

자료구조

L09 Sorting

2022년 1학기

국민대학교 소프트웨어학부

Overview

- **Sorting**
- Three $\Theta(n^2)$ algorithms
- Shellsort

정렬 Sorting

- 정렬: 리스트의 아이템들을 특정 순서대로 놓는 것 (증가 혹은 감소)
 - 다양한 응용: 점수, 문서, 검색 결과, ...
 - 컴퓨터 과학에서 가장 기초적인 작업 중 하나
- 일상에서의 정렬



정렬 Sorting

- 살피볼 정렬 알고리즘
 - insertion sort, bubble sort, selection sort, shell sort
 - merge sort, quicksort, heap sort, bin sort, radix sort
- Measure of cost:
 - The number of comparisons
 - The number of swaps

Overview

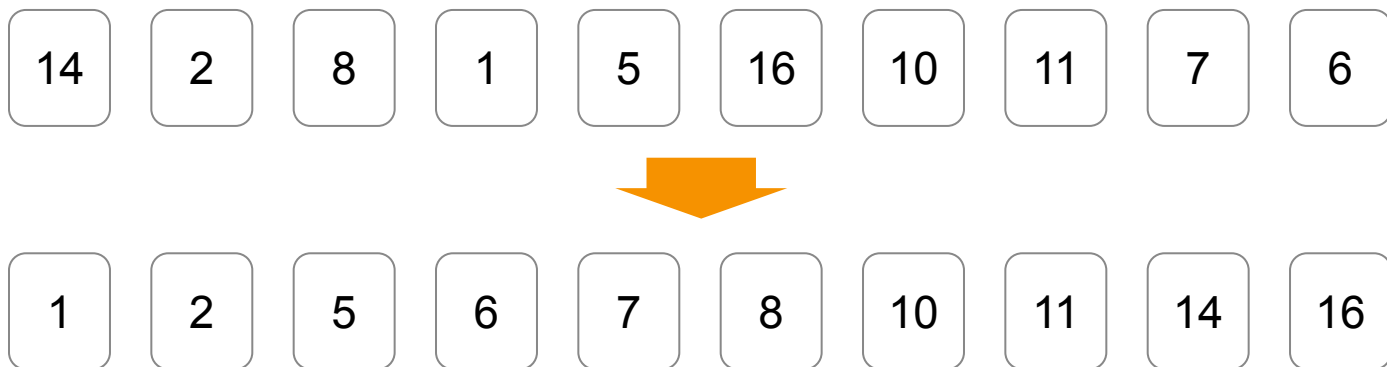
- Sorting
- **Three $\Theta(n^2)$ algorithms**
- Shellsort

