

목차



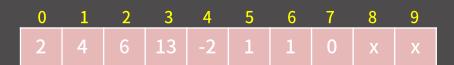
0x00 배열(Array)

0x01 STL Vector

0x02 연결리스트(Linked List)

0x03 문제 소개

0x00 배열(Array) - 정의



- 배열은 프로그래밍을 배우면서 처음으로 접하게 되는 간단한 자료구조입니다.
- 배열은 메모리 상에 원소를 연속하게 배치한 자료구조입니다. 다른 자료구조와 달리 원소를 저장하는 것 이외에 추가적으로 소모되는 메모리의 양(=오버헤드)이 거의 없는 것이 장점입니다. 또 메모리 상에 원소가 연속해서 있어야 한다는 성질로 인해 cache hit rate가 높다는 장점이 있으나 할당에 제약이 걸린다는 단점도 있습니다.
- C언어의 배열에서는 길이를 제공해주지 않지만 배열을 가지고 작업할 때 따로 변수를 하나 두어 배열의 길이를 저장해둘 수 있습니다. 그러므로 배열의 길이를 알고 있다고 가정하고 여러 가지 연산에 대한 시간복잡도를 알아보겠습니다.

0x00 배열(Array) – 연산의 시간복잡도



 원소가 연속하게 배치되어 있으므로 임의의 위치의 원소를 O(1)에 확인/변경 가능



 배열의 길이를 알고 있으니 마지막 위치에 원소를 두기만 하면 되므로 O(1)에 추가 가능

0x00 배열(Array) – 연산의 시간복잡도



배열의 길이를 알고 있으니 마지막
 원소를 O(1)에 제거 가능



• 임의의 위치에 원소를 추가하고 나면 그 뒤의 원소들을 전부 한 칸씩 밀어야 하므로 O(N)에 추가 가능

0x00 배열(Array) – 연산의 시간복잡도



• 임의의 위치에 원소를 제거하고 나면 그 뒤의 원소들을 전부 한 칸씩 앞으로 밀어야 하므로 O(*N*)에 추가 가능

- 임의의 위치에 있는 원소를 확인/변경 = O(1)
- 원소를 끝에 추가 = O(1)
- 마지막 원소를 제거 = O(1)
- 임의의 위치에 원소를 추가/제거 = O(N)

- 0x00 배열(Array) 사용 팁
- 배열 전체를 특정 값으로 초기화 시켜주고 싶을 때
- 1. memset 함수를 이용: 실수할 여지가 많기 때문에 비추천하는 방식
- 2. for문을 이용: 코드가 조금 길지만 실수할 여지가 별로 없기 때문에 무난함.
- 3. fill 함수를 이용: 실수할 여지가 별로
 없고 코드도 짧으니 익숙해질수만 있다면 가장
 추천하는 방식.

```
int a[21][21];
for(int i = 0; i < 21; i++)</pre>
```

memset(a,0,sizeof a);

```
for(int j = 0; j < 21; j++)
a[i][j] = 4;
int a[20][30]:
```

```
int a[20][30];
for(int i = 0; i < 20; i++)
  fill(a[i],a[i]+30,0);</pre>
```

0x00 배열(Array) - 사용 팁

- 이외에도 STL에 최댓/최솟값을 찾아주는 함수, 정렬을 수행해주는 함수, 특정 값인 원소들을 전부 다른 값으로 바꿔주는 함수 등이 존재하나 지금 살펴보지는 않고 필요할 때 알려드리는 것으로 하겠습니다.
- 개인적으로 궁금하면 공식 레퍼런스 사이트의 algorithm 헤더 부분을 확인하면 됩니다.(https://en.cppreference.com/w/cpp/algorithm/)

