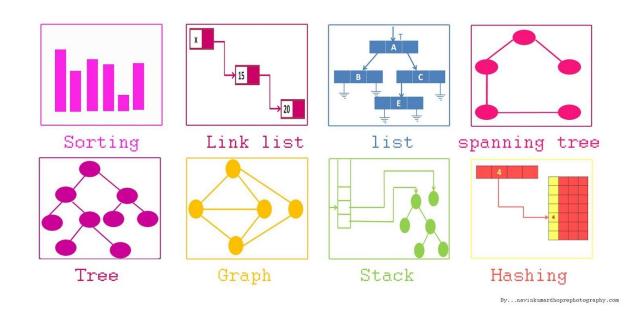
Practicum 2 Datastructures

Yacob Ben Youb en Youssef Ben Youb 500672040 - 500775494



Klassen:	2
Approach 1: Sorting after adding to list	3
Variant 1: using Selection Sort	3
Variant 2: using Bucket Sort	5
Approach 2: Priority Queue	8

Klassen:

Alle klassen behalve Player zijn een implementatie van HighScoreList. Deze implementaties zijn verschillende methodes om op een gesorteerde methodes de highscores terug te geven.

Er zijn hier drie verschillende implementaties van (exclusief NormalSort, die hoort niet bij het practicum).

Selectionsort, Bucketsort en Priorityqueue. Deze klassen worden allemaal getest in HighScoreListTest. Deze klasse is verbeterd en er zijn extra tests aan toegevoegd om de efficientie van de sorteer algoritmes te testen. Het argument -Xint wordt gebruikt om de tests gecontrolleerd te laten verlopen.

Approach 1: Sorting after adding to list

In deze opdracht gaan we sorteren door de elementen in het begin van de lijst toe te voegen en deze hierna te verschuiven naar de juiste plek.

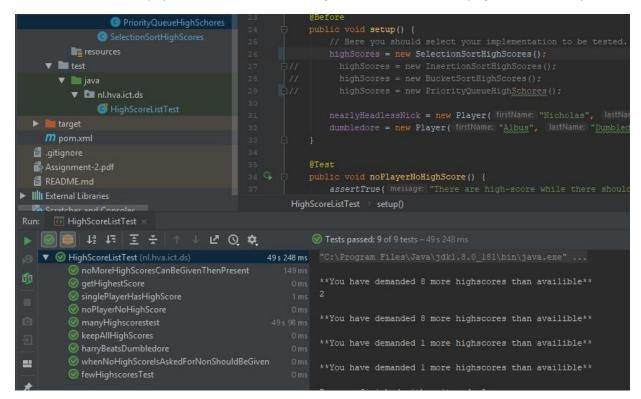
Variant 1: using Selection Sort

Selection sort add een player aan de lijst en kijkt vervolgens of hij een groter element in de lijst kan vinden.

```
public void add(Player player) {
//voeg een player toe aan het einde van de lijst
    players.add(player);
    players = selectionSort(players);
```

Zo ja dan kijkt hij of hij een grotere element dan dat element kan vinden. Dit gaat door totdat het einde van de lijst bereikt wordt. Het grootste gevonden element wordt daarna met het eerste element omgewisseld.

Voor het sorteren van 1000 players met selectionsort kost dit ongeveer 50 seconden. (Zie manyHighScoresTest in de lijst)



De Big O van selectionsort is: O(n^2). Elke extra additie kan het algoritme exponentieel langer laten verlopen.