Three $\Theta(n^2)$ Sorting Algorithms

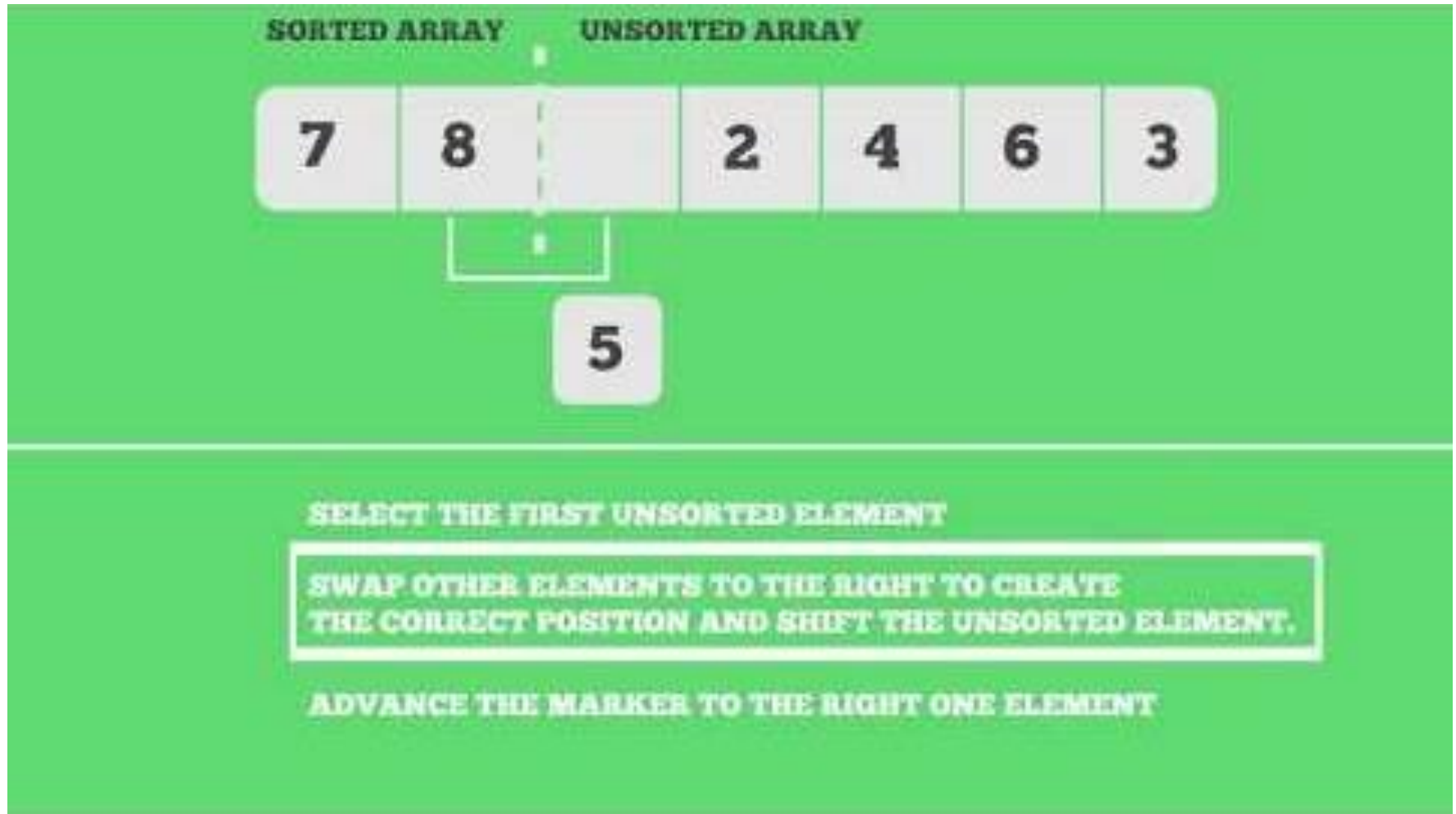
숫자카드가 바닥에 일렬로 놓여있다.

→ 오름차순으로 정렬하는 방법?

- Insertion Sort: 일단 카드 하나 집고, 적절한 위치에 넣자!
- Selection Sort: 가장 작은 카드를 가장 왼쪽에 놓자!
- Bubble Sort: 두개씩 보고 큰 것을 오른쪽으로 보내자!



Insertion Sort



Insertion Sort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i=1; i<A.length; i++)  
        for (int j=i; j > 0 && A[j].compareTo(A[j-1]) < 0 ; j--)  
            swap(A, j, j-1);  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case:
- Worst Case:
- Average Case:

Insertion Sort

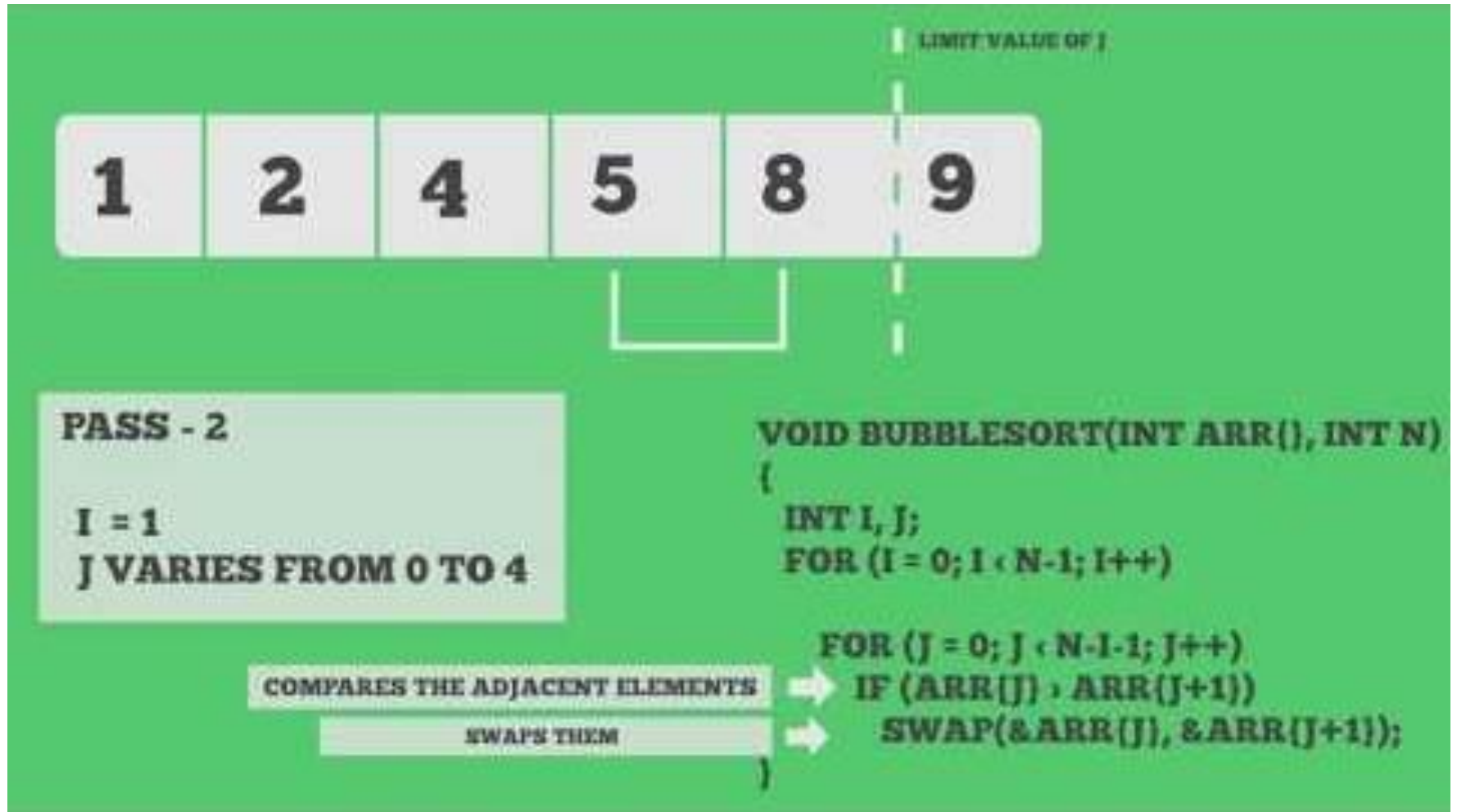
```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i=1; i<A.length; i++)  
        for (int j=i; j > 0 && A[j].compareTo(A[j-1]) < 0 ; j--)  
            swap(A, j, j-1);  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case: 0 swaps, $n-1$ comparisons
- Worst Case: $n^2/2$ swaps and comparisons
- Average Case: $n^2/2$ swaps and comparisons

Insertion Sort는 배열이 거의 정렬된 상태일 때 매우 효율적임.
이러한 특징은 다른 정렬 알고리즘에서 활용됨.

Bubble Sort



Bubble Sort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i=0; i<A.length-1; i++)  
        for (int j=0; j<A.length-1-i; j++)  
            if ((A[j].compareTo(A[j+1]) > 0))  
                swap(A, j, j+1);  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case:
- Worst Case:
- Average Case:

Bubble Sort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i=0; i<A.length-1; i++)  
        for (int j=0; j<A.length-1-i; j++)  
            if ((A[j].compareTo(A[j+1]) > 0))  
                swap(A, j, j+1);  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case: 0 swaps and $n^2/2$ comparisons
- Worst Case: $n^2/2$ swaps and comparisons
- Average Case: $n^2/4$ swaps and $n^2/2$ comparisons

Selection Sort

SELECTION SORT

GeeksforGeeks

A computer science portal for geeks

<https://youtu.be/xWBP4IzkoyM>

Selection Sort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i = 0; i < A.length - 1; i++) {  
        int lowindex = i;  
        for (int j = A.length - 1; j > i; j--)  
            if (A[j].compareTo(A[lowindex]) < 0)  
                lowindex = j;  
        swap(A, i, lowindex);  
    }  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case:
- Worst Case:
- Average Case:

Selection Sort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void Sort(E[] A) {  
    for (int i = 0; i < A.length - 1; i++) {  
        int lowindex = i;  
        for (int j = A.length - 1; j > i; j--)  
            if (A[j].compareTo(A[lowindex]) < 0)  
                lowindex = j;  
        swap(A, i, lowindex);  
    }  
}
```

