

理解分布式id生成算法SnowFlake

赞 | 5

收藏 | 22

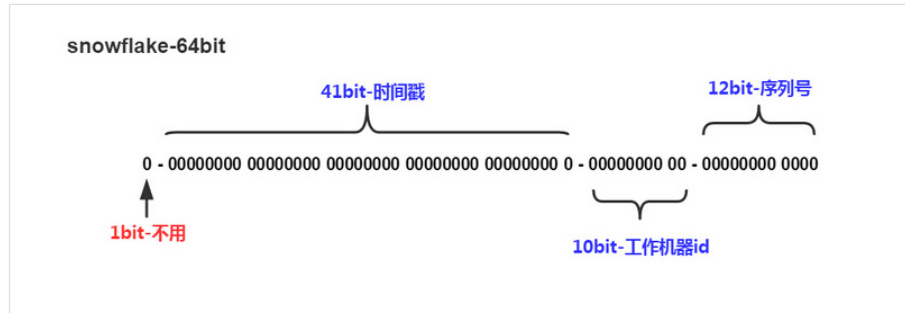
原 分布式 java 算法 首席卖萌官 2017年09月20日发布

4.5k 次浏览

分布式id生成算法的有很多种，Twitter的SnowFlake就是其中经典的一种。

概述

SnowFlake算法生成id的结果是一个64bit大小的整数，它的结构如下图：



- **1位**，不用。二进制中最高位为1的都是负数，但是我们生成的id一般都使用整数，所以这个最高位固定是0
- **41位**，用来记录时间戳（毫秒）。
 - 41位可以表示 $2^{41} - 1$ 个数字，
 - 如果只用来表示正整数（计算机中正数包含0），可以表示的数值范围是：0 至 $2^{41} - 1$ ，减1是因为可表示的数值范围是从0开始算的，而不是1。
 - 也就是说41位可以表示 $2^{41} - 1$ 个毫秒的值，转化成单位年则是 $(2^{41} - 1) / (1000 * 60 * 60 * 24 * 365) = 69$ 年
- **10位**，用来记录工作机器id。
 - 可以部署在 $2^{10} = 1024$ 个节点，包括 **5位datacenterId** 和 **5位workerId**
 - **5位（bit）**可以表示的最大正整数是 $2^5 - 1 = 31$ ，即可以用0、1、2、3、....31这32个数字，来表示不同的datacenterId或workerId
- **12位**，序列号，用来记录同毫秒内产生的不同id。
 - **12位（bit）**可以表示的最大正整数是 $2^{12} - 1 = 4096$ ，即可以用0、1、2、3、....4095这4096个数字，来表示同一机器同一时间戳（毫秒）内产生的4096个ID序号

由于在Java中64bit的整数是long类型，所以在Java中SnowFlake算法生成的id就是long来存储的。

SnowFlake可以保证：

- 所有生成的id按时间趋势递增
- 整个分布式系统内不会产生重复id（因为有datacenterId和workerId来做区分）

Talk is cheap, show you the code

以下是Twitter官方原版的，用Scala写的，（我也不懂Scala，当成Java看即可）：

```
private[this] val rand = new Random

val twepoch = 1288834974657L

private[this] val workerIdBits = 5L
private[this] val datacenterIdBits = 5L
private[this] val maxWorkerId = -1L ^ (-1L << workerIdBits)
private[this] val maxDatacenterId = -1L ^ (-1L << datacenterIdBits)
private[this] val sequenceBits = 12L

private[this] val workerIdShift = sequenceBits
private[this] val datacenterIdShift = sequenceBits + workerIdBits
private[this] val timestampLeftShift = sequenceBits + workerIdBits + datacenterIdBits
private[this] val sequenceMask = -1L ^ (-1L << sequenceBits)

private[this] var lastTimestamp = -1L

// sanity check for workerId
if (workerId > maxWorkerId || workerId < 0) {
    exceptionCounter.incr(1)
}
```

```

        throw new IllegalArgumentException("worker Id can't be greater than %d or less than 0".format
    }

    if (datacenterId > maxDatacenterId || datacenterId < 0) {
        exceptionCounter.incr(1)
    }