0x00 배열(Array) - 쓰임새

- 배열은 인덱스에 해당하는 원소를 빠르게 접근해야 할 때, 그리고 창고와 같이 데이터를 자주 바꾸거나 확인하는 일 없이 쌓아두고 싶을 때 유용하게 활용할 수 있습니다. 만약 데이터의 삽입/삭제가 빈번한 상황이면 배열이 비효율적입니다.
- 문제에서 일단 입력값을 저장해놓고 시작하는 일이 많기 때문에 거의 대부분의 문제에서 데이터를 쌓아두기 위한 목적으로 배열이 쓰입니다. 이 용도 말고 인덱스에 해당하는 원소를 빠르게 접근하는 목적으로 배열을 사용하면 효율적인 문제를 소개해드리겠습니다.

- BOJ 10808번 : 알파벳 갯수(icpc.me/10808)
- 일단 S를 입력을 받고 난 뒤, S에 'a', 'b', 'c', … 'z' 가 몇 개 들어있는지는 어떻게 알 수 있을까요? 'a', 'b', 'c', … 'z'에 대해 S를 한 바퀴 돌면서 갯수를 세면 되겠네요.
- 정답 코드: http://boj.kr/0af231bfc9cf41f990fbcd6a05c95c98

```
for(char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {
  int cnt = 0;
  for(auto s : S) { // s에는 S[0], S[1], ..., S[S.size()-1]이 차례로 들어감
  cnt += (s == c); // s와 c가 같으면 1, 다르면 0
  }
  cout << cnt << ' ';
}
```

- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$



- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$



- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$



- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$



- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$



- 그런데 같은 문자열을 26번씩이나 반복해서 보는 방법 말고 더 효율적인 방법은 없을까요?
- 사람이 이 문제를 푼다면 어떤식으로 해결을 할까요?
- 이런 느낌으로 풀지 않았을까요?

$$S = abcaz$$

$$\begin{bmatrix} +1 \\ +1 \end{bmatrix}$$
 $\begin{bmatrix} +1 \\ +1 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} +1 \\ -1 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} +1 \\ -1 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} +1 \\ -1 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} -1 \\ -1 \end{bmatrix}$

- 이 방식을 코드로 옮겨내기 위해서는 각 문자의 등장 횟수를 저장할 26칸 짜리 배열이 필요합니다.(정답 코드 상의 freg 배열)
- 정답 코드: http://boj.kr/21949a15d69e40518f2fad093c8cf83e

0x01 STL Vector

- STL에 있는 vector 자료구조는 배열과 거의 동일한 기능을 수행하는 자료구조로, 배열과 마찬가지로 원소가 메모리에 연속하게 저장되어 있기 때문에 배열과 마찬가지로 인덱스로 원소에 O(1)에 접근할 수 있습니다.
- 배열과는 다르게 크기를 자유자재로 늘이거나 줄일 수 있습니다.
- 추후에 그래프의 인접 리스트(Adjacency List)를 다루기 전 까지는 굳이 배열을 쓰지 말고 Vector를 써야하는 상황이 잘 나오지 않아 당장은 몰라도 되지만 다른 사람의 코드를 읽을 때 Vector를 어려워할 것 같아 간략하게 소개하고 갑니다.

0x01 STL Vector – 제공되는 기능들

- 백문이 불여일견, 직접 결과를 확인해보세요.
- 레퍼런스 사이트 : <u>http://www.cplusplus.com/reference/vector/vector/</u>

```
vector<int> v1(3,5); // {3,3,3,3,3}
cout << v1.size() << '\n'; // 5
v1.push back(5); // {3,3,3,3,3,5}
vector<int> v2(2); // {0,0}
v2.insert(v2.begin()+1,3); // {0,3,0}
vector<int> v3 = \{1,2,3,4\}; // \{1,2,3,4\}
v3.erase(v3.begin()+2); // {1,2,4}
vector<int> v4; // {}
v4 = v3; // \{1,2,4\}
cout << v4[0] << ' ' << v4[1] << ' ' << v4[2] << '\n'; // 1 2 4
v4.pop back(); // {1, 2}
v4.clear(); // {}
```