swaps, # comparisons

- Best Case: 0 swaps ($n-1$ swaps for bad swap()), $n^2/2$ comparisons
- Worst Case: $n-1$ swaps and $n^2/2$ comparisons
- Average Case: $O(n)$ swaps and $n^2/2$ comparisons

Better than Bubble sort, since # swaps is much smaller

Summary

| | Insertion | Bubble | Selection |
|--------------------|---------------|---------------|---------------|
| Comparisons | | | |
| Best Case | $\Theta(n)$ | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ |
| Average Case | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ |
| Worst Case | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ |
| Swaps | | | |
| Best Case | 0 | 0 | 0 |
| Average Case | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n)$ |
| Worst Case | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n)$ |

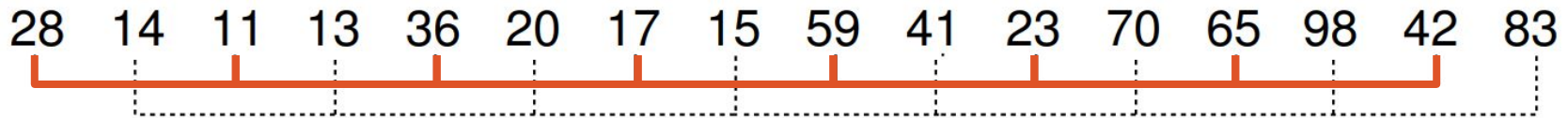
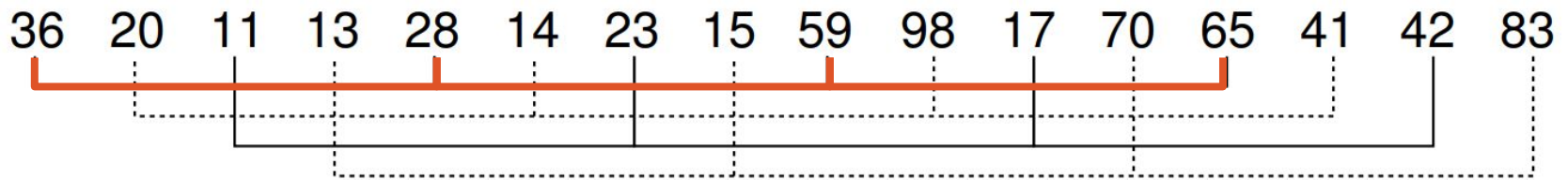
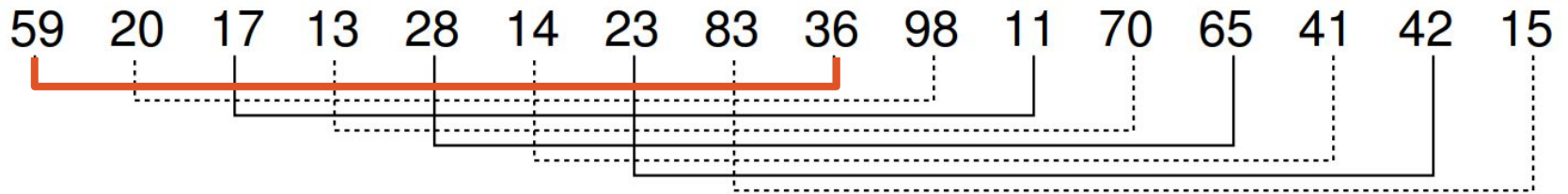
Overview

