



Aufgabe 1. Mit den bisherigen Aufgaben fertig werden.

Aufgabe 2. a) Implementiere eine c-Datei zu folgender Header-Datei:

```
1  /* gibt die Länge eines Strings zurück */
2  int str_len(char *s);
3
4  /* gibt 0 zurück, wenn zwei strings gleich
5     sind und 1 sonst */
6  int str_cmp(char *s1, char *s2);
7
8  /* kopiert s nach d und gibt d zurück */
9  char *str_cpy(char *d, char *s);
10
11 /* hänge s2 an s1 an und gib s1 zurück */
12 char *str_cat(char* s1, char* s2)
13
14 /* allokieren neuen Speicher für eine Kopie von
15     s, kopiere s dorthin und liefere einen Pointer
16     auf den neuen String. */
17 char *str_dup(char *s);
```

b) Implementiere nun noch folgende String-Funktionen, die man in der Praxis *niemals* benutzen würde:

```
1  /* schreibt s rückwärts in s und gib es zurück */
2  char *str_reverse(char *s);
3
4  /* gibt 1 zurück, wenn ein String ein Palindrom
5     ist und 0 sonst */
6  int str_ispalin(char *s);
7
8  /* hänge s2 an s1 an und stelle sicher, dass
9     dazu genug Speicher in s1 zur Verfügung steht */
10 char *str_smartcat(char *s1, char *s2)
11
12 /* verkleinert den Speicher auf den s zeigt
13     auf die Länge von s */
14 char *str_compress(char *s);
```



Aufgabe 3. Implementiere folgende Funktion (ins gleiche Modul), die zu einem gegebenen String einen längsten Teilstring findet, der ein Palindrom ist. Speichere diesen Teilstring wieder in `s` und gib `s` zurück.

```
1 /* Beschreibung, selber machen */  
2 char *str_glsp(char *s);
```

Das Problem ist in polynomieller Laufzeit lösbar und auf die Idee kann man auch kommen.

Aufgabe 4. Implementiere den Bucket-Sort Algorithmus: Unter der Annahme, dass die zu sortierenden Daten aus einem endlichen Wertebereich stammen, kann man solche Arrays sehr schnell sortieren.

Wir betrachten hier ein `unsigned short`-Array A . Bucketsort besteht nun aus zwei Durchläufen:

- a) Sei n das Maximum aus A , erstelle dann ein `unsigned`-Array B mit $n + 1$ Elementen und Sorge dafür, dass an der i -ten Stelle steht, wie oft i in A vorkommt.
- b) Wir überschreiben im zweiten Durchlauf A , indem wir für wachsendes k die Zahl k genau $B[k]$ mal nach A schreiben.