0x01 STL Vector – 주의사항

- size() 메소드가 unsigned int 값을 반환합니다.
- 아래의 코드는 어디가 잘못되었고 어떻게 수정해야 할까요?

```
vector<int> v1 = {1,2,3};
for(int i = 0; i <= v1.size()-1; i++)
  cout << v1[i] << ' ';</pre>
```

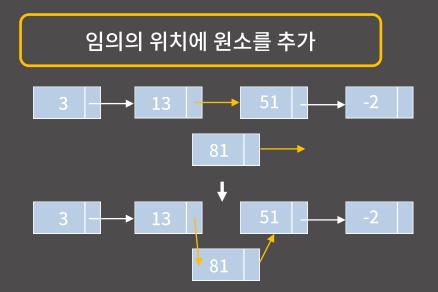
- 답: v1의 size() 가 0일 때 i가 0부터 2³²-1 까지 돌게 됩니다.(unsigned int와 int의 연산 결과는 unsigned int로 형변환이 일어나므로)
- 이를 막기 위해 (int) v1.size()-1 혹은 i < v1.size()로 수정해야 합니다.
- insert(), erase() 메소드를 중간에 있는 원소에 대해 사용했을 경우 배열과
 마찬가지로 O(N)의 시간을 필요로 합니다.

0x02 연결 리스트(Linked List) - 정의

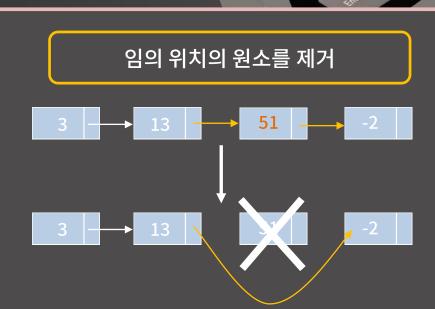


- 연결 리스트는 마치 레고 혹은 직렬연결과 같은 형태로, 각 원소가 자신의 다음 원소(혹은 이전 원소와 다음 원소)의 위치까지 가지고 있는 자료구조입니다.
- 원소들은 꼭 메모리 상에 불연속적으로 위치하고 있어도 무방합니다.
- 각 원소가 자신의 다음 원소의 위치만 가지고 있는 연결 리스트를 Singly Linked List, 자신의 이전/다음 원소의 위치를 모두 가지고 있는 연결 리스트를 Doubly Linked List, 마지막 원소가 처음 원소의 위치를 가지고 있는 연결 리스트를 Circular Linked List 라고 부릅니다.

0x02 연결 리스트(Linked List) - 연산의 시간복잡도



임의의 위치에 원소를 추가하기 위해
 Singly의 경우 2개, Doubly의 경우
 4개의 가리키는 값을 바꾸면 되므로
 위치에 도달하고 나면 O(1) 에 추가 가능



임의의 위치에 원소를 제거하기 위해 Singly의 경우 2개, Doubly의 경우 4개의 가리키는 값을 삭제/변경하면 되므로 위치에 도달하고 나면 O(1) 에 추가 가능 22

0x02 연결 리스트(Linked List) - 연산의 시간복잡도

(3번째에 있는 원소 값 확인)



해당 위치까지 가기 위해 이전의 모든 원소를 방문하면서 가야 하므로 O(N)
 원소 값 확인/변경 가능

- 임의의 위치에 원소를 추가 = O(1)
- 임의 위치의 원소를 제거 = O(1)
- 임의의 위치에 있는 원소 값 확인/변경 = O(N)

0x02 연결 리스트(Linked List) - 사용 팁

- Linked List의 구현은 보통 C의 구조체 + 동적할당을 이용하고, 면접에서 단골 질문문제이기 때문에 따로 공부를 하셔야 합니다. 그러나 이 구현은 긴박한 코딩테스트에서 쓰기엔 별로 좋지 않습니다.
- STL List는 Doubly Linked List 구조를 가지고 있기 때문에 Linked List가 필요하면 직접 구현할 필요 없이 STL List를 가져다 쓰기만 하면 됩니다. STL을 쓸 수 없는 코딩테스트라면, 구조체 + 동적할당 대신 제가 조금 뒤에 알려드릴 야매 Linked List를 이용하시는 것을 추천드립니다.

