

Name: Mie Rie Lim-Becker

Yao Chen

Tutor: Till Zoppke

Aufgabe 24 b

24. (3 Punkte) Speichern ungeordneter Paare in einem Array.

(a) (0 Punkte) Wie kann man die Lösung der vorigen Aufgabe dazu verwenden, für eine feste Liste von  $n$  Objekten die Paare, die man aus je zwei dieser Objekte bilden kann, möglichst kompakt zu verwalten und zu speichern (wie in einer Hash -Tabelle), sodass man in konstanter Zeit auf jedes Paar  $\{u, v\}$  zugreifen kann, wenn man  $u$  und  $v$  kennt?

(b) (3 Punkte) Wie kann man dieses Problem auf andere Art mit einem Array der (optimalen) Länge  $n(n+1)/2$  lösen?

	i=0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
j=0										
1										
2										
3										
4										
5										
6										
7										
8										
9										

$u$  und  $v$  sind die Objekte. Einem Objekt-Paar  $\{u,v\}$  kann man also ein Zahlen-Paar  $(i,j)$  mit  $0 \leq i < j \leq n$  zuordnen. Diese Paare kann man in einem Diagramm darstellen, wie oben gezeigt. Der graue Bereich ist der Bereich, der alle Paare  $(i,j)$  mit  $i < j$  enthält.

Alle diese Paare sollte in einem Array (Länge  $(n(n-1))/2$ ) gespeichert werden (Wie in einer Hash Tabelle), Über diese Paare nehmen wir nun eine zeilenweise Abzählung vor:

(0,1)

(0,2), (1,2)

(0,3), (1,3), (2,3)

...

(0,n-1), (1,n-1), ... , (n-2,n-1)

(0,1)	(0,2)	(1,2)	(0,3)	(1,3)	(2,3)	...	(0,n-1)	(1,n-1)	(1,n-2)	...	(n-2,n-1)
-------	-------	-------	-------	-------	-------	-----	---------	---------	---------	-----	-----------

Daraus ergibt sich folgende Summenformel, die in einem weiteren Schritt in eine geschlossene Formel umgewandelt wird.

$$H(i,j) = \left( \sum_{p=1}^{j-1} p \right) + i$$

aufgelöst wie folgt:  $= ((j-1)*j)/2 + i$

Da wir diese Formel durch eine Abzählung konstruiert haben, brauchen wir die Injektivität nicht nachzuweisen.

### Aufgabe 28 (5 Punkte)

Entfernen Sie die Endrekursion aus der Methode **zugroß** im Programm zur Verwaltung einer Halde (Siehe Aufgabe 21 und das Heapsort -Programm aus der Vorlesung:  
<http://www.inf.fu-berlin.de/~rote/Lere/2003-04-WS/Algorithmen+Programmierung3/heapsort.java>)

```
void zugroß (int i) // a[i] ist möglicherweise größer als seine
Nachfolger.
{ /* int kleinsterNachfolger;
   if (2*i+1 <= n) {
       if (a[2*i]<a[2*i+1]) kleinsterNachfolger = 2*i;
       else
           kleinsterNachfolger = 2*i+1;
   }
   else if (2*i <= n) kleinsterNachfolger = 2*i;
   else return;
   if (a[i] > a[kleinsterNachfolger]) {
       vertausche (i, kleinsterNachfolger);
       zugroß(kleinsterNachfolger);
   }
}
```

//Rekursion auslösen

```
void zugroß (int i) // a[i] ist möglicherweise größer als seine
Nachfolger.
{   int kleinsterNachfolger = 0;

    while (2*i<=n) {
        if ( (2*i+1)<= n){
            if ( (a[2*i]<a[2*i+1])) {
                kleinsterNachfolger = 2*i;
            }else{
                kleinsterNachfolger = 2*i+1;
            }
        }
    }
```

```
    }  
  }else{  
    kleinstenNachfolger = 2*i;  
  }  
  if (a[i] > a[kn]){  
    vertausche (i, kn);  
    i=kleinstenNachfolger;  
  }else{  
    break;  
  }  
}  
}
```