

11. Aufgabenserie zu den Grundlagen der Informatik

Abgabetermin: Mi, 07.01.04

Zu 31.) asymptotische Laufzeitkomplexität

• **allgemeiner Fall:**

(a) $= O(f(n)) + O(g(n)) + O(h(n))$
 $= O(\max[\max\{f(n), g(n)\}, h(n)])$

(b) $= m \cdot O(f(n))$
 $= O(m \cdot f(n))$

(c) $= O(\max\{g(n), h(n)\})$

(d) $= n \cdot (O(f(n)) + m \cdot g(n))$
 $= O(n \cdot \max\{f(n), m \cdot g(n)\})$

• **Speziell: $f(n) := \log(n)$; $g(n) := n \cdot \log(n)$; $h(n) := n^2$**

(a) $O(\max[\max\{f(n), g(n)\}, h(n)]) = O(\max[\max\{\log(n), n \cdot \log(n)\}, n^2])$
 $= O(\max\{n \cdot \log(n), n^2\}) = O(n^2)$

(b) $O(m \cdot f(n)) = O(m \cdot \log(n))$

(c) $O(\max\{g(n), h(n)\}) = O(\max\{n \cdot \log(n), n^2\}) = O(n^2)$

(d) $O(n \cdot \max\{f(n), m \cdot g(n)\}) = O(n \cdot \max\{\log(n), m \cdot n \cdot \log(n)\})$
 $= O(m \cdot n^2 \cdot \log(n))$

Zu 32.) Sieb des Eratosthenes

```
/*      era_sieb.c -- Matthias Jauernig, 18.12.03                               */
/*      Programm realisiert "Sieb des Eratosthenes" mithilfe einer verkett. Liste */
/*      mit gcc kompilieren:          "gcc -Wall -lm -o era_sieb era_sieb.c"     */

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>

/* ---- Basistruktur für ein Listenelement ----- */
typedef struct NODE{
    long long zahl;
    struct NODE *next;
} LISTELEM;    LISTELEM *kopf;

/* ---- anhaengen() -- hängt ein Element an die vorhandene verkettete Liste an ---- */
LISTELEM *anhaengen(long long i, LISTELEM *akt){
    LISTELEM *neu;
    if ((neu=(LISTELEM *)malloc(sizeof(LISTELEM)))==NULL) {
        perror("!! Speicherreservierung");
        exit(1);
    }
    akt->next=neu;
    neu->zahl=i;
    neu->next=NULL;

    return neu;
}

/* ---- entferne_next() -- entfernt das nächste Element der verketteten Liste ----- */
void entferne_next(LISTELEM *akt){
    LISTELEM *h=akt->next;
```

```

    if(h!=NULL){
        akt->next=akt->next->next;
        free(h);
    }
}

/* ---- ausgabe() -- gibt alle Inhalte der verketteten Liste aus ----- */
void ausgabe(void){
    LISTELEM *akt=kopf->next;
    long long i;
    for(i=1; akt!=NULL; i++, akt=akt->next){
        printf("%7lld, ", akt->zahl);
        if(i%8==0) printf("\n");
    }
    printf("\b\b \n");
}

/* ---- loesche_liste() -- gibt Speicherplatz der verketteten Liste frei ----- */
void loesche_liste(void){
    LISTELEM *h, *akt=kopf->next;
    kopf->next=NULL;
    while(akt!=NULL){
        h=akt;
        akt=akt->next;
        free(h);
    }
}

/* ---- main() ----- */
int main(void){
    long long n, sn, i, j;
    LISTELEM *akt;
    //##### Eingabe #####
    printf( "\nSieb des Eratosthenes\n"
           "-----\n\n");
    do{
        printf("Primzahlen bis zu welcher Zahl n berechnen (n>1)?: ");
        scanf("%lld", &n);
    }while(n<2 && printf("!! n muss größer als 1 sein!\n\n"));
    //##### Liste erstellen #####
    kopf=(LISTELEM *)malloc(sizeof(LISTELEM));
    kopf->zahl=0;
    kopf->next=NULL;
    akt=kopf;
    for(i=2; i<=n; i++){
        akt=anhaengen(i, akt);
    }
    //##### Primzahlen herausfiltern #####
    sn=(long long)sqrt(n);
    for(i=2; i<=sn; i++){
        //setze akt auf das i. Element und lösche von da an Vielfache von i
        for(j=2, akt=kopf; j<=i; j++){
            akt=akt->next;
            while(akt->next!=NULL){
                if((akt->next->zahl)%i==0)
                    entferne_next(akt);
                if(akt->next!=NULL)
                    akt=akt->next;
            }
        }
    }
    //##### Ausgabe und beenden #####
    printf("\n=> Primzahlen im Bereich [2...%lld]:\n", n);
    ausgabe();
    loesche_liste();
    free(kopf);

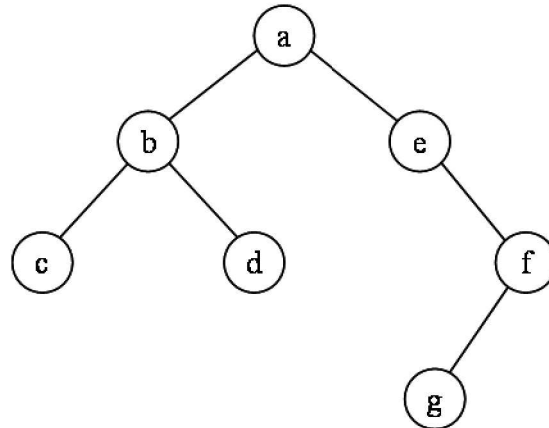
    return 0;
}

