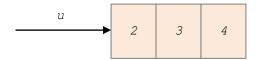
Tentamen: lösning

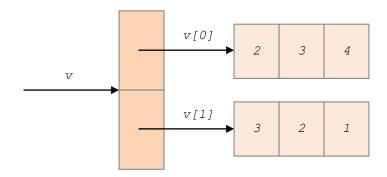
Uppgifter: lösningar

Uppgift 1 (3 poäng + 3 poäng)

a) (3 poäng)



b) (3 poäng)



Uppgift 2 (3 poäng + 3 poäng + 3 poäng)

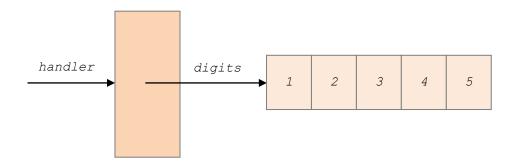
for (Triangle t : triangles)

```
a) (3 poäng)
```

```
public static Triangle maxTriangle (Triangle[] triangles)
    if (triangles.length == 0)
       throw new java.lang.IllegalArgumentException ("empty array");
    Triangle
              maxTr = triangles[0];
    double
               maxPerimeter = maxTr.perimeter ();
    for (int pos = 1; pos < triangles.length; pos++)
        if (triangles[pos].perimeter () > maxPerimeter)
            maxTr = triangles[pos];
            maxPerimeter = maxTr.perimeter ();
    return maxTr;
b) (3 poäng)
public static double totalArea (Triangle[] triangles)
            totalAr = 0;
    double
```

Uppgift 3 (3 poäng + 3 poäng + 3 poäng)

a) (3 poäng)



b) (3 poäng)

```
public void circularShiftLeft ()
{
    if (digits.length > 0)
    {
       byte     b = digits[0];
       for (int pos = 0; pos < digits.length - 1; pos++)
            digits[pos] = digits[pos + 1];
       digits[digits.length - 1] = b;
    }
}</pre>
```

c) (3 poäng)

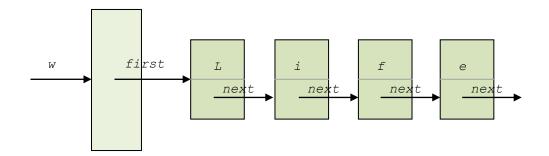
```
public void circularShiftRight ()
{
    if (digits.length > 0)
    {
       byte     b = digits[digits.length - 1];
       for (int pos = digits.length - 1; pos > 0; pos--)
            digits[pos] = digits[pos - 1];
       digits[0] = b;
    }
}
```

Uppgift 4 (3 poäng + 3 poäng + 3 poäng)

a) (3poäng)

```
public Word (char[] v)
    if (v.length != 0)
        first = new Node (v[0]);
              n = first;
        Node
        for (int pos = 1; pos < v.length; pos++)
            n.next = new Node (v[pos]);
            n = n.next;
    }
```

b) (3 poäng)



c) (3 poäng)

[LightLove]

Uppgift 5 (3 poäng + 3 poäng + 3 poäng)

```
a) (3 poäng)
```

[5, 4, 3, 2, 1]

[1, 5, 4, 3, 2]

[1, 2, 5, 4, 3] [1, 2, 3, 5, 4] [1, 2, 3, 4, 5]

[1, 2, 3, 4, 5]

b) (3 poäng)

Förvillkor:

En sekvens, vars element kan jämföras med operatorn mindre (<), är given:

 x_1 , x_2 , x_3 , \cdots , x_n , där n är ett positivt heltal

Eftervillkor:

Sekvensen är sorterad i en stigande ordning:

$$x_{i1} < x_{i2} < x_{i3} < \dots < x_{in}$$

Steg i algoritmen:

```
sort (n, x[1], x[2], ..., x[n])
```

```
for pos = 1, 2, ..., n - 1
{
    for p = pos + 1, pos + 2, ..., n
        if (x[p] < x[pos])
              exchange x[p] and x[pos]
}</pre>
```

c) (3 poäng)

För att fylla i den första positionen med rätt element, utförs n-1 elementjämförelser. För att fylla i den andra positionen med rätt element utförs n-2 jämförelser. Antalet jämförelser minskar med 1 för varje ny position. Det totala antalet jämförelser

$$(n-1) + (n-2) + ... + 1 = n(n-1)/2$$

Motsvarande komplexitetsfunktion är:

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

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

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

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

Algoritmen är kvadratisk när det gäller antalet elementjämförelser.

När det gäller antalet elementutbyten, uppstår värsta fall för algoritmen när sekvensen i början är sorterad i omvänd ordning. I så fall utförs ett elementutbyte varje gång två element jämförs. Det betyder att det finns så många elementutbyten som jämförelser, alltså:

$$w(n) = n(n-1)/2$$
$$w(n) \in \theta(n^2)$$