

# Tentamen – extra del: lösning

## Uppgifter: lösningar

### Uppgift 1 (4 poäng + 1 poäng)

a) (4 poäng)

```
mellanstation (ai, i = 1 ... n,
               bi, i = 1 ... n)
{
    k = 1 // ordningsnummer för valda mellanstationen
    minimalVagLangd = a1 + b1
    for i = 2 ... n // i är ordningsnummer för aktuella mellanstationen
    {
        vagLangd = ai + bi
        if vagLangd < minimalVagLangd
        {
            minimalVagLangd = vagLangd
            k = i
        }
    }

    return k
}
```

b) (1 poäng)

Man kan först bestämma och lagra längder för alla möjliga vägar, och sedan hitta den minsta vägen och motsvarande mellanstation. Eftersom det finns  $n$  möjliga vägar (en väg per mellanstation), ska motsvarande lagringsstruktur lagra  $n$  längder. Minneskomplexiteten blir  $\theta(n)$ .

### Uppgift 2 (5 poäng)

```
import static java.lang.System.out;

// Worker representerar en arbetare
public class Worker
{
    // antalet arbetsdagar
    private int    countDays;

    // Worker skapar en arbetare som jobbar ett givet antal dagar
    public Worker (int countDays)
    {
        this.countDays = countDays;
    }

    // work utför ett visst jobb under ett givet antal arbetstimmar varje arbetsdag
    public void work (int countHours)
    {
        out.println ("working " + countDays + " x " + countHours + " hours");
    }

    // Supporter representerar en stödarbetare
    public class Supporter
    {
        // andel av stödarbete: antalet stöddagar relativt arbetarens antal arbetsdagar
        private double    ratio;
    }
}
```

```

    // Supporter skapar en stödarbetare som stödjer arbetaren under ett givet andel
    // arbetsdagar
    public Supporter (double ratio)
    {
        this.ratio = ratio;
    }

    // support stödjer arbete på ett givet sätt
    public void support (String way)
    {
        out.println ("supporting " + ratio + " x " + countDays + " days " + way);
        // Eller:
        // out.println ("supporting " + this.ratio + " x " + Worker.this.countDays
        // + " days " + way);
    }
}

```

### Uppgift 3 (1 poäng + 2 poäng + 2 poäng)

a) (1 poäng)

```

public interface StringCollection
{
    // size returnerar antalet strängar i samlingen
    int size ();

    // add lägger till en given sträng i samlingen
    void add (String element);
}

```

b) (2 poäng)

```

public int size ()
{
    int    countElements = 0;
    Node    currentNode = firstNode;
    while (currentNode != null)
    {
        countElements++;
        currentNode = currentNode.nextNode;
    }

    return countElements;
}

```

c) (2 poäng)

```

public void add (String element)
{
    Node    newNode = new Node (element);
    newNode.nextNode = firstNode;
    firstNode = newNode;
}

```

### Uppgift 4 (2 poäng + 1 poäng + 2 poäng)

a) (2 poäng)

I första pass genom while-loopen utförs  $n - 1$  elementjämförelser, i andra pass  $n - 2$  jämförelser, och så vidare. I sista pass utförs bara en jämförelse. Det totala antalet jämförelser är:

$$(n - 1) + (n - 2) + \dots + 1 = n(n - 1) / 2$$

Motsvarande komplexitetsfunktion är:

$$t(n) = n(n - 1) / 2$$

b) (1 poäng)

Komplexitetsfunktionen för algoritmen kan föreställas så här:

$$t(n) = n^2/2 - n/2$$

För stora  $n$  dominerar termen med  $n^2$ . Därför:

$$t(n) \in \theta(n^2)$$

Algoritmen är en kvadratisk algoritm när det gäller antalet elementjämförelser.

c) (2 poäng)

I bästa fall sker inget elementutbyte. Det händer när sekvensen redan från början är sorterad. Algoritmens tidskomplexitet är:

$$b(n) = 0$$

Värsta fall uppstår när den ursprungliga sekvensen är sorterad i avtagande ordning. I så fall utförs ett utbyte vid varje elementjämförelse: det finns så många utbyten som jämförelser. Tidskomplexiteten är:

$$w(n) = n(n - 1) / 2$$