```

Zu 33.) binäre Bäume

(a) Binärbaum $(a, (b, (c, \epsilon, \epsilon), (d, \epsilon, \epsilon)), (e, \epsilon, (f, (g, \epsilon, \epsilon), \epsilon)))$

- Graphische Darstellung des Baumes:



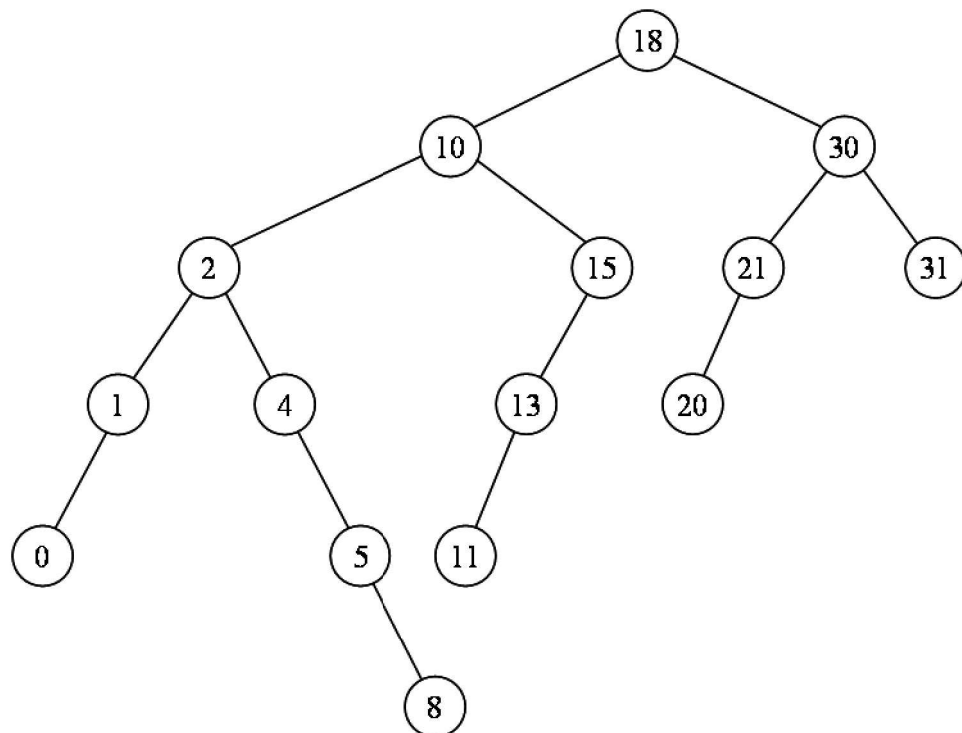
- Darstellung als Tabelle (beispielsweise):

Index	Knoten	Linker Sohn	Rechter Sohn
0	a	1	4
1	b	2	3
2	c	-	-
3	d	-	-
4	e	-	5
5	f	6	-
6	g	-	-

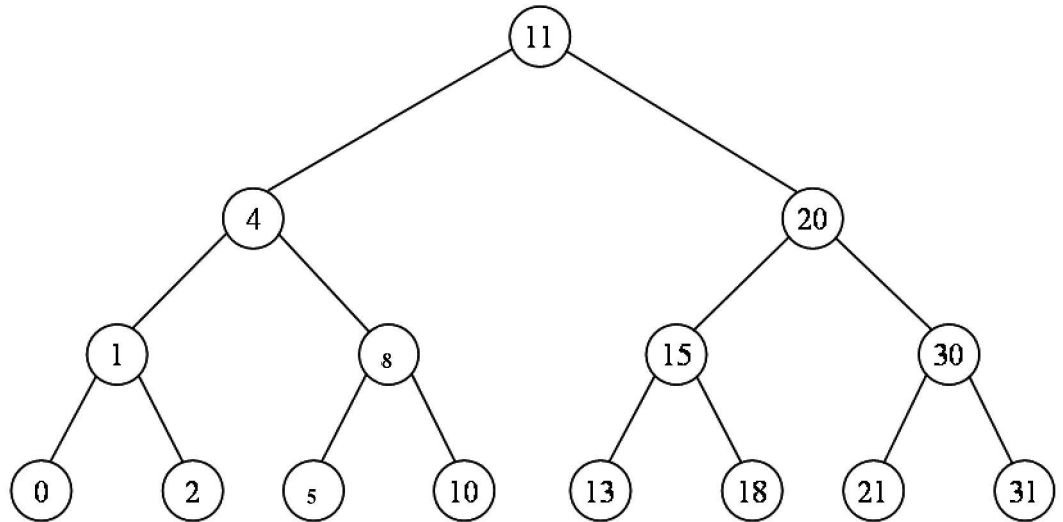
- Inorder-Durchlauf: c b d a e g f
- Postorder-Durchlauf: c d b g f e a
- Preorder-Durchlauf: a b c d e f g

(b) Suchbaum $(18, 10, 15, 30, 2, 21, 31, 20, 1, 4, 13, 5, 11, 0, 8)$

- Graphische Darstellung des Baumes:



- Suchbaum, in dem alle Blätter dieselbe Tiefe haben:



d.h. wenn z.B. folgende Reihenfolge der Schlüssel vorliegt:

(11, 4, 20, 1, 8, 15, 30, 0, 2, 5, 10, 13, 18, 21, 31)

Möglich wären hier auch viele andere Kombinationen, z.B. wenn nur 1 Blatt vorhanden ist, wenn jeder Knoten also nur einen linken (oder rechten) Nachfolger hat etc.