

CBase: 12 %.
2017.11.08

不同值个数

- 不同值个数是指关系表的某一列上不重复值的个数
- · 不同值个数在cbase里的意义在于:
 - 1.估计两表join结果的行数(以inner join为例 , nrows =

```
\frac{T1.rows}{T1.diff\_num} * \frac{T2.rows}{T2.diff\_num} * \min(T1.diff\_num, T2.diff\_num))
```

2.确定两表join算子 (semi join(left_table.diff_num < 100) , hash join)

估计假设

- Join列不同值个数均匀分布,每个不同值重复次数接近
- •不同列的相关性为0,完全独立

不同值个数估计

• 估计公式: $diffNum = T.diffNum * \left(1 - (1 - sel1)^{\frac{T.tuples}{T.dfffNum}}\right) * sel2 * <math>\frac{T.joinedRows}{T.rows}$

• 符号说明:

diffNum是估计的join列不同值个数

T.diffNum是由统计信息得到表T的join列不同值个数

T.tuples是统计信息给出的表T的元组数

T.rows是由where条件估计的选择率sel*T.tuples得到估计的行数

T.joinedRows是T表以及参与join之后中间结果集中来源于T表的行数估计,反应历史信息 sell是where条件中带join列条件的选择率[0,1]

sel2是where条件中不含join列的条件的选择率[0,1]

公式分析

• $(1 - (1 - sel1)^{\frac{T.tuples}{T.dfffNum}})$: 该部分在公式中的含义是join列上的where条件对join列不 同值个数的影响。最简单的情况下,join列的不同值个数等于元组数,即该列所有 值都是不同值,此时该部分可以化简为sel1,即根据where条件的选择率等比例的选 择了相应不同值个数。假设join列的不同值个数只有元组数的一半,即不同值重复 率为2,每个不同值出现2次。该部分公式可以化简为sel1*(2-sel1)且大于sel1,即当 不同值个数存在重复时,该join列的选择率对不同值个数的选择能力减弱,选择的 个数比根据选择率按比例选择出来的不同值个数更多。所以,该部分公式随着 $\frac{T.tuples}{T.dfffNum}$ 越大, $(1-sel1)^{\frac{T.tuples}{T.dfffNum}}$ 越小, $1-(1-sel1)^{\frac{T.tuples}{T.dfffNum}}$ 越大越接近1。在 最极端情况,不同值只有1个,那么该部分约等于1,join列的where条件的选择率对 不同值个数没有任何影响。

公式分析-续

- T. diff Num: 该项是估计join列不同值个数的基数。
- sel2: 该项是评估非join列对join列不同值个数的影响,当前公式认为非join列的选择率对join列的不同值个数是等比例选择的。
- $\frac{T.joinedRows}{T.rows}$: 该项是反映表T经过的历史和其他表进行join后对不同值个数的影响。初始时,T.joinedRows等于T.rows,随着表T的join次数越多,joinedRows越小,同样认为 $\frac{T.joinedRows}{T.rows}$ 是对join列的不同值个数是等比例选择的。

案例分析

• 场景1: 估小

表T元组数T.tuples=50 2061行, jion列不同值个数T.diffNum=4302, sel1=1,

sel2=0.0019 (实际0.0038) , T.rows=950 (1907) , $\frac{T.joinedRows}{T.rows}=1$ 。

估计join列不同值 diffNum=8,决策使用semi join

实际查出来的结果join列的不同值为1900;

原因: 违背了假设1,不同值重复率接近,实际join列49 4276行为NULL。其余

不同值重复值在1-20间, where条件选择结果集含有8 row join列为NULL。

注: 为null值join列inner join会忽略, left join会保留坐标行, 右表置null, 即使两表join列都为null。

案例分析-续

• 场景2: 估大

表T元组数T.tuples=891行, join列的不同值个数T.diffNum=281, sel1=1, sel2=0.594 (实际0.582) , T.row=529 (519) , $\frac{T.joinedRows}{T.rows}$ =1。 估计join列不同值 diffNum=167, 决策使用hash join 实际查出来的结果join列的不同值为1,为NULL。 原因: 违背了假设2, 非join列对join列的相关性为0。Join列为null值个数 为610,其余279个不同值重复率为1,一个不同值重复率为2,也比较严 重地违背了假设1。

公式改进

- □考虑高频值,将高频值与低频值分开,缓解假设1问题,分散sel2的选择能力
- □考虑sel2对join列的不同值的选择是否等比例选择,类似sel1的选择能力
- \square 考虑 $\frac{T.joinedRows}{T.rows}$ 的选择能力与T.joinedRows的更新规则
- □其他,不同列的相关性?