Variant 2: using Bucket Sort

Bucket sort is een implementatie van Selection sort maar dan over meerdere lijsten. Elke lijst loopt van een bepaald nummer tot een ander bepaald nummer. Voor onze test hebben we 5 lijsten aangemaakt

```
public BucketSortHighScores() {
    bucketList.add(new ArrayList<>());
    bucketList.add(new ArrayList<>());
    bucketList.add(new ArrayList<>());
    bucketList.add(new ArrayList<>());
    bucketList.add(new ArrayList<>());
}

@Override

//Voegt players toe in bijbehordende bucket en voert daarna selectionsort uit op de bucket waarin een player is toegevoegd.

public void add(Player player) {

//Als score hoger is dan 80.000, voeg de player toe in deze bucket. Voor de andere buckets wordt vergeleken met 60k, 40k en 20k en daarna automatisch in de laatste bucket

// zodat negatieve scores ook ingevoerd kunnen worden.
    if (player.getHighScore() > bucketlMinScore) {
        bucketList.get(0).add(player);
    }
}
```

```
// printAllBucketHighScores();
    return;
}

if (player.getHighScore() > bucket2MinScore) {
    bucketList.get(1).add(player);
    bucketList.set(1, selectionSort.selectionSort(bucketList.get(1)));

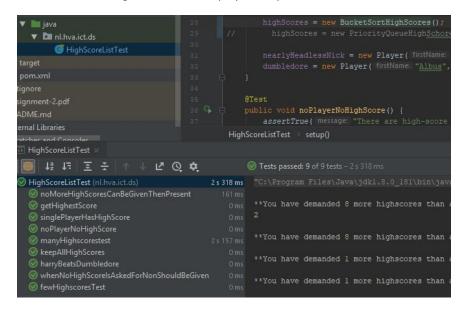
// printAllBucketHighScores();
    Return;

//etc etc etc
}
```

Omdat de maximum highscore gedefinieerd staat als 100.00 heb ik hier vijf buckets voor gemaakt, elk 20.000 apart.

Om de bucketlist terug te krijgen moeten we stuk voor stuk door elke lijst heen loopen en alle players op volgorde eruit halen en samenvoegen in een gezamelijke lijst.

Bucketsort met een grootte van 1000 players. In plaats van 49 seconden kost dit nu 2 seconden.



Dit betekent dat het ongeveer even snel zou moeten runnen als vijf Selectionsorts van $\frac{1}{2}$ grootte. Oftwel 5*(O/5)^2Laten we kijken of dit klopt. We vermenigvuldigen het aantal spelers met 5 om dit te testen.

Bucketsort met 5000 players kost 4min en 3 sec



Het kost nu 4 en 3 seconden minuten in plaats van 49 seconden. Vijf keer 49 seconden = 250 seconden = 4 minuten en 5seconden. Dit komt ongeveer overeen met onze initiele inschatting omdat het sorteren soms langer of minder lang kost op basis van of de nieuwe nummers aan het begin of einde van de lijst moeten komen, is het verschil van 2 seconden dus binnen de perken van onze verwachtingen. Om het bucket sorten nog sneller te maken zou er gekeken kunnen worden naar het totaal aantal players en meerdere buckets maken op basis van de minimum en maximum score. 5 buckets is te weinig voor 5000 spelers om efficiënt te sorteren.

Indien deze factoren van tevoren bekend zouden zijn zou de efficiëntie verbeterd kunnen worden tot $\Theta(n+k)$ voor bucket sort.

Approach 2: Priority Queue

Een priority queue volgt een heap structuur. Elk object heeft twee sub objecten welke groter of kleiner zijn dan dat object. Om dit te bepalen moet voor niet-standaard objecten een eigen vergelijker (comparator) worden gemaakt.

```
/*Custom comparator class, deze wordt gebruikt voor de priorityqueue om te beslissen of een player grooter of kleiner is dan de volgende. Dit bepaald hij op basis van de player highscores

Wat belangrijk is, is dat dit een descending queue is. Gewoonlijk komt het kleinste nummer eerst en het grootste nummer laatst, maar onze comparator draait dit om.*/class PlayerComparator implements Comparator<Player> {
```

Indien dit niet gedaan wordt zal er door java zelf een vergelijk methode worden gekozen. Deze zal niet altijd zijn waarop men wil sorteren. Wanneer er een object toegevoegd wordt, wordt deze met het eerste object vergeleken. Als hij kleiner is springt de vergelijker naar het object linksonder, als hij groter is naar het object rechtsonder. Hierna wordt er opnieuw vergeleken. Op deze manier hoeft er veel minder vergeleken worden dan bij een selectionsort of bucketsort methode. We laten onze comparator op de Player's highscore vergelijken.

```
//Wanneer compare wordt gebruikt moeten er twee players worden meegegeven
public int compare(Player x, Player y) {
    //als de eerdere highscore groter is dan de tweede highscore, doe niks
    if (x.getHighScore() > y.getHighScore()) {
        return -1;
}

//Als de eerdere highscore kleiner is dan de tweede highscore, wissel ze om
    if (x.getHighScore() < y.getHighScore()) {
        return 1;
}

//Als de highscores hetzelfde zijn, doe
    return 0;
}

Eerst wordt een object toegevoegd aan de priority queue

Comparator comparator = new PlayerComparator();

//Maakt een priorityqueue en gebruikt de playerComparator om te sorteren op
highscore basis
PriorityQueue<Player> priorityQueue = new PriorityQueue<>>(comparator);

@Override
Voeg een player toe aan de priority queue. De add methode gebruikt de comparator om uit
te vinden waar het in de queue ge add moet worden.*/
public void add(Player player) {
    priorityQueue.add(player);
}
```

