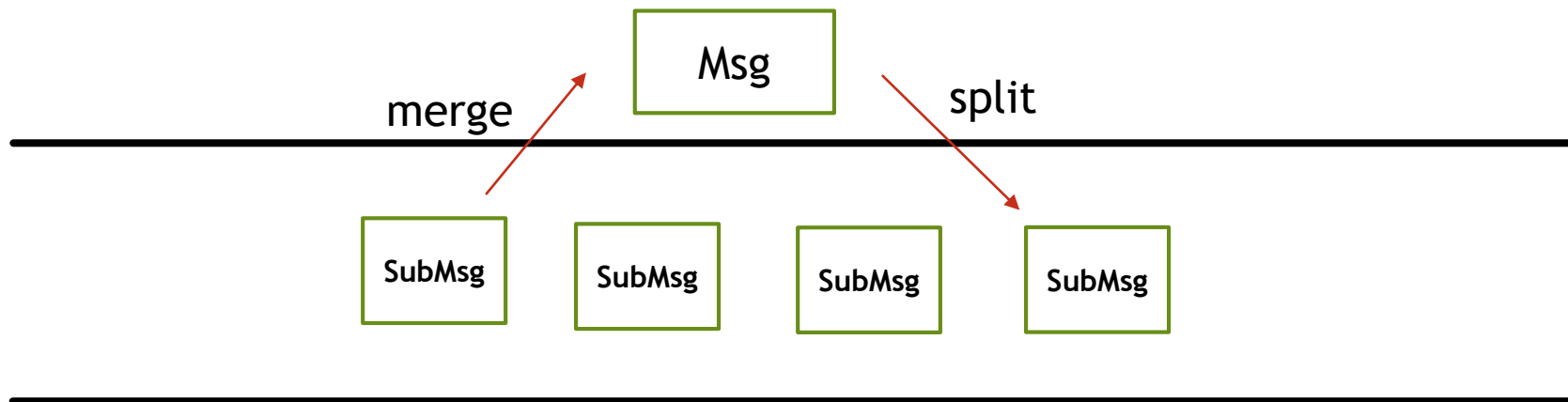
全局访问matrix的三种方法

► Merge and split Message

```
struct Msg{  
    uint64_t source_id;  
    map<uint64_t, double> sim;  
}
```



```
struct SubMsg{  
    uint64_t i; // source_id  
    uint64_t j; // simj = sim[j]  
    double simj;  
}
```



全局访问matrix的三种方法

► Collect result

```
struct Msg{  
    uint64_t source_id;  
    map<uint64_t, double> sim;  
}
```

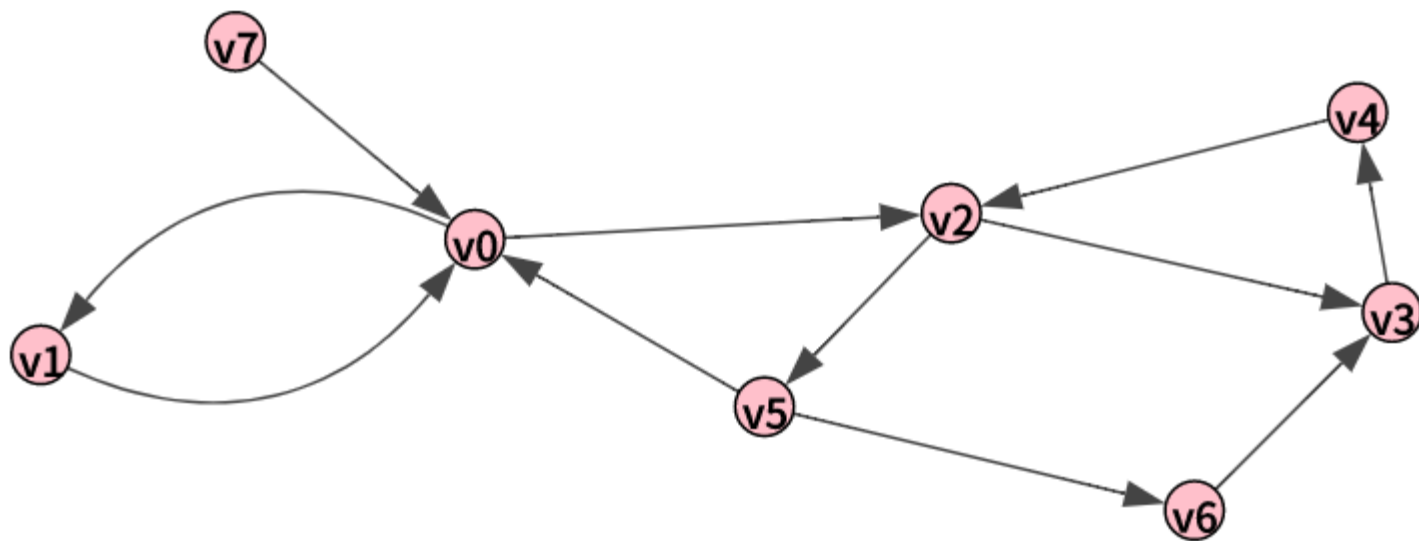


```
struct Msg{  
    uint64_t source_id;  
    map<uint64_t, double> sim;  
    MSGFLAG flag; // DEAD or ALIVE  
}
```

