缓存的含义

缓存: 使用集合结构暂存数据或复用结果,减少重复计算或重复请求,提高性能。

缓存的特点:

容量限制。缓存需要限制容量,超过容量则触发淘汰策略。 过期策略。缓存的数据有过期策略,比如访问或写入后 N 秒过期。 淘汰策略。使用 LFU、LRU 算法,清理缓存的数据,防止数据过久、容量超限。 单值模式或 KV 模式。单值模式只存储 value,KV 模式存储 key-value。 缓存命中率。衡量缓存的重要指标,命中缓存的次数与总的查询次数的比率。 缓存一致性问题。原因在于多副本,数据源与缓存如何保持数据一致。

使用数组缓存加快数字计算

```
编写代码: num_without_cache.c
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdint.h>
#include <time.h>
#include <sys/time.h>
// 计算次数
uint64 t calc count = 0;
// 计算数字
uint64_t num_count(int num)
   // 边界
   if (num \le 0)
       return 1;
   }
   // 计数
   ++calc count;
   // 结果
```

```
return num_count(num - 1) + num_count(num - 3) + num_count(num - 5);
// 读毫秒
uint64_t now_millis()
   struct timeval time;
   gettimeofday(&time, NULL);
   uint64_t millis = time.tv_sec * 1000 + time.tv_usec / 1000;
   return millis;
int main()
   // 耗时和结果
   uint64_t millis = now_millis();
   uint64_t num_result = num_count(50);
   uint64_t millis_cost = now_millis() - millis;
   printf(" num_result = %11u \n", num_result);
   printf(" calc_count = %11u \n", calc_count);
   printf(" millis_cost = %11u \n", millis_cost);
   return 0;
```

```
编写代码: num_with_cache.c
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdint.h>
#include <time.h>
#include <sys/time.h>
// 计算次数
uint64_t calc_count = 0;
// 缓存命中次数
uint64 t cache hit = 0;
// 结果缓存
uint64_t result_cache[1000];
// 计算数字
uint64_t num_count(int num)
   // 边界
```

```
if (num \le 0)
       return 1;
   // 读缓存
   uint64_t tmp = result_cache[num];
   if (tmp > 0)
       cache_hit++;
       return tmp;
   }
   // 计数
   ++calc_count;
   // 结果
   uint64_t ret = num_count(num - 1) + num_count(num - 3) + num_count(num - 5);
   // 写缓存
   result_cache[num] = ret;
   return ret;
// 读毫秒
uint64_t now_millis()
   struct timeval time;
   gettimeofday(&time, NULL);
   uint64 t millis = time.tv sec * 1000 + time.tv usec / 1000;
   return millis;
int main()
   // 耗时和结果
   uint64_t millis = now_millis();
   uint64_t num_result = num_count(50);
   uint64_t millis_cost = now_millis() - millis;
   printf(" num_result = %11u \n", num_result);
   printf(" calc_count = %11u \n", calc_count);
   printf(" cache_hit = %llu \n", cache_hit);
   printf(" millis_cost = %1lu \n", millis_cost);
   return 0;
```

编译代码:

```
gcc num_without_cache.c -o num_without_cache
gcc num_with_cache.c -o num_with_cache
```

运行代码:

```
[root@local cache]# ./num_without_cache
num_result = 11355378639
calc_count = 5677689319
millis_cost = 40346

[root@local cache]# ./num_with_cache
num_result = 11355378639
calc_count = 50
cache_hit = 92
millis_cost = 0
```

分析结果:

2份代码,计算过程一样,计算结果都为11355378639,差别在于是否使用缓存。 不使用缓存的代码,耗时40346毫秒,计算5677689319次。 使用缓存的代码,耗时0毫秒,计算50次,缓存命中92次。 对比看出,耗时、计算次数都减少很多,缓存极大优化了性能。

数组缓存有如下优点:

数组结构紧凑,内存利用率高,有利于 CPU 高速缓存。 数组使用下标访问,运算指令少,读写效率高。

多级缓存的协作

很多场景, 单级缓存功能不够, 需要使用多级缓存, 相互协作。

假设某个小公司,需要统计访问的用户数量,以 5 分钟为时间维度,使用用户 ID 去重。考虑到数据量、技术成本,用缓存实现。

编写代码: TimeUserId.java
package book.cache;

public class TimeUserId implements Comparable<TimeUserId> {
 long minute;// 时间。分钟
 long userId;// 用户 ID。