- Sorting
- Three $\Theta(n^2)$ algorithms
- **Shellsort**

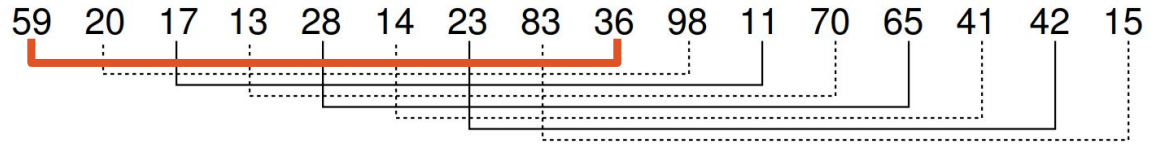
Shellsort

- D. L. Shell이 개발
- 핵심 아이디어
 - Insertion sort는 '거의 정렬된 상태'에서 효율적이다.
 - 리스트를 '거의 정렬된 상태'로 만들고, insertion sort를 돌리자.
- 최악의 경우 시간 복잡도가 $O(n^2)$ 보다 작음
- 평균 시간 복잡도 $O(n^{1.5})$

Shellsort



Shellsort



Procedure

- Pass 1
 - 위치가 $n/2$ 만큼 떨어진 값을 2개씩 묶어 $n/2$ 개의 서브리스트를 생성
 - 예) $n = 16$ 이면, 8개의 서브리스트 생성: $(0,8), (1,9), \dots, (7, 15)$
 - 각 서브리스트를 Insertion Sort로 정렬
- Pass 2
 - 위치가 $n/4$ 만큼 떨어진 값을 4개씩 묶어 $n/4$ 개의 서브리스트를 생성
 - 예) $n = 16$ 이면, 4개의 서브리스트 생성: $(0,4,8,12), (1,5,9,13), \dots$
 - 각 서브리스트를 Insertion Sort로 정렬
- ...

Shellsort

Procedure

- Pass 3
 - 위치가 $n/8$ 만큼 떨어진 값을 8개씩 묶어 $n/8$ 개의 서브리스트를 생성
 - 예) $n = 16$ 이면, 2개의 서브리스트 생성: $(0, 4, 8, 12), (1, 5, 9, 13), \dots$
 - 각 서브리스트를 Insertion Sort로 정렬
- ... Final Pass (Pass ($\log n$))
 - 1개의 서브리스트를 생성하여(=아무것도 안함), 서브리스트를 Insertion Sort로 정렬
 - 즉, 일반 Insertion Sort를 전체 배열에서 실행