```

Scala是一门可以编译成字节码的语言，简单理解是在Java语法基础上加上了很多语法糖，例如不用每条语句后写分号，可以使用动态类型等等。抱着试一试的心态，我把Scala版的代码“翻译”成Java版本的，对scala代码改动的地方如下：

```

/** Copyright 2010-2012 Twitter, Inc.*/
package com.twitter.service.snowflake

import com.twitter.ostrich.stats.Stats
import com.twitter.service.snowflake.gen._
import java.util.Random
import com.twitter.logging.Logger

/**
 * An object that generates IDs.
 * This is broken into a separate class in case
 * we ever want to support multiple worker threads
 * per process
 */
class IdWorker(
    val workerId: Long,
    val datacenterId: Long,
    private val reporter: Reporter, //日志相关，删
    var sequence: Long = 0L)
    extends Snowflake.Iface { //接口找不到，删

    private[this] def genCounter(agent: String) = {
        Stats.incr("ids_generated")
        Stats.incr("ids_generated %s".format(agent))
    } // |
    // |
    // |<--这部分改成Java的构造函数形式
    // |
    // |
    // |<--错误、日志处理相关，删

```

改出来的Java版：

```

public class IdWorker{

    private long workerId;
    private long datacenterId;
    private long sequence;

    public IdWorker(long workerId, long datacenterId, long sequence){
        // sanity check for workerId
        if (workerId > maxWorkerId || workerId < 0) {
            throw new IllegalArgumentException(String.format("worker Id can't be greater than %d or less than 0", workerId));
        }
        if (datacenterId > maxDatacenterId || datacenterId < 0) {
            throw new IllegalArgumentException(String.format("datacenter Id can't be greater than %d or less than 0", datacenterId));
        }
        System.out.printf("worker starting. timestamp left shift %d, datacenter id bits %d, worker id bits %d, sequence bits %d, workerId %d\n",
            timestampLeftShift, datacenterIdBits, workerIdBits, sequenceBits, workerId);

        this.workerId = workerId;
        this.datacenterId = datacenterId;
        this.sequence = sequence;
    }

    private long twepoch = 1288834974657L;

```

代码理解

上面的代码中，有部分位运算的代码，如：

```

sequence = (sequence + 1) & sequenceMask;

private long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << workerIdBits);

return ((timestamp - twepoch) << timestampLeftShift) |
    (datacenterId << datacenterIdShift) |
    (workerId << workerIdShift) |
    sequence;

```

为了能更好理解，我对相关知识研究了一下。

负数的二进制表示

在计算机中，负数的二进制是用补码来表示的。假设我是用Java中的int类型来存储数字的，

int类型的大小是32个二进制位（bit），即4个字节（byte）。（1 byte = 8 bit）
那么十进制数字 3 在二进制中的表示应该是这样的：

```
00000000 00000000 00000000 00000011
// 3的二进制表示，就是原码
```

那数字 -3 在二进制中应该如何表示？
我们可以反过来想想，因为-3+3=0，
在二进制运算中 把-3的二进制看成未知数x来求解，
求解算式的二进制表示如下：

```
00000000 00000000 00000000 00000011 //3，原码
+  xxxxxxxx xxxxxxxx xxxxxxxx xxxxxxxx //-3，补码
-----
00000000 00000000 00000000 00000000
```

反推x的值，3的二进制加上什么值才使结果变成 00000000 00000000 00000000 00000000 ？：

```
00000000 00000000 00000000 00000011 //3，原码
+ 11111111 11111111 11111111 11111101 //-3，补码
-----
1 00000000 00000000 00000000 00000000
```

反推的思路是3的二进制数从最低位开始逐位加1，使溢出的1不断向高位溢出，直到溢出到第33位。然后由于int类型最多只能保存32个二进制位，所以最高位的1溢出了，剩下的32位就成了（十进制的）0。

补码的意义就是可以拿补码和原码（3的二进制）相加，最终加出一个“溢出的0”