0x02 연결 리스트(Linked List) - 사용 팁

- Linked List는 딱히 응용해서 낼 만한 여지가 없습니다. Linked List가 코딩테스트에서 나오면 보통 시뮬레이션 느낌의 문제로, 보자마자 "이 문제는 Linked List로 푸는 문제구나" 하고 알아차릴 수 있을 것입니다.
- 만약 Linked List처럼 보이는 문제라고 하더라도, N이 작아 크게 시간복잡도에 연연하지 않고 짜도 상관없는 상황이면 굳이 Linked List를 활용할 필요 없이 그냥 Vector로 구현하는게 마음 편합니다.

0x02 연결 리스트(Linked List) – STL List

Company of the Compan

- Vector와 마찬가지로 예시를 통해 이해해봅시다.
- 레퍼런스 사이트 : <u>http://www.cplusplus.com/reference/list/list/</u>

```
list<int> L = \{1,2\}; // 1 \rightarrow 2
// iterator를 포인터라고 생각하면 편함. 엄밀한 개념은 독자에게 맡깁니다.
// auto t = L.begin() 이라고 쓰는게 더 간편. auto는 C++11 이상부터 지원
list<int>::iterator t = L.begin(); // t는 1을 가리키는 중
L.push front(10); // {10,1,2}
cout << *t << '\n'; // t가 가리키는 값 = 1을 출력
L.push back(5); // {10,1,2,5}
L.insert(t, 6); // {10,6,1,2,5}
t++; // t를 1칸 앞으로 전진, 현재 t가 가리키는 값은 2
t = L.erase(t); // t가 가리키는 값을 제거, 그 다음 원소인 5의 위치를 반환.
              // 리스트는 {10,6,1,5}, t가 가리키는 값은 5
t = L.end(); // 리스트의 마지막 원소보다 한 칸 뒤를 가리킴. 즉 t가 가리키는 곳은 5보다 한칸 뒤인 곳.
for(auto i : L) cout << i << ' '; // {10,6,1,5};
```

- STL을 쓸 수 있으면 그냥 STL list를 쓰면 됩니다. 그런데 만약 그렇지 않다면, 포인터가 필요없는 야매 Linked List를 사용합시다.
- 야매 Linked List는 원소를 배열로 관리하고, prev와 next에 이전/다음 원소의 포인터 대신 배열 상의 인덱스를 저장하는 방식으로 구현한 Linked List입니다.
- 메모리 누수의 문제 때문에 실무에서는 절대 쓸 수 없는 방식이지만 코딩테스트에서는 구현 난이도가 일반적인 Linked List보다 쉽고 시간복잡도 또한 동일하기 때문에 애용합시다.

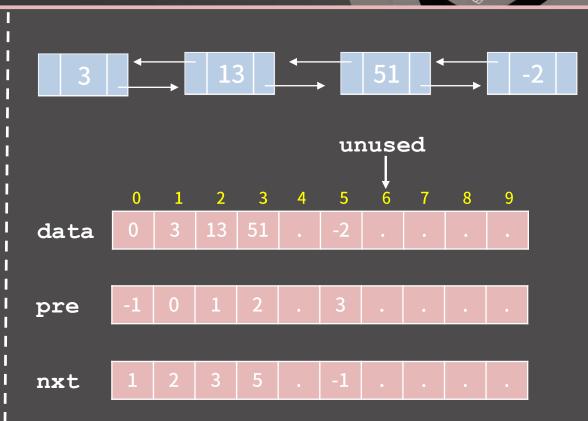
변수 설명

```
const int MX = 1000005;
int dat[MX];
int pre[MX];
int nxt[MX];
int unused = 1;
int main(void) {
  fill(pre, pre+MX, -1);
  fill(nxt, nxt+MX, -1);
```