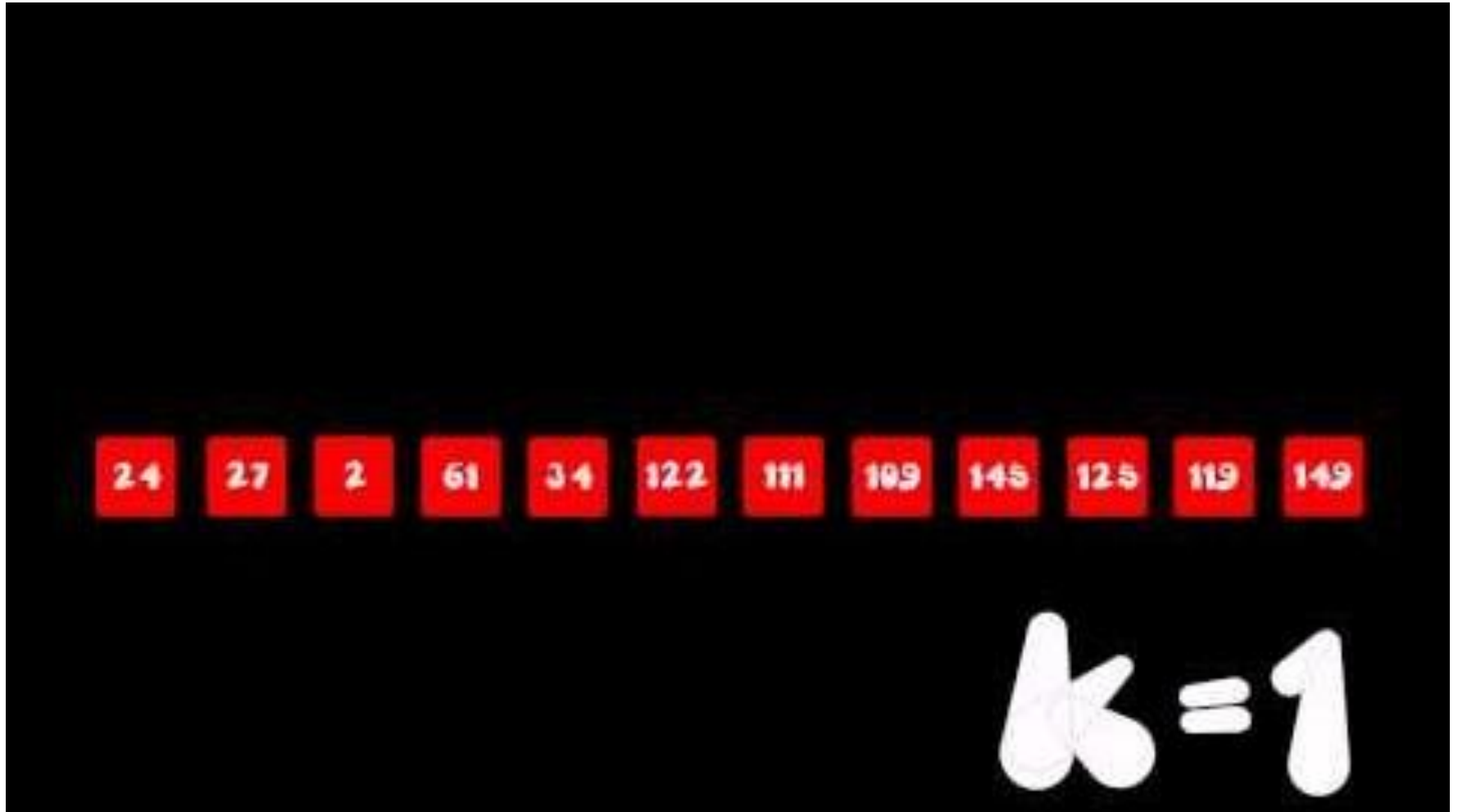
Shellsort

```
static <E extends Comparable<? super E>> void shellsort(E[] A) {  
    for (int i = A.length / 2; i > 2; i /= 2) // For each increment  
        for (int j = 0; j < i; j++) // Sort each sublist  
            inssort2(A, j, i);  
    inssort2(A, 0, 1); // Could call regular inssort here  
}
```

