이웃블로그 | 블로그 홈 | 내 메뉴 💌 | 정계변 💌 🎹

지도 : 서제 : 안부

프론로그 | 블로그

카테고리 □전체보기 (500) 🚥

□ 내돈내산 맛집평가

SE OPERATION OF THE PROPERTY O

◯ 첫 댓글을 남겨보세요

에 distance method 를 evaluationmetric 를 normalization 를 기계함을 를 내용하게 할 수 있다. 이 에 대한 기계 하는 기

⊠ **공지** Static Inner Class

2017. 10. 13.

alogrithms 96개의 글		목록닫기
글 제목	조회수	작성일
Expert 공략집 (비용제)	0	2021. 1. 30.
compression 유형 (비공계)	0	2021. 1. 30.
최소 신장 트리 (greedy) (변공개)	0	2020. 2. 1.
8_AdmistrativeDifficults (8ST, HashT)	14	2019. 11. 8.
그래프 탐색 비교(dfs, bfs, a-star, dijkstra)	169	2018. 11. 8.
음식배를 (비용제)	0	2018. 7. 28.
심민구_A_타일채우기 (수정) (결제비하용)	21	2018. 7. 24.
Greedy (Single Source Shortest Path) (비용제)	3	2018. 7. 24.
정기빈_D_연구설 (검색비취용)	2	2018. 7. 24.
정기빈(김민규 수정)_C_루벡의 사각혈 <micro-opt> (걸셈비하용)</micro-opt>	2	2018. 7. 24.
이전탐색트리(BST)	44	2018. 7. 24.
Mindows 힙 메모리 동작 원리	21	2018. 7. 24.
Memory Pool 최종 종합 포스팅	12	2018. 7. 24.
counting 정렬	4	2018. 7. 24.
Direct Graph Traverse	7	2018. 7. 21.
퀵 정렬	6	2018. 7. 21.
PRO 에 필요한 자료구조/ 알고리즘 (비용제)	1	2018. 7. 4.
2의 보수	2	2018. 6. 2.
(해시테이블]돌보잡 (잠색비하용)	3	2018. 5. 25.
mod연산/ 음수 mod 연산 시 문제	749	2018. 5. 6.
Selection 정렬 불인정성	9	2018. 5. 6.
(bfs)째로탈출2 (검색비하용)	3	2018. 4. 30.
[bfs]제글링 즉이기 (참색비취용)	1	2018. 4. 30.
D8. 동적계회법	161	2018. 3. 8.
(dp)제곱수의 함 (점색비하용)	9	2018. 3. 3.
[dp] 파도수열 (전책비취용)	2	2018. 3. 1.
[dp] 연속할 (검색비정용)	3	2018. 2. 26.
(dp) 계단 오르기 (접색비하용)	6	2018. 2. 11.
가장 긴 증가하는 부분 수열 :: 물이 비교 (검색비하용)	4	2018. 1. 26.
[dp] 가장 긴 증가하는 부분 수열 (걸쬬비하용)	3	2018. 1. 26.
글관리 열기		30줄 보기 ∨

1 2 3 4

adv algorithms

Memory Pool 최종 종합 포스팅

<u> 本</u> vuyage1/39 * と010. 7. 24. 20-00 UKL告介 | 生合介

이 포스팅의 내용을 요약하면 다음과 같습니다.

```
메모리 접근은 약 150 cycle 정도가 소요되기 때문에, cache miss rate은 매우 중요하다. log에 복잡도를 가지는 <mark>자료구조</mark> (알고리용)를 사용하더라도, cache miss rate이 최적이면 선형 자료구조에 비해 더 안 좋은 성능을 내기도 한다.
특히 Tree 구조에서 각 노드를 <mark>등적할당(malloc)하여 사용하는 경우 cache miss rate 성능이 매우 떨어지기 때문에, '정적 메모리'를 계산하여 사용하기나 '메모리'를 기법'를 사용하는 것이 좋다.
포스팅 주요 배용>

1) 정적 메모리 Pool
2) 등적 메모리 Pool</mark>
```

메모리 풀이 필요한 이유

다음과 같은 실험을 해봤습니다. 100회 48 등적할당용 하고 그 주소를 총확한 결과입니다. 결과를 보시면 알겠지만, mailoc 함수는 연속한 메모리 주소를 반환하지 않습니다. 만약에 우리가 2만개의 테이터로 드리를 형성하고 각 노드를 mailoc함수를 통해 동적할당을 한다면 cache miss rate 면에서 마우 저조한 성능을 보일 것 입니다.

이외에도 malloc 항수는 'thread_safety' 등 여러 오버해드 문제를 가지고 있습니다. 이러한 문제 때문에 특히 알고리즘 문제에서 등격할당 은 지양하는 것이 좋습니다. 가장 좋은 방법은 사용될 메모리를 계산하여, 경격 메모리를 pool로 사용하는 것 입니다. 처음에는 구현에 여러움 이 있을 수 있으나 다양하게 응용할 경우 쉽게 구현할 수 있는 방법이 있으며, 일일이 free를 해주지 않아도 된다는 강점이 있습니다.

Memory 풀 (정적, No recycle)

TC 마다 pool 구조체의 ptr을 초기화하면 같은 메모리를 제활용하여 사용하기 때문에, 메모리 측면에서도 효율적입니다.