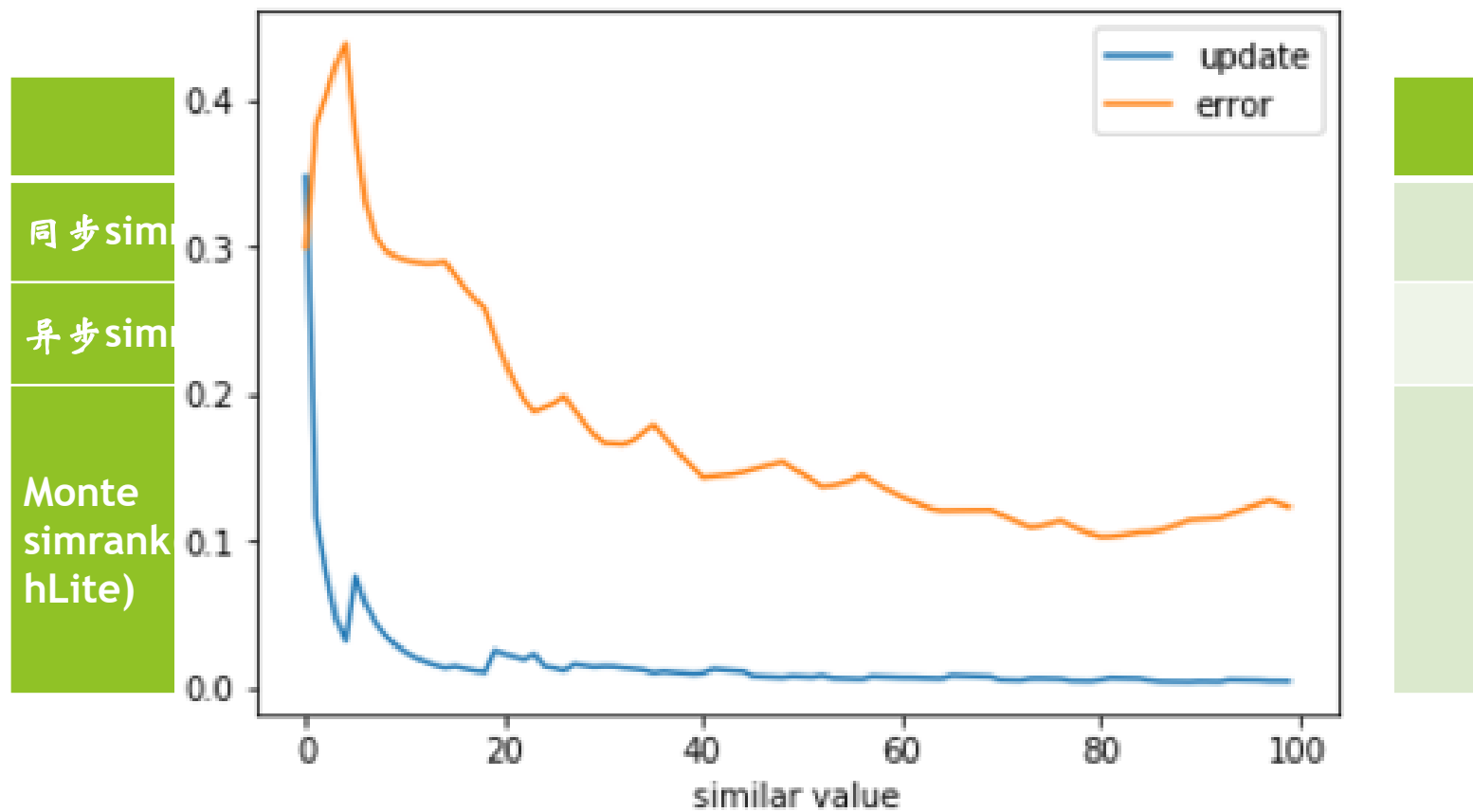
1. 每个vertex value中存储S的一行S[vid]，最后写到结果文件里去；
2. 一个walker随机游走时flag是ALIVE；
3. 当一个walker(Message)消失或者达到最大游走长度时，将flag设置为DEAD，将它发回到vid=source_id的顶点；
4. 每个vertex计算收到ALIVE的Msg对应source_id的相似性，使用DEAD的MSg更新自身地value值。