- dat[i]는 i번지 원소의 값, pre[i]는 i번지
 원소에 대해 이전 원소의 인덱스, nxt[i]는 다음
 원소의 인덱스입니다. -1은 해당 노드의 이전/다음
 원소가 존재하지 않는다는 의미입니다.
- unused는 현재 사용되지 않는 인덱스를 의미하며
 새로운 원소가 추가될 때 마다 1씩 증가합니다.
- 특별히 0번지는 Linked List의 시작 원소로 고정되어 있으며, 0번지의 원소는 값이 들어가지 않는 dummy node입니다.
- 길이 정보가 필요하다면 따로 1en 변수를 두어도 무방합니다.

예시

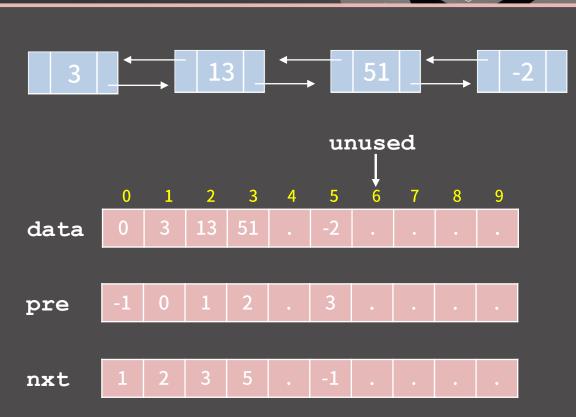
0번지는 dummy note, 1/2/3/5번지에 데이터가 들어있습니다.



삽입

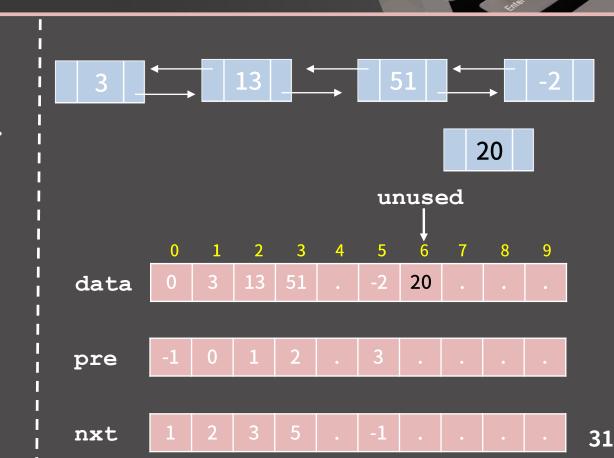
3번지 원소(=51)의 오른쪽에 20을 ¦새로 삽입하고 싶은 상황. 편의상 대 3번지를 "삽입할 위치"라고 부르겠습니다.

step by step으로 이해해봅시다.



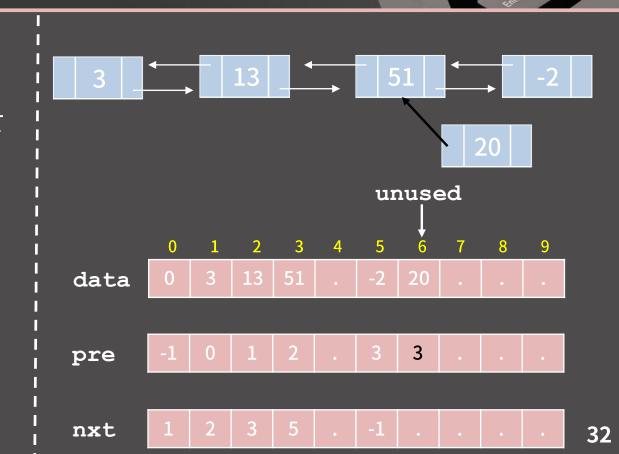
삽입

1. 새로운 원소를 만들어냅시다. 아직 pre와 nxt는 정하지 않았습니다.