以上是理解的过程，实际中记住**公式**就很容易算出来：

- 补码 = 反码 + 1
- 补码 = （原码 - 1）再取反码

因此 -1 的二进制应该这样算：

```
00000000 00000000 00000000 00000001 //原码：1的二进制
11111111 11111111 11111111 11111110 //取反码：1的二进制的反码
11111111 11111111 11111111 11111111 //加1：-1的二进制表示（补码）
```

用位运算计算n个bit能表示的最大数值

比如这样一行代码：

```
private long workerIdBits = 5L;
private long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << workerIdBits);
```

上面代码换成这样看方便一点：

```
long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << 5L)
```

咋一看真的看不准哪个部分先计算，于是查了一下Java运算符的优先级表:

优先级	运算符	结合性
1	() [] .	从左到右
2	! +(正) -(负) ~ ++ --	从右向左
3	* / %	从左向右
4	+(加) -(减)	从左向右
5	<< >> >>>	从左向右
6	< <= > >= instanceof	从左向右
7	== !=	从左向右
8	& (按位与)	从左向右
9	^	从左向右
10		从左向右
11	&&	从左向右
12		从左向右
13	?:	从右向左
14	= += -= *= /= %= &= = ^= ~= <<= >>= >>>=	从右向左

所以上面那行代码中，运行顺序是：

- -1 左移 5，得结果a

- -1 异或 a

`long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << 5L)` 的二进制运算过程如下：

-1 左移 5，得结果a：

```
11111111 11111111 11111111 11111111 //-1的二进制表示（补码）
11111 11111111 11111111 11111111 11100000 //高位溢出的不要，低位补0
11111111 11111111 11111111 11100000 //结果a
```

-1 异或 a：

```
11111111 11111111 11111111 11111111 //-1的二进制表示（补码）
^ 11111111 11111111 11111111 11100000 //两个操作数的位中，相同则为0，不同则为1
-----
00000000 00000000 00000000 00011111 //最终结果31
```

最终结果是31，二进制 `00000000 00000000 00000000 00011111` 转十进制可以这么算：

$$2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 = 16 + 8 + 4 + 2 + 1 = 31$$

那既然现在知道算出来 `long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << 5L)` 中的 `maxWorkerId = 31`，有什么含义？为什么要用左移5来算？如果你看过 [概述](#) 部分，请找到这段内容看看：

5 位 (bit) 可以表示的最大正整数是 $2^5 - 1 = 31$ ，即可以用 0、1、2、3、....31 这 32 个数字，来表示不同的 `datacenterId` 或 `workerId`

`-1L ^ (-1L << 5L)` 结果是 31， $2^5 - 1$ 的结果也是 31，所以在代码中，`-1L ^ (-1L << 5L)` 的写法是 利用位运算 计算出 5 位能表示的最大正整数是多少

用mask防止溢出

有一段有趣的代码：

```
sequence = (sequence + 1) & sequenceMask;
```

分别用不同的值测试一下，你就知道它怎么有趣了：

```
long seqMask = -1L ^ (-1L << 12L); //计算12位能存储的最大正整数，相当于：2^12-1 = 4095
System.out.println("seqMask: "+seqMask);
System.out.println(1L & seqMask);
System.out.println(2L & seqMask);
System.out.println(3L & seqMask);
System.out.println(4L & seqMask);
System.out.println(4095L & seqMask);
System.out.println(4096L & seqMask);
System.out.println(4097L & seqMask);
System.out.println(4098L & seqMask);

/**
seqMask: 4095
1
2
3
4
4095
0
1
2
*/
```

这段代码通过 位与 运算保证计算的结果范围始终是 0-4095！

用位运算汇总结果

还有另外一段诡异的代码：

```
return ((timestamp - twepoch) << timestampLeftShift) |
        (datacenterId << datacenterIdShift) |
        (workerId << workerIdShift) |
        sequence;
```