第4年的多对語分布/最快速電影了。 各个分类就仍然遵母我们的原设了!

新估计公式

• 子部分: $diffNum = T. diffNum * \left(1 - (1 - sel1)^{\frac{T.tuples}{T.diffNum}}\right) *$ $(1 - (1 - sel2)^{\frac{T.tuples}{T.diffNum}}) * \frac{T.joinedRows}{T.rows}$

• 完全公式1: d*iffNum*

$$= \left(\sum_{i=1}^{highNum} (1 - (1 - sel1)^{P_i}) * (1 - (1 - sel2)^{P_i}) * \left(1 - \left(1 - \frac{T.joinedRows}{T.rows}\right)^{P_i}\right)$$

$$* \sum_{i=1}^{highNum} P_i + (T.diffNum - highNum) * (1 - (1 - sel1)^{Q}) * (1 - (1 - sel2)^{Q})$$

$$*\left(1 - \left(1 - \frac{T.joinedRows}{T.rows}\right)^{Q}\right) * (1 - \sum_{i=1}^{highNum} P_{i})$$

• 公式说明:

highNum:高频值个数[0,10]

Pi:高频值对应个数; Q: 低频值平均频率对应的个数

缺陷: 当选择率接近1, 且高频值占的比例比较高时, 严重估小。

• 完全公式2: diffNum

$$= \left(\sum_{i=1}^{highNum} \left(1 - \left(1 - sel1 * \sum_{i=1}^{highNum} P_i\right)^{P_i}\right) * \left(1 - \left(1 - sel2 * \sum_{i=1}^{highNum} P_i\right)^{P_i}\right)$$

$$*\left(1 - \left(1 - \frac{T.joinedRows}{T.rows} * \sum_{i=1}^{highNum} P_i\right)^{P_i}\right)\right) + (T.diffNum - highNum) * \left(1 - \left(1 - sel1 * (1 - \sum_{i=1}^{highNum} P_i)\right)^{Q}\right)$$

$$*\left(1-\left(1-sel2*(1-\sum_{i=1}^{highNum}P_{i})\right)^{Q}\right)*\left(1-\left(1-\frac{T.joinedRows}{T.rows}*(1-\sum_{i=1}^{highNum}P_{i})\right)^{Q}\right)$$

• 公式说明:

highNum:高频值个数[0,10]

Pi:高频值对应个数; O: 低频值平均频率对应的个数

案例分析

• 场景1: 估小

表T元组数T.tuples=50 2061行, jion列不同值个数T.diffNum=4302, sel1=1,

sel2=0.0019 (实际0.0038) , T.rows=950 (1907) , $\frac{T.joinedRows}{T.rows}=1$ 。

估计join列不同值 diffNum=1.25+0,决策使用semi join

实际查出来的结果join列的不同值为1900;

公式2的还有一个不算严重的缺陷在于当高频值占据比例很小的时候,即重复率和低频值接近时,对高频值的不同值个数估计会很小,为0。

采用公式2,计算仍然估小了,而公式1估计结果更大一点没有决策到semi join。

所以还是假设2被违背。

案例分析-续

• 场景2: 估大

表T元组数T.tuples=891行,join列的不同值个数T.diffNum=281,sel1=1,sel2=0.594(实际0.582),T.row=529(519), $\frac{T.joinedRows}{T.rows}=1$ 。

估计join列不同值 diffNum=3.1+4.5,决策使用semi join 实际查出来的结果join列的不同值为1,为NULL。 公式1(估计值89)和公式2都能决策成semi join

模拟分析

根据公式考虑各种变量下的估计公式的表现:

考虑参数: join列选择率sel1, 非join列选择率sel2, join列的高、低频比例(用高频重复次数控制), join列高、低频不同值个数(用低频重复次数控制)

模拟环境:

基本设定10000, 高频值10个, 随机采样20次, 模拟选择率的估计结果。

公式1:分开考虑sel1和sel2,即完全公式2。

公式2:公式1基础上将sel1*sel2当做一个整体。

公式3: 在公式1基础上乘系数k = 1.4142。

公式4: 将高频低频比例在估计公式之后再乘, 即完全公式1。

因素: 选择率

高频值重复次数100,所占总行数比例10%,低频值重复次数1,所占总行数的比例为90%。

结果:

从图中可以看出各个公式的趋向性与采样结果一直,但是存在一定的误差,其中公式2和公式4的估计结果十分相近,并且贴近采样值。 公式1在选择率比较大的时候出现最明显的估小,并且公式1总是估小。 而公式4乘以系数后,会明显估大。简单调整系数,恐与低频与高频值比例有 关。

highdup=100, lowdup=1



因素: 高频比例

控制sel1, sel2,不同highdup值的模拟结果:

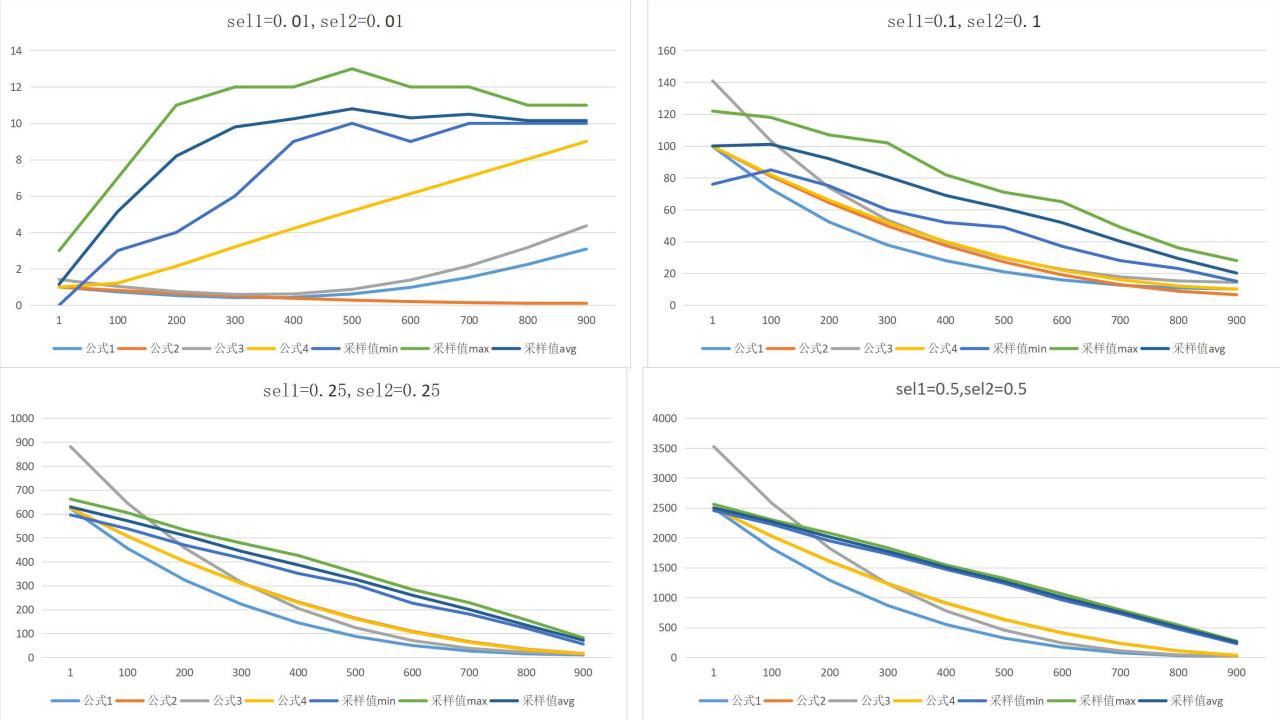
可以观察到,

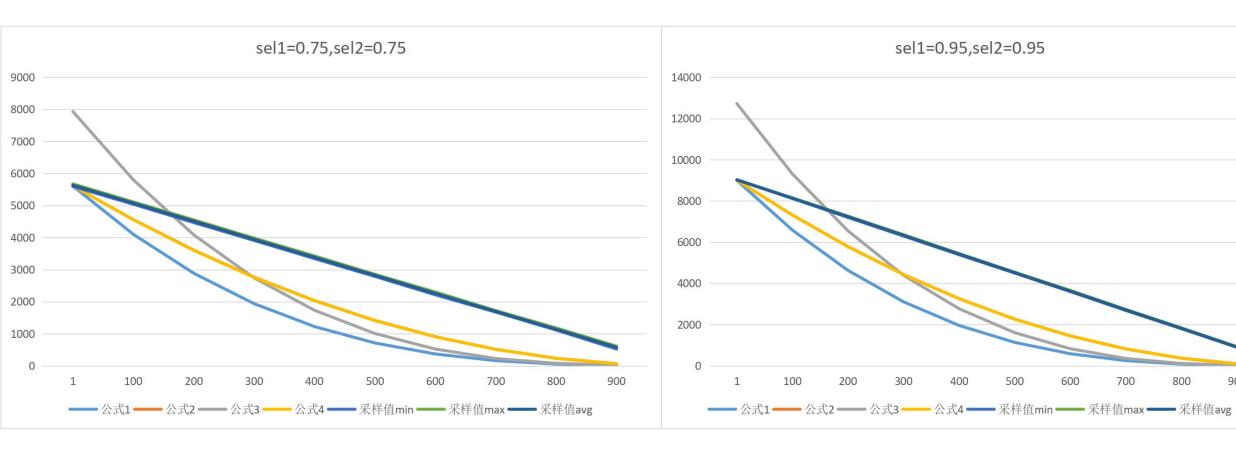
我们的估计公式随着高频值所占比例加大,下降程度比采样的结果更快,即明显估小,估小对于决策是否走semi join会有严重的影响。