// 排序。去重
@Override

```
public int compareTo(TimeUserId o) {
    // 先用时间排序
    int ret = Long.compare(this.minute, o.minute);
    if (0 != ret) {
        return ret;
    }
    // 再用 userId 排序
    return Long.compare(this.userId, o.userId);
}
```

```
编写代码: MultiLevelCache. java
package book. cache;
import java.util.Arrays;
import java.util.List;
import java.util.Set;
import java.util.concurrent.ConcurrentSkipListSet;
import com.google.common.collect.ArrayListMultimap;
import com.google.common.collect.ListMultimap;
public class MultiLevelCache {
   // 本机缓存。有排序、去重功能。
   Set<TimeUserId> localCache = new ConcurrentSkipListSet<>();
   // 当前的时间段。5分钟
   public long minutePeriod() {
       long millis = System.currentTimeMillis();
       return millis / 1000 / 60 / 5;
   }
   // redis, set 结构, 去重
   public void redisSetAdd(String key, List<Long> userIdList) {
       // 过程略。
   // redis,设置过期时间,分钟
   public void redisExpire(String key, int minute) {
       // 过程略。
   // redis, set 结构,取大小
```

```
public int redisSetSize(String key) {
    // 过程略。
   return 0;
}
// redis, map 结构, 写值
public void redisMapPut(String key, long minute, int userCount) {
   // 过程略。
// 记录到本机缓存
public void recordUserIdToLocalCache(long userId) {
    long minute = minutePeriod();
   TimeUserId one = new TimeUserId();
    one.minute = minute;
    one.userId = userId;
    localCache. add(one);
}
// 定时器,每隔几秒,把本机缓存刷到 Redis
public void timerFlushLocalCacheToRedis() {
   // 切换本机缓存
    Set<TimeUserId> tmpCache = localCache;
    localCache = new ConcurrentSkipListSet<>();
    // 按时间分组
    ListMultimap<Long, Long> minuteMap = ArrayListMultimap.create();
    for (TimeUserId one : tmpCache) {
       minuteMap.put(one.minute, one.userId);
   }
    // 批量更新 redis
    for (Long minute : minuteMap.keySet()) {
       List<Long> userIdList = minuteMap.get(minute);
       String key = "user_visit_" + minute;// key
       this.redisSetAdd(key, userIdList);// 批量写
       this.redisExpire(key, 15);// 设置过期时间
}
// 定时器,每隔几秒,统计 Redis 记录的 userid 数量
public void timerCountUserIdInRedis() {
    // 只需要统计最近的 2 个时间段
    long minutel = minutePeriod();// 当前时间段
```

```
long minute2 = minute1 - 1;// 前一个时间段
List<Long> minuteList = Arrays.asList(minute1, minute2);

// 统计每个 key 的大小
for (Long minute : minuteList) {
    String key = "user_visit_" + minute;// key
    int userCount = this.redisSetSize(key);// 取大小
    if (userCount <= 0) {// key 可能过期了
        continue;
    }
    // 用 map 汇总统计的结果
    this.redisMapPut("user_visit_map", minute, userCount);
}
}
```

逻辑流程:

首先,把用户 ID 写到本机缓存,时间段为 5 分钟。用 ConcurrentSkipListSet 实现时间段、用户 ID 去重。使用方法 recordUserIdToLocalCache (long userId)。

然后,本机启动1个定时器,每隔几秒,把本机缓存的用户ID,刷到记录时间段和用户ID的redis缓存。使用方法timerFlushLocalCacheToRedis()。

最后,启动另1个定时器,每隔几秒,读取 redis 缓存的用户 ID 的数量,写到只存用户数量的 redis 缓存。使用方法 timerCountUserIdInRedis()。

使用3级缓存:

本机缓存,使用ConcurrentSkipListSet,存储几秒的用户ID。

Redis 缓存,使用 set 结构,存储 15 分钟的用户 ID。

Redis 缓存,使用 map 结构,存储各个时间段的用户数量 UV。

多级缓存的优点:

减少网络请求。如果每次记录用户 ID 都直接写 Redis,会产生很多网络请求,进而增加延时。 近实时。定时器每隔几秒触发刷数据、统计数据,时效性满足一般需求,同时降低系统负载。 模块化设计。体现架构思维,提高扩展性,便于对每个模块做针对性扩展、优化。