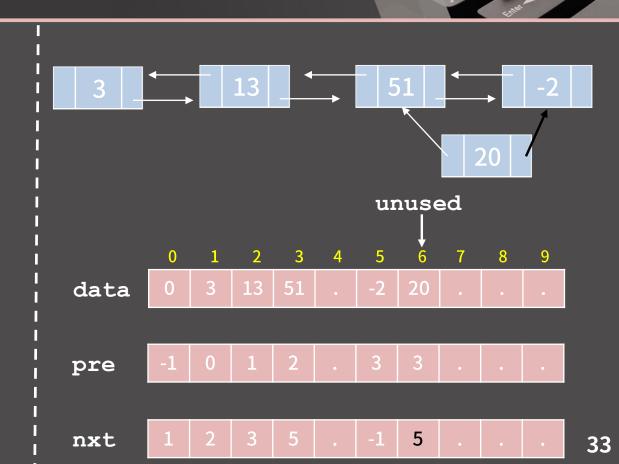


2. 새 원소의 pre의 값에 삽입할 위치를 대입합니다.



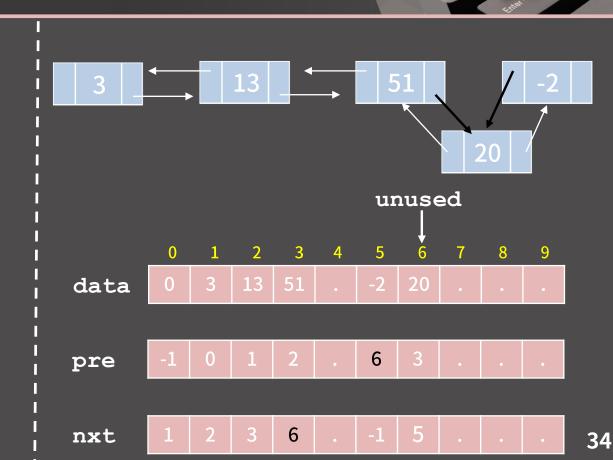
삽입

3. 새 원소의 nxt 값에 삽입할 위치의 nxt 값을 대입합니다.



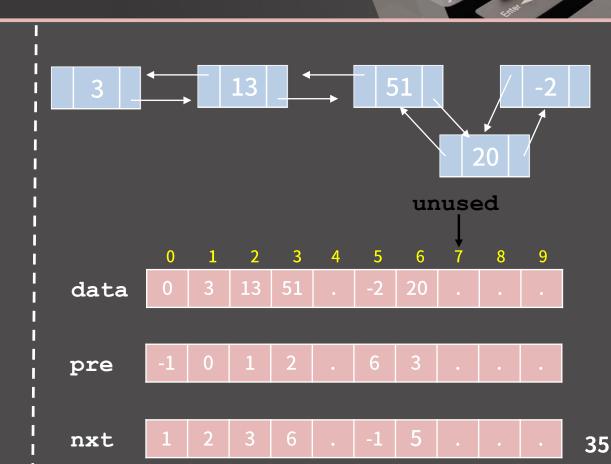
삽입

4. 삽입할 위치의 nxt 값과 삽입할 위치의 다음 원소의 pre 값을 새 원소로 바꿉니다.





5. unused 를 1 증가시킵니다.