为了弄清楚这段代码，

首先 需要计算一下相关的值：

```
private long tweepoch = 1288834974657L; //起始时间戳，用于用当前时间戳减去这个时间戳，算出偏移量

private long workerIdBits = 5L; //workerId占用的位数：5
private long datacenterIdBits = 5L; //datacenterId占用的位数：5
private long maxWorkerId = -1L ^ (-1L << workerIdBits); // workerId可以使用的最大数值：31
private long maxDatacenterId = -1L ^ (-1L << datacenterIdBits); // datacenterId可以使用的最大数值
private long sequenceBits = 12L; //序列号占用的位数：12

private long workerIdShift = sequenceBits; // 12
private long datacenterIdShift = sequenceBits + workerIdBits; // 12+5 = 17
private long timestampLeftShift = sequenceBits + workerIdBits + datacenterIdBits; // 12+5+5 = 22
private long sequenceMask = -1L ^ (-1L << sequenceBits); //4095

private long lastTimestamp = -1L;
```

其次 写个测试，把参数都写死，并运行打印信息，方便后面来核对计算结果：

```
//-----测试-----
public static void main(String[] args) {
    long timestamp = 1505914988849L;
    long tweepoch = 1288834974657L;
    long datacenterId = 17L;
    long workerId = 25L;
    long sequence = 0L;

    System.out.printf("\ntimestamp: %d \n", timestamp);
    System.out.printf("\ntweepoch: %d \n", tweepoch);
    System.out.printf("\ndatacenterId: %d \n", datacenterId);
    System.out.printf("\nworkerId: %d \n", workerId);
    System.out.printf("\nsequence: %d \n", sequence);
    System.out.println();
    System.out.printf("(timestamp - tweepoch): %d \n", (timestamp - tweepoch));
    System.out.printf("((timestamp - tweepoch) << 22L): %d \n", ((timestamp - tweepoch) << 22L));
    System.out.printf("(datacenterId << 17L): %d \n", (datacenterId << 17L));
    System.out.printf("(workerId << 12L): %d \n", (workerId << 12L));
    System.out.printf("sequence: %d \n", sequence);

    long result = ((timestamp - tweepoch) << 22L) |
        (datacenterId << 17L) |
        (workerId << 12L) |
        sequence;
```

代入位移的值得之后，就是这样：

```
return ((timestamp - 1288834974657) << 22) |
    (datacenterId << 17) |
    (workerId << 12) |
    sequence;
```

对于尚未知道的值，我们可以先看看 [概述](#) 中对SnowFlake结构的解释，再代入在合法范围的值(windows系统可以用计算器方便计算这些值的二进制)，来了解计算的过程。

当然，由于我的测试代码已经把这些值写死了，那直接用这些值来手工验证计算结果即可：

```
long timestamp = 1505914988849L;
long tweepoch = 1288834974657L;
long datacenterId = 17L;
long workerId = 25L;
long sequence = 0L;
```

设: timestamp = 1505914988849, tweepoch = 1288834974657
1505914988849 - 1288834974657 = 217080014192 (timestamp相对于起始时间的毫秒偏移量)，其(a)二进制左移22位

```
|<--这里开始左右22位
00000000 00000000 000000|00 00110010 10001010 11111010 00100101 01110000 // a = 217080014192
00001100 10100010 10111110 10001001 01011100 00|000000 00000000 00000000 // a左移22位后的值(1a)
|<--这里后面的位补0
```

设: datacenterId = 17，其（b）二进制左移17位计算过程如下：

```
|<--这里开始左移17位
00000000 00000000 0|0000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00010001 // b = 17
00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 0010001|0 00000000 00000000 // b左移17位后的值(1b)
|<--这里后面的位补0
```

设: workerId = 25, 其(c)二进制左移12位计算过程如下:

```
|<--这里开始左移12位
00000000 0000|0000 00000000 00000000 00000000 00000000 00011001 // c = 25
00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000001 1001|0000 00000000 // c左移12位后的值(1c)
|<--这里后面的位补0
```

设: sequence = 0, 其二进制如下:

```
00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 // sequence = 0
```