그렇지만 위와 같은 방식은 메모리 안을 계산할 수 없는 경우 사용할 수 없습니다. 이러한 경우에는 동격 할당을 하되 한 번에 많은 동격 메모리를 할당하는 방식으로 문제를 해결할 수 있습니다. 이러한 방식을 사용할 경우 cache miss rate는 매우 많이 개선될 뿐 아니라, 메모리 확 강성 문제도 해결할 수 있습니다.

Memory 풀 (정적, Recycle)

TC마다 pool 구조체의 ptr을 초기화하면 같은 메모리를 재활용하여 사용하기 때문에, 메모리 측면에서도 효율적입니다.

```
#define POOL_SIZE 128
typedef int Content;
struct Pool
```

```
attochmit
{
    Allocimits mest;
    Content content;
} pool[pool_pool_pool_]
} pool[pool_pool_pool_]
Allocimits recyclesin;
int availableCount;

public:
    Pool() : availableCount(Pool_SIZE), recycleSin(UUL)
{
    for (register int i = 0 ; i < Pool_SIZE; i++)
    {
        pool[i].next = NULL;
    }
}

Contents palloc()
{
    return __binAlloc();
    }
    else
    {
        return __binAlloc();
    }
}

void pfree(Contents ptr)
{
    Allocimits allocimit = (Allocimits)((chara)ptr) = sizeof(Allocimits));
    allocimit-next = recycleSin;
    recycleSin = allocimit;
}

private:
    InLINE Contents __binAlloc()
{
    Contents terp = direcycleSin=next;
    recycleSin = recycleSin=next;
    recycleSin = recyc
```

Memory 풀 (동적 , No recycle)

이 구현은 recycle을 하지 않기 때문에, 구현이 비교적 간단합니다

```
#include "Pool.h"

int main(void){
    Pool pool;
    int tc, TC = 10;

    for (tc = 1; tc <- TC; tc+-){
        pool.init(0);
        int * iptr = (inti)pool.palloc(0);
        inti * iptr = (inti)pool.palloc(0);
        inti * iptr = (inti)pool.palloc(0);
        inti * iptr = (iptr = (inti)pool.palloc(0);
        inti *
```

```
-Pool() {
    frage del;

    while (head) {
        del = head;
        head = head->next;
        delete del;
    }
}
```

더 효율적인 방법은 recycle chain을 이용하는 것 입니다. 다음은 민파고가 구현한 메모리 풀입니다.

Memory 풀 (동적, Recycle)

```
#include <malloc.h>
#include <Windows.h:
#define ALLOCATOR_UNIT 100000
#define TINY_TEST 123456
#define SMALL_TEST 1234567
#define LARGE_TEST 12345678
   struct allocunit_t* next;
item_t content;
   struct requestunit_t* next;
allocunit_t content[ALLOCATOR_UNIT];
 } requestunit_t;
 typedef struct {
   int lestRemeining;
requestunit_t: head;
item_t* poolAlloc();
void poolFree(item_t* ptr);
void clearPool();
item_t* __binalloc(allocator_t* allocator);
item_t* __newAlloc(allocator_t* allocator);
 void test(int count, int percent) {
   item_tet array = (item_tet)selloc(sizeof(item_te) = count);
   inte randArray = (inte)selloc(sizeof(int) = count);
        LARGE_INTEGER start, end, freeend, freq;
QueryPerformanceFrequency(&freq);
        freq.QuadPart /= 1888;
        for (int i = 0; i < count; ++i) {
    if (randArray[i]) {
                    free(array[i]);
array[i] = 0;
        r
for (int i = 0; i < count; ++1) {
    if (!array[i]) {
        array[i] = (iten_t*)malloc(sizeof(iten_t));
}</pre>
        QueryPerformanceCounter(&end);
for (int i = 0; i < count; **i){
             if (array[i]) {
   free(array[i]);
```

```
f (randArray[i]) {
         for (int i = 0; i < count; ++i) {
   if (!array[i]) {
      array[i] = poolAlloc();
}</pre>
         QueryPerformanceCounter(&end);
for (int i = 0; i < count; ++i){
                if (array[i]) {
    array[i] = 0;
                (end.QuadPart - start.QuadPart) / freq.QuadPart,
(freeend.QuadPart - end.QuadPart) / freq.QuadPart);
void poolFree(iten_ts ptr) {
   allocumit_ts allocumit = (allocumit_ts)(((char*)ptr) = sizeof(allocumit_ts));
   allocumit=mert = allocator.recycleBin;
   allocator.recycleBin = allocumit;
}
    requestunit_t: next;
while (allocator.head) {
         next = allocator.head->next;
free(allocator.head);
       ellocator.head = 0;
allocator.lastRemaining = 0;
        allocator.recycleBin = 0;
item_t* __binAlloc(allocator_t* allocator) {
   item_t* result = &allocator->recycleBin->content;
   allocator->recycleBin = allocator->recycleBin->next;
item_t* __newAlloc(allocator_t* allocator) {
       in_t=_newAlloc(allocator_t= allocator) {
requesturin_t=ke urrent;
int indexToReturn;
if (|allocator=>lastRemaining) {
    allocator=>lastRemaining = ALICATOR_UNIT;
    current = (requesturit_t=)salloc(sizeof(requesturit_t));
    current>=next = allocator=>head;
    allocator=>head;
    allocator=>head;
                allocator->head = current;
       }
indexToReturn = ALLOCATOR_UNIT - allocator->lastRemaining;
--allocator->lastRemaining;
return &allocator->head->content[indexToReturn].content;
```



