185.190 Effiziente Programme

Aufgabe: Hash-Tabelle

Berger G., Hotz-Behofsits C., Reisinger M., Schmidleithner T.

WS12/13

Ausgangssituation

Schritt 1

Vermeidung von Speicherframentierung

```
struct hashnode {
  char *keyaddr;
  size_t keylen;
  int value;
} __attribute__((__packed__));
Geringe Verbesserung ⇒ beibehalten.
```

Schritt 2 Math-Library

```
sumsq += count*count;
ersetzt durch
sumsq += pow(count, 2);
Verwendung der math-Library (math.h), geringe Verbesserung >> beibehalten.
```

Schritt 3 Inline Funktionen

inline unsigned long hash(char *addr, size_t len)
inlining bei den Funktionen. Keine Verbesserung ⇒ entfernt.

Schritt 4

Entfernen der next-Pointer

```
struct hashnode *next; /* link ext. chaining */
```

Hinzugabe von linearem Sondieren:

```
int position = hash(keyaddr, keylen) & (HASHSIZE-1);
struct hashnode *1; 1 = ht[position];
while (1 != NULL) {
   if (keylen == 1->keylen &&
        memcmp(keyaddr, 1->keyaddr, keylen) == 0)
        return 1->value;
   if (position <= HASHSIZE)
        1 = ht[++position];
   else
        break;
}</pre>
```

next-Pointer wurden entfernt, stattdessen wurde lineares Sondieren implementiert. Verschlechterung \Rightarrow zurücksetzen.

Schritt 5

Caching für Lookups in Main

```
int firstRun = 1; int lookUps[HASHSIZE];
int currentLookup; int lookupCount;
if (firstRun) {
    currentLookup = lookup(p, nextp - p);
    lookUps[lookupCount] = currentLookup;
    firstRun = 0:
} else {
    currentLookup = lookUps[lookupCount];
}
Starke Verbesserung \Rightarrow beibehalten.
```