而且,随着选择率增大,即使不同值个数随着高频比例成下降趋势,但是对比低选择率的不同值个数个数明显增多。

或许一个更简单的公式能更好估计不同值个数, diff_number*sel*比例。

高频值重复次数为1,100,200...900时,不同值个数: 10000, 9010, 8010,7010,...,1010





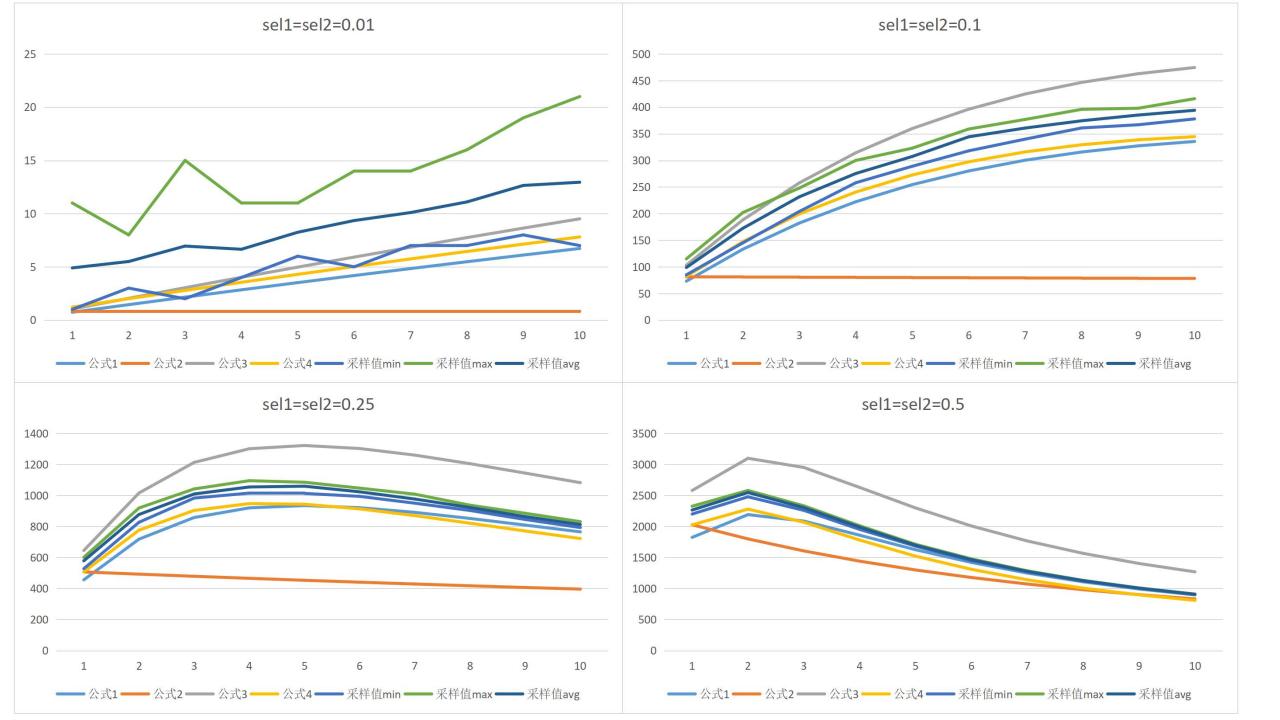
因素:不同值个数

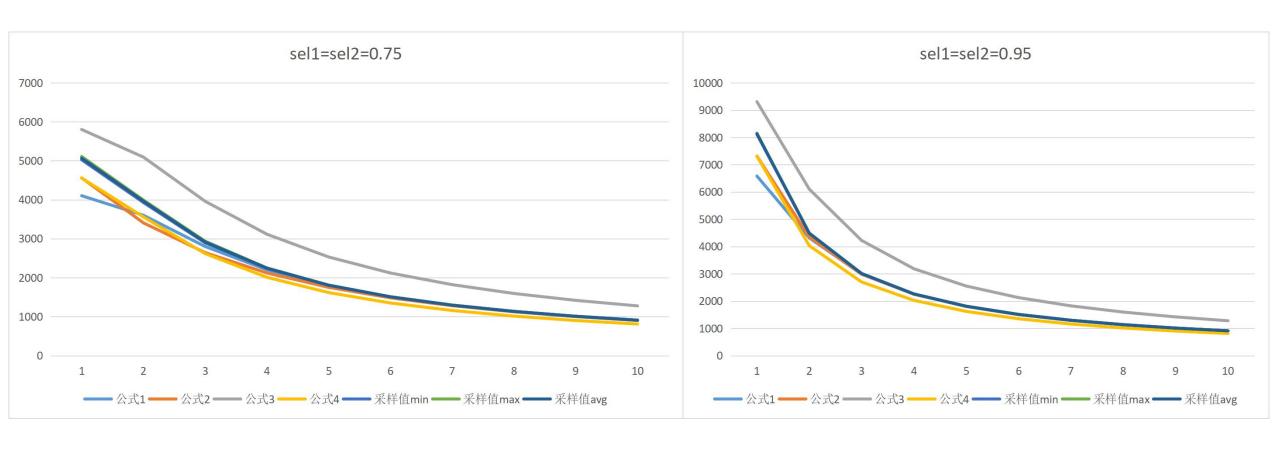
固定高频值的重复率为100,占比10%。