性能测试: testgraph

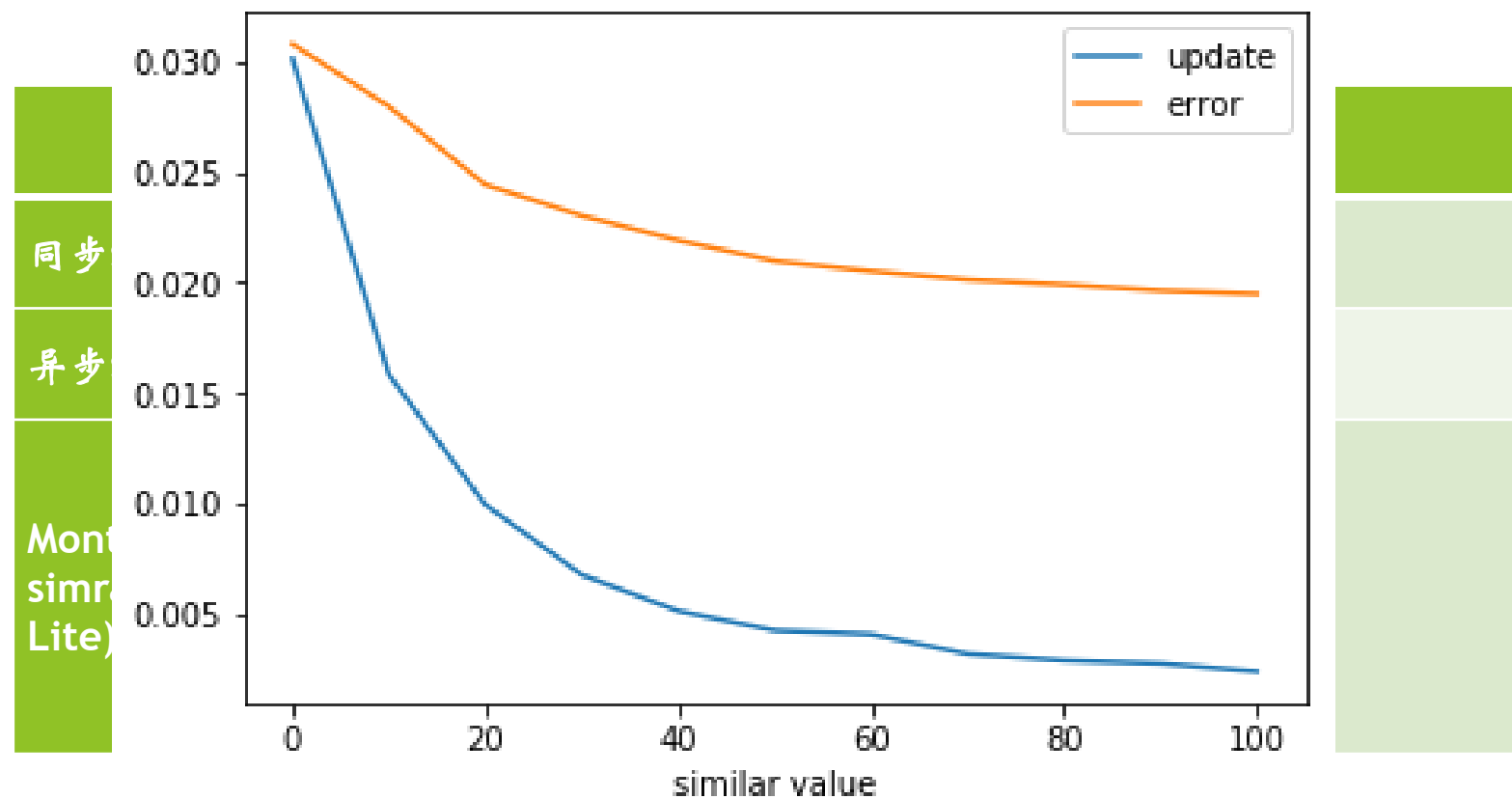
$$error = \frac{\sum_{i=0}^{N-1} \sum_{j=0}^{N-1} |S(i,j) - S^{true}(i,j)|}{\max(|S(i,j)|_0, |S^{true}|_0)}$$



