

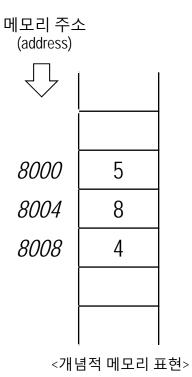
배열 vs. 연결리스트

배열



- ♣ 배열(array)
 - 연속된(contiguous) 메모리 공간 차지, 인덱스(index)로 위치 식별

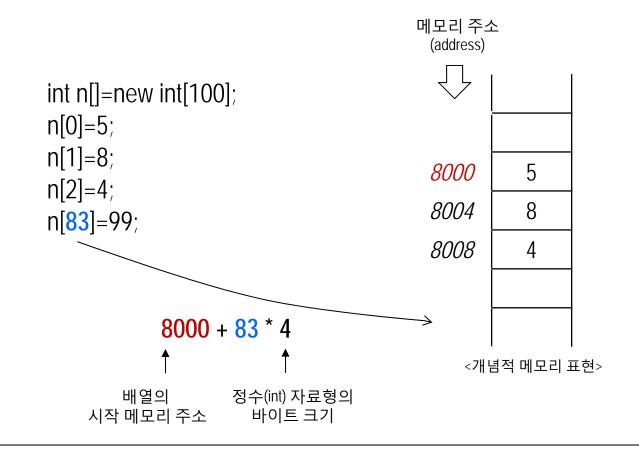
int n[]=new int[100]; n[0]=5; n[1]=8; n[2]=4;



배열



- ♣ 배열(array)
 - 배열 내 임의(random) 위치 상수 시간(constant time) 접근



배열: 임의접근



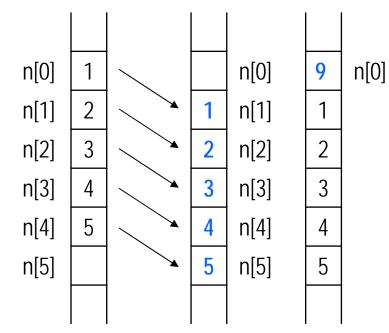
- ♣ 배열 내 임의 위치 자료 접근 시간: O(1)
 - 인덱스 0 위치 자료 접근 시간: 8000+0*4 → 덧셈 1회, 곱셈 1회
 - 인덱스 1 위치 자료 접근 시간: 8000+1*4 → 덧셈 1회, 곱셈 1회
 - 인덱스 2 위치 자료 접근 시간: 8000+2*4 → 덧셈 1회, 곱셈 1회
 - **.** . .
 - 인덱스 n-1 위치 자료 접근 시간: 8000+(n-1)*4 → 덧셈 1회, 곱셈 1회
 - 배열 내 자료 위치에 무관하게 항상 일정한 시간 소요

배열: 첫 위치 자료 삽입



♣ 배열 첫 위치 자료 삽입: O(n)

int n[]=new int[10];for (int i = 0; i < 5; i++) n[i]=i+1;



for (int
$$i = 0$$
; $i <=4$; $i++$) $n[i+1]=n[i]$; $n[0]=9$;

for (int
$$i = 4$$
; $i >=0$; $i--$) $n[i+1]=n[i]$; $n[0]=9$;

연결리스트



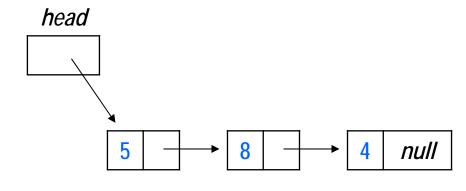
♣ 연결리스트(linked list)

LinkedList<Integer> list=new LinkedList<>();

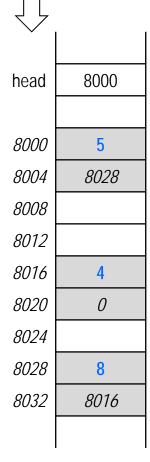
list.add(5);

list.add(8);

list.add(4);



메모리 주소 (address)



<개념적 메모리 표현>

연결리스트



- ♣ 연결리스트(linked list)
 - 연결리스트 내 임의 위치 상수 시간 접근 불가
 - k번째 자료 접근 위해 head부터 k번 다음 자료 위치로 이동 필요

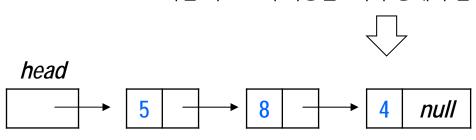
연결리스트: 임의접근



- ♣ 연결리스트 내 임의 위치 자료 접근 시간: O(n)
 - 1st 위치 자료 접근 시간: 1
 - 2nd 위치 자료 접근 시간: 2
 - 3rd 위치 자료 접근 시간: 3

 - 마지막 n번째 위치 자료 접근 시간: n
 - 최악의 경우 n번 이동 필요: O(n)
 - 평균 접근 시간?

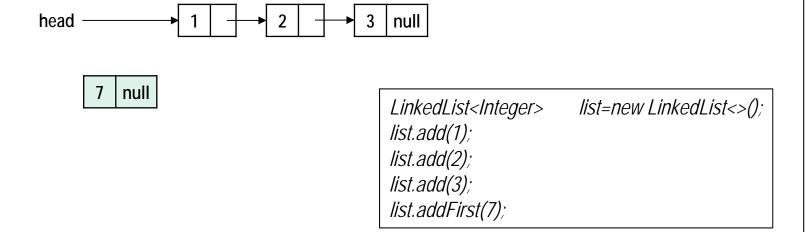
3번째 자료(4)에 접근하기 위해 head부터 시작하여 다음 자료로의 이동을 3회 수행해야 함

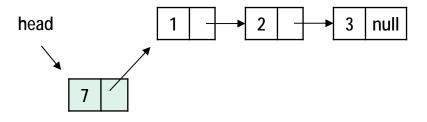


연결리스트: 첫 위치 자료 삽입



♣ 연결리스트 첫 위치 자료 삽입: O(1)





References



- ♣ C로 쓴 자료구조론 (Fundamentals of Data Structures in C, Horowitz et al.). 이석호 역. 사이텍미디어. 1993.
- ♣ 쉽게 배우는 알고리즘: 관계 중심의 사고법. 문병로. 한빛아카데 미. 2013.
- ♣ C언어로 쉽게 풀어 쓴 자료구조. 천인국 외 2인. 생능출판사. 2017.