*/** Modified Insertion Sort for varying increments */*

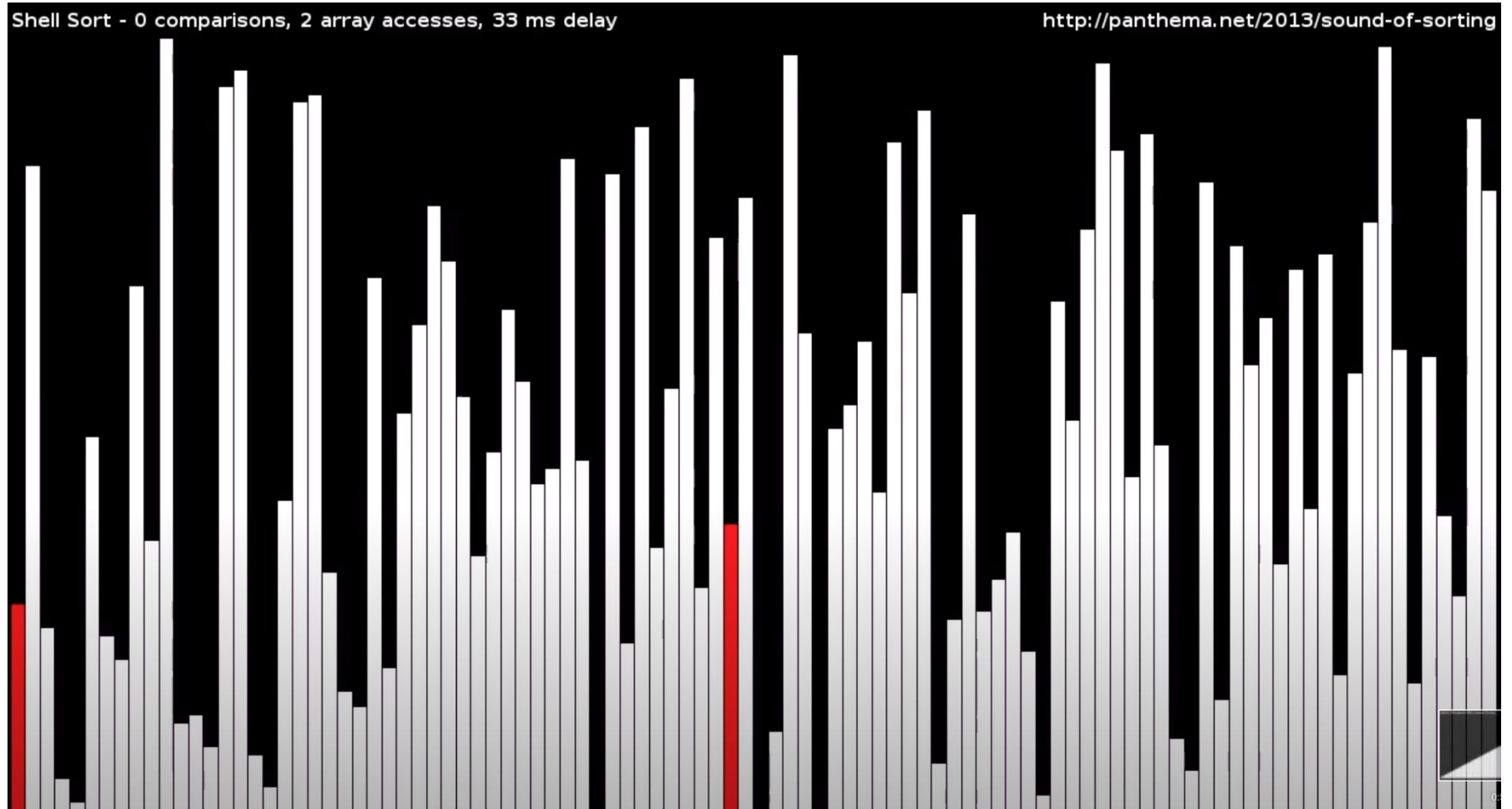
```
static <E extends Comparable<? super E>>  
    void inssort2(E[] A, int start, int incr) {  
    for (int i = start + incr; i < A.length; i += incr)  
        for (int j = i;  
            j >= incr && A[j].compareTo(A[j - incr]) < 0;  
            j -= incr)  
            swap(A, j, j - incr);  
    }  
}
```

Shellsort



<https://youtu.be/M9YCh-ZeC7Y>

Shellsort



<https://youtu.be/n4sk-SzGvZA>

Questions?