삽입

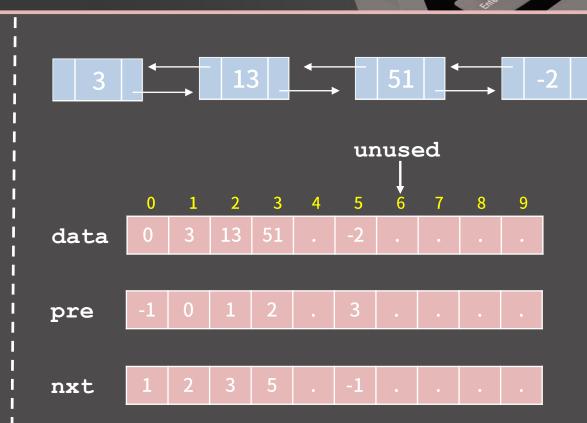
편의에 따라 추가된 위치를 반환해도 되고, 그냥 void 함수로 만들어도 되고, 추가된 위치의 이전 위치를 반환해도 됩니다.

```
// 추가된 위치를 반환
sint insert(int idx, char val) {
  dat[unused] = val; // step 1
  pre[unused] = idx; // step 2
  nxt[unused] = nxt[idx]; // step 3
  if(nxt[idx] != -1) pre[nxt[idx]] = unused; // step 4
  nxt[idx] = unused; // step 4
  unused++; // step 5
  return nxt[idx];
}
```

삭제

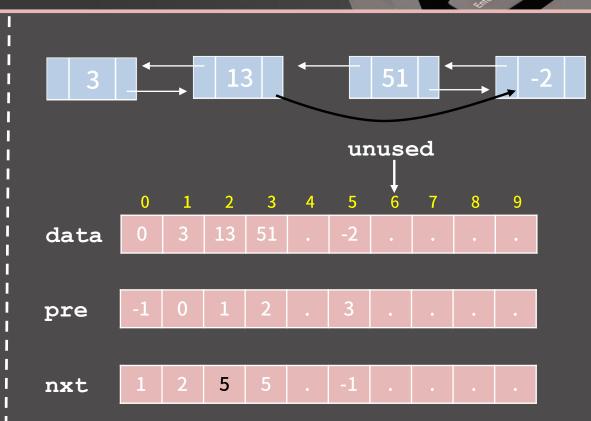
3번지 원소(=51)를 지우고 싶은 상황. 편의상 3번지를 "삭제할 위치", 삭제할 위치의 이전 원소 (=13)의 위치를 "이전 위치", 삭제할 위치의 다음 원소 (=-2)의 위치를 "다음 위치" 라고 부르겠습니다.

step by step으로 이해해봅시다.



삭제

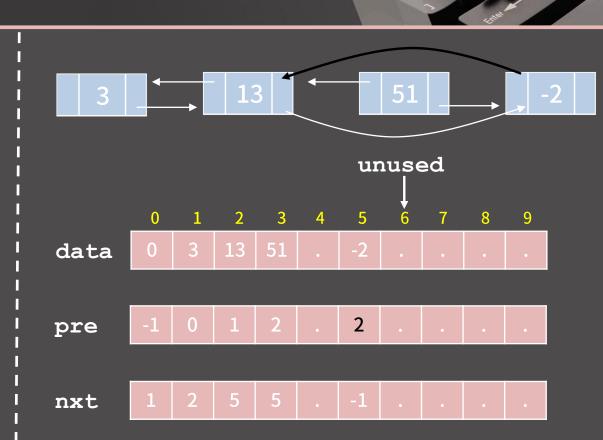
1. 이전 위치의 nxt를 삭제할 위치의 nxt로 바꿉니다.



삭제

2. 다음 위치의 pre를 삭제할 위치의 pre로 바꿉니다.

삭제할 위치의 data, pre, nxt 값은 앞으로 참조될 일이 영영 없으니 정리해줄 필요가 없습니다.