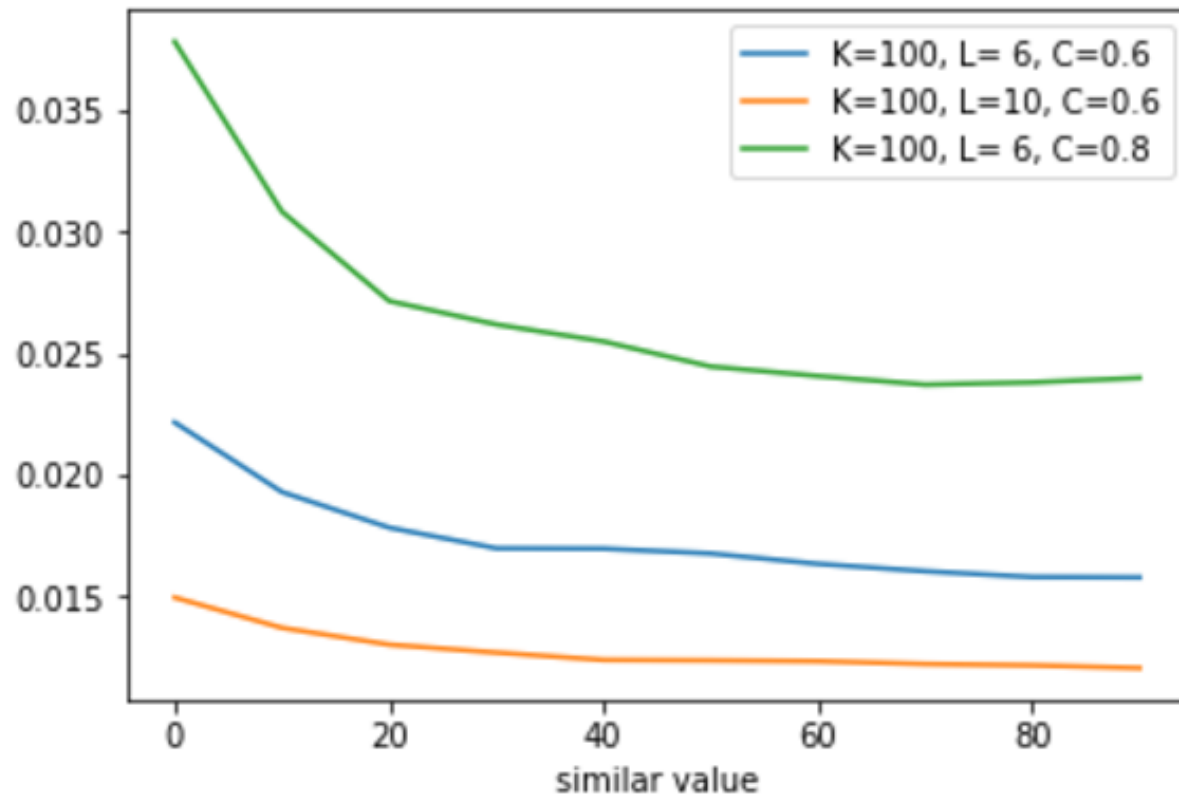
性能测试: testgraph



性能测试: facebookcombined



性能测试: facebookcombined



Search deeper;
Decay smaller;