低频值重复个数为1,2,...,10时,不同值个数: 9010,4510,3010,2260,1810,1510,1296,1135,1010,910

结果,在这个情况下,公式1在后期随着低频重复次数增大,估计的更准,而公式4在低频重复次数前期(小于5)估计的更准,误差越来越接近高频值所占比例。

总体上看,公式4估计虽然在后期估计的稍弱与公式1,但是不是十分明显。



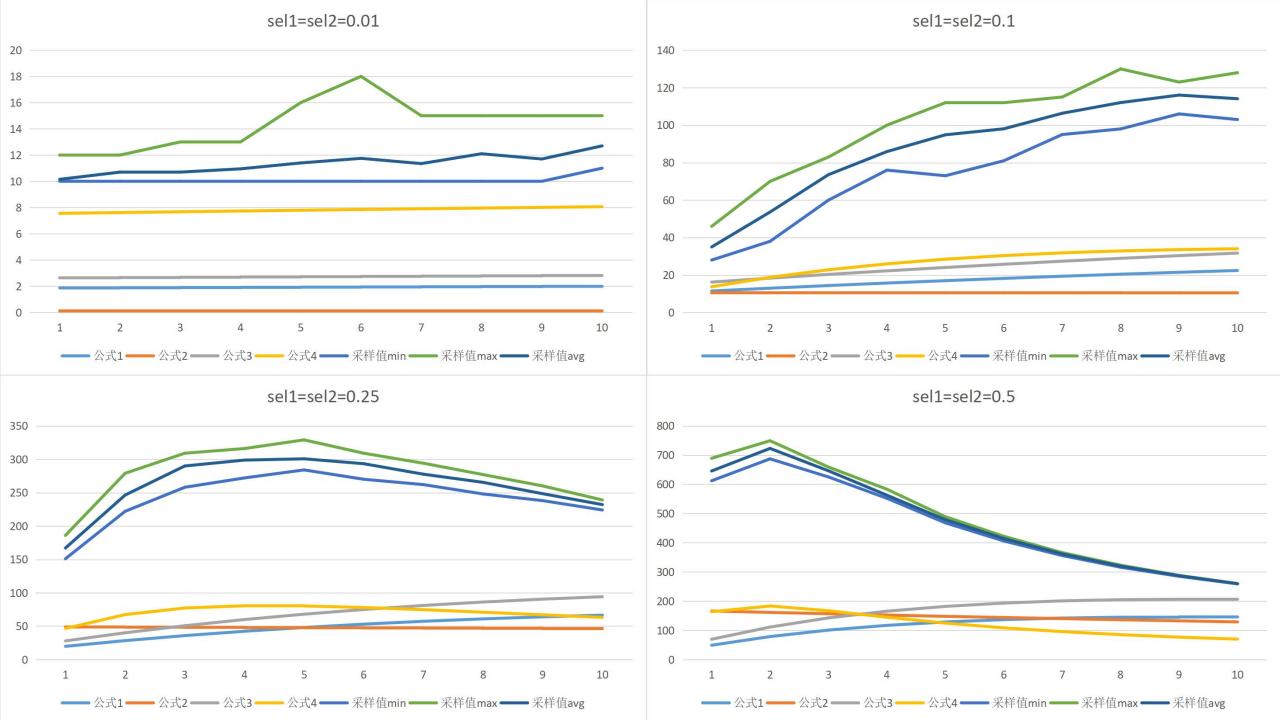


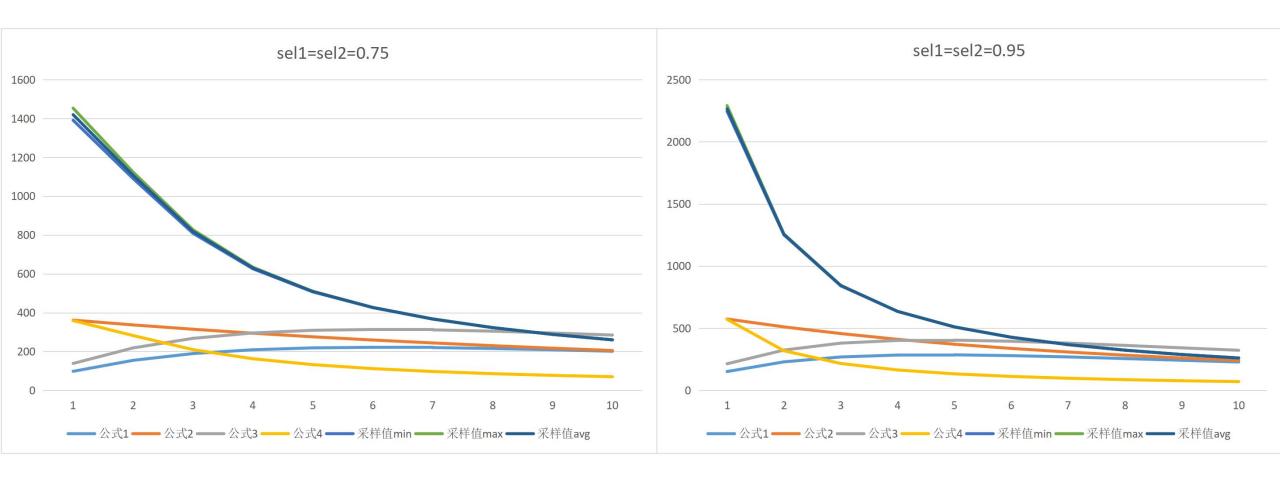
因素:不同值个数-续

固定高频值的重复率为750,占比75%。

低频值重复个数为1,2,...,10时,不同值个数: 2510,1260,844,635,510,427,368,323,288,260,260

结果,可以看出随着选择率的增加,各个公式估小的程度更加明显。





总结

综合比较选择率,高频值比例和低频值重复次数这几个变量情况下的各个公式的表现,可以看出公式4在选择率,高频值比例的变化情况下最优,在低频值重复次数较小情况下也表现较优。但是公式4的不足之处,在于处理高频比例很大,而选择率较高情况下,仍然会明显估小

所以,得出结论使用公式4,能在多数情况下对不同值个数的估计更准。 而对于处理高频部分所占比例极大情况下,需要有新的子公式进行平衡。

END, THANKS