现在知道了每个部分左移后的值(la,lb,lc), 代码可以简化成下面这样去理解:

```
return ((timestamp - 1288834974657) << 22) |
        (datacenterId << 17) |
        (workerId << 12) |
        sequence;

-----
|
| 简化
\|/
-----

return (la) |
        (lb) |
        (lc) |
        sequence;
```

上面的管道符号 | 在Java中也是一个位运算符。其含义是:

x的第n位和y的第n位 只要有一个是1, 则结果的第n位也为1, 否则为0, 因此, 我们对四个数的 位或运算 如下:

```
1 | 41 | 5 | 5 | 12

0|0001100 10100010 10111110 10001001 01011100 00|0000|0 0000|0000 00000000 //1a
0|0000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00|10001|0 0000|0000 00000000 //1b
0|0000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00|00000|1 1001|0000 00000000 //1c
or 0|0000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00|00000|0 0000|0000 00000000 //sequence
-----
0|0001100 10100010 10111110 10001001 01011100 00|10001|1 1001|0000 00000000 //结果: 9104995718476
```

结果计算过程:

1) 从左列出1出现的下标(从0开始算):

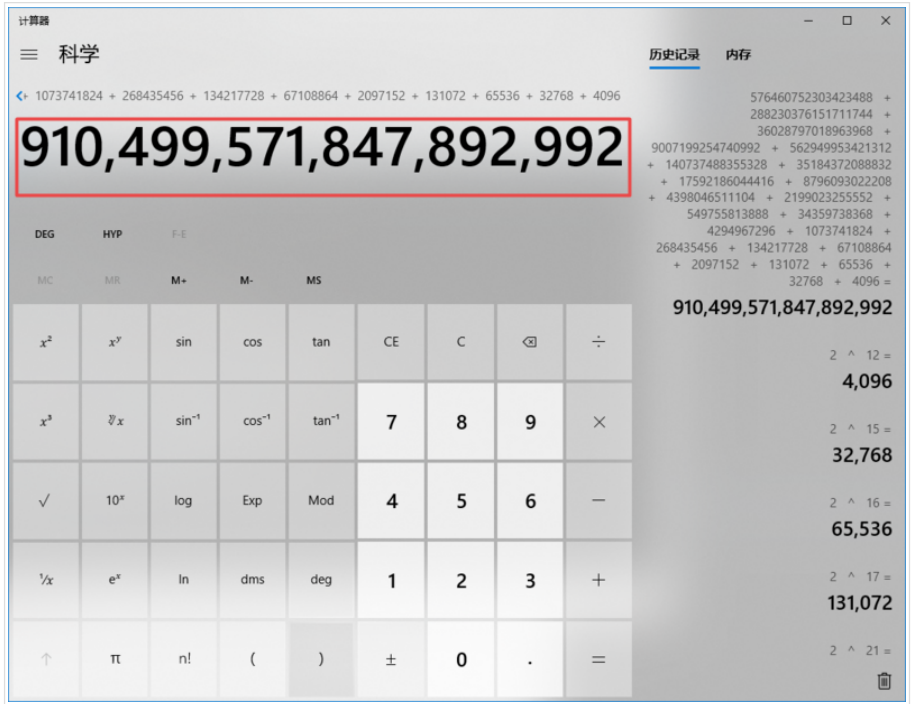
```
0000 1 1 00 1 0 1 000 1 0 1 0 1 1 1 1 0 1 000 1 00 1 0 1 0 1 1 1 00
      59 58 55 53 49 47 45 44 43 42 41 39 35 32 30 28 27 26
```

2) 各个下标作为2的幂数来计算, 并相加:

```
259 + 258 + 255 + 253 + 249 + 247 + 245 + 244 + 243 + 242 + 241 + 239 + 235 + 232 + 230 + 228 + 227 + 226 + 221 + 217 + 216 + :

2^59} : 576460752303423488
2^58} : 288230376151711744
2^55} : 36028797018963968
2^53} : 9007199254740992
2^49} : 562949953421312
2^47} : 140737488355328
2^45} : 35184372088832
2^44} : 17592186044416
2^43} : 8796093022208
2^42} : 4398046511104
2^41} : 219902325552
2^39} : 549755813888
2^35} : 34359738368
2^32} : 4294967296
2^30} : 1073741824
2^28} : 268435456
2^27} : 134217728
2^26} : 67108864
2^21} : 2097152
2^17} : 131072
2^16} : 65536
2^15} : 32768
+ 2^12} : 4096
-----
910499571847897992
```