삭제

- 삽입과 마찬가지로 제거된
 원소의 이전 원소를 반환해도
 되고, 다음 원소를 반환해도
 되고, 반환하지 않아도
 됩니다.
- 삭제 후에 잘못된 인덱스의 값을 참조하지 않도록 조심해야합니다.

```
// 제거된 원소의 이전 원소를 반환
int erase(int idx) {
  nxt[pre[idx]] = nxt[idx]; // step 1
  if(nxt[idx] != -1) pre[nxt[idx]] = pre[idx]; // step 2
  return pre[idx];
}
```



1. dummy node의 nxt에서 시작해 -1을 만날 때까지 계속 nxt로 이동하면 됩니다.

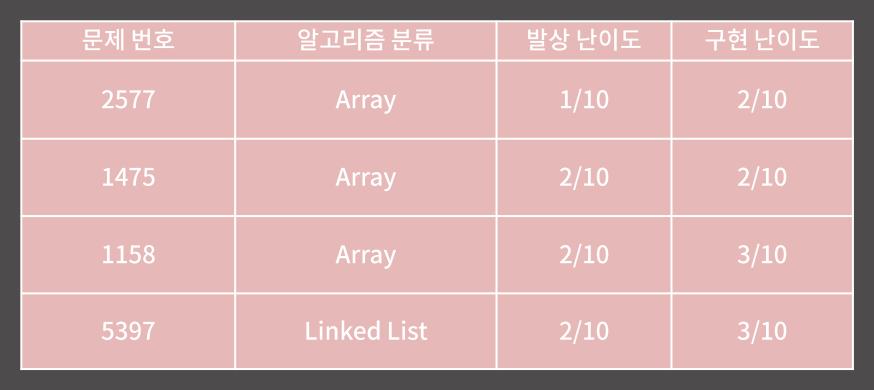


```
void traversal() {
  int cur = nxt[0];
  while(cur != -1) {
    cout << dat[cur];
    cur = nxt[cur];
  }
}</pre>
```

0x02 연결 리스트(Linked List) - 예제 1

- BOJ 1406번 : 에디터(icpc.me/1406)
- 문장 중간에서의 삭제와 삽입이 빈번하므로 연결 리스트로 풀어야 하는 문제입니다.
 문제에서 요구하는 그대로 풀기만 하면 됩니다.
- 정답코드 1(STL List): http://boj.kr/c1930cc41ba6488a937ce59aff50ea4a
- 정답코드 2(야매 Linked List): http://boj.kr/a253ae7947f14764ab2e7489ee378a97

0x03 문제 소개



0x03 문제 소개

- 코딩테스트에 나올 수는 없지만 면접 질문이나 손코딩에서 물어볼 수 있는 문제 2가지를 소개해드립니다.
- Q1. Circular Linked List 내의 임의의 노드 하나가 주어졌을 때 해당 List의 길이를 효율적으로 구하는 방법?

• Q2. 중간에 만나는 두 Linked List의 시작점이 주어졌을 때 만나는 지점을 구하는 방법?



0x03 문제 소개

- 코딩테스트에 나올 수는 없지만 면접 질문이나 손코딩에서 물어볼 수 있는 문제 2가지를 소개해드립니다.
- A1. 동일한 노드가 나올 때 까지 계속 가면 됨. 공간복잡도 $\mathsf{O}(1),$ 시간복잡도 $\mathsf{O}(N)$

 A2. 일단 두 시작점 각각에 대해 끝까지 쭉 진행시켜서 각각의 길이를 구함. 그 후 다시 두 시작점으로 돌아와서 더 긴 쪽을 둘의 차이만큼 앞으로 먼저 이동시켜놓고 두 시작점이 만날 때 까지 두 시작점을 한 칸씩 전진시키면 됨. 공간복잡도 O(1), 시간복잡도 O(A+B)

강의 정리

- 배열과 연결 리스트의 정의, 제공되는 연산, 쓰임새를 배웠습니다.
- STL Vector와 List를 간단하게 짚고 넘어갔습니다.
- 야매 Linked List를 배웠습니다.