Ook is het belangrijk om de objecten uit de priorityqueue te kunnen halen. Om dit te doen wordt er door de queue heen geloopt en worden alle elementen stuk voor stuk in een ArrayList gestopt.

```
@Override
public List<Player> getHighScores(int numberOfHighScores) {
    //als er meer highscores worden opgevraagd dan er zijn
    if (numberOfHighScores > priorityQueue.size()) {
    //print hoeveel highscores er teveel zijn opgevraagd
        System.out.println("\n**You have demanded " + (numberOfHighScores -
priorityQueue.size()) + " more highscores than availible**");

    //en voer de functie daarna uit met het maximale aantal highscores mogelijk
        return getAllHighScores();
}

List<Player> returnList = new ArrayList<>();

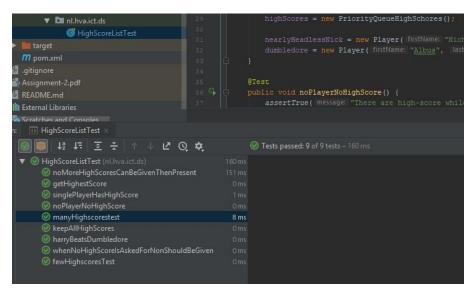
    //Haal alle players op uit de priorityqueue en zet ze in een player List
    int q = 0;
    for (Player play: priorityQueue) {
        //onnodige optimalisatie
        if (q<=numberOfHighScores) {
            returnList.add(play);}
        else {break;}

        System.out.println(play.getHighScore());
}

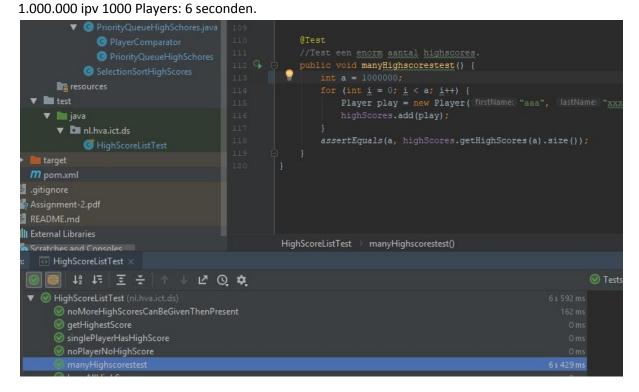
// Omdat het uigesloten is dat numberOfHighScores nu nog groter is dan
Players kan dit weggelaten worden.
        return returnList.subList(0, numberOfHighScores);
}</pre>
```

Priority queue werkt vele malen efficienter dan de andere twee sorteer methodes. Dit komt omdat het bij het invoegen van het element al de goede plaats selecteert en er niet achteraf gesorteerd hoeft te worden. Het hoeft slechts een beperkt aantal stappen hoeft te doorlopen om de plaats te vinden waar het element geplaatst moet worden

Zoals hieronder te zien valt, kost het slechts 8 milliseconden om een lijst van 1000 elementen gesorteerd terug te geven voor een priority queue.



Pas bij extreem hoge getallen begint de priority queue enige tekenen van vertraging te laten zien



Zelfs met duizend maal zoveel spelers is de priority queue sneller dan een selection sort gebaseerd algoritme. De big O van een priority queue is namelijk O(log(n))

Conclusie:

Omdat er veel variatie is tussen de highscores en er veel spelers kunnen zijn, is de **priority queue** duidelijk de beste optie. Indien het aantal spelers boven de honderdtallen groeit laat de priority queue al snel blijken dat hij met kop en schouders de snelste en efficiëntste is.