计算截图：



跟测试程序打印出来的结果一样，手工验证完毕！

观察

```
1 | 41 | 5 | 5 | 12

0|0001100 10100010 10111110 10001001 01011100 00| | | //1a
0| | | | |10001| | | //1b
0| | | | |1 1001| | | //1c
or 0| | | | |0000 00000000 //sequence
-----
0|0001100 10100010 10111110 10001001 01011100 00|10001|1 1001|0000 00000000 //结果: 910499571847892992
```

上面的64位我按1、41、5、5、12的位数截开了，方便观察。

- 纵向 观察发现:
 - 在41位那一段，除了1a一行有值，其它行（1b、1c、sequence）都是0，（我爸其它）
 - 在左起第一个5位那一段，除了1b一行有值，其它行都是0
 - 在左起第二个5位那一段，除了1c一行有值，其它行都是0
 - 按照这规律，如果sequence是0以外的其它值，12位那段也会有值的，其它行都是0
- 横向 观察发现:
 - 在1a行，由于左移了5+5+12位，5、5、12这三段都补0了，所以1a行除了41那段外，其它肯定都是0
 - 同理，1b、1c、sequence行也以此类推
 - 正因为左移的操作，使四个不同的值移到了SnowFlake理论上相应的位置，然后四行做 位或 运算（只要有1结果就是1），就把4段的二进制数合并成一个二进制数。

结论：

所以，在这段代码中

```
return ((timestamp - 1288834974657) << 22) |
       (datacenterId << 17) |
       (workerId << 12) |
       sequence;
```

左移运算是为了将数值移动到对应的段(41、5、5、12那段因为本来就在最右，因此不用左移)。

然后对每个左移后的值(1a、1b、1c、sequence)做位或运算，是为了把各个短的数据合并起来，合并成一个二进制数。

最后转换成10进制，就是最终生成的id

扩展

在理解了这个算法之后，其实还有一些扩展的事情可以做：

1. 根据自己业务修改每个位段存储的信息。算法是通用的，可以根据自己需求适当调整每段的大小以及存储的信息。
2. 解密id，由于id的每段都保存了特定的信息，所以拿到一个id，应该可以尝试反推出原始的每个段的信息。反推出的信息可以帮助我们分析。比如作为订单，可以知道该订单的生成日期，负责处理的数据中心等。

2017年09月20日发布

赞 | 5

收藏 | 22

你可能感兴趣的文章

分布式事务概念梳理 77 浏览

推荐十款java开源中文分词组件 3 收藏, 864 浏览

一个两年Java的面试总结 747 收藏, 6.4k 浏览

3 条评论

默认排序 | 时间排序



FullStack · 3月1日

请问workid具体怎么保证唯一呢，比如我有n个docker，有些docker会挂掉然后重启

赞 回复

不好意思，这点我也没有深入研究

— 首席卖萌官 作者 · 3月1日

添加回复



aaaaaaxxl · 3月2日

((timestamp - 1288834974657) << 32) 超过long类型数据范围，怎么办

赞 回复



文明社会，理性评论

发表评论



首席卖萌官

374 声望

关注作者

发布于专栏

不折腾会死

怀着不折腾会死的心研究技术。多折腾多学习。

4 人关注

关注专栏

产品

热门问答
热门专栏
热门讲堂
最新活动
技术圈
找工作
移动客户端

资源

每周精选
用户排行榜
徽章
帮助中心
声望与权限
社区服务中心
开发手册

商务

人才服务
企业培训
活动策划
广告投放
合作联系

关于

关于我们
加入我们
联系我们

关注

产品技术日志
社区运营日志
市场运营日志
团队日志
社区访谈

条款

服务条款
内容许可



扫一扫下载 App

