KONZEPTE SYSTEMNAHER PROGRAMMIERUNG

Technische Hochschule Mittelhessen

Andre Rein

Laden von Ninja Code und Speicherverwaltung mit Zeigern –

NINJA-CODE AUS DATEIEN LADEN

- Bis jetzt haben wir die Instruktionen unserer Programme direkt in unserer VM hinterlegt
 - Hierzu haben wir Bytecode direkt in internen Datenstrukturen (Arrays) abgelegt und ausgeführt

Diese Vorgehensweise ist natürlich ineffektiv, da wir jede Anweisung (z.B. ein Berechnung, Eingabe, Ausgabe) bis jetzt so zu sagen "per Hand" in Ninja Bytecode umwandeln mussten. Aus Programmiersicht verlassen wir nun die Ebene der direkten Bytecode-Erzeugung und wenden uns der Ebene der Ninja Assembler-Programmierung zu. Die Übersetzung zwischen Ninja Assembler nja.

NINJA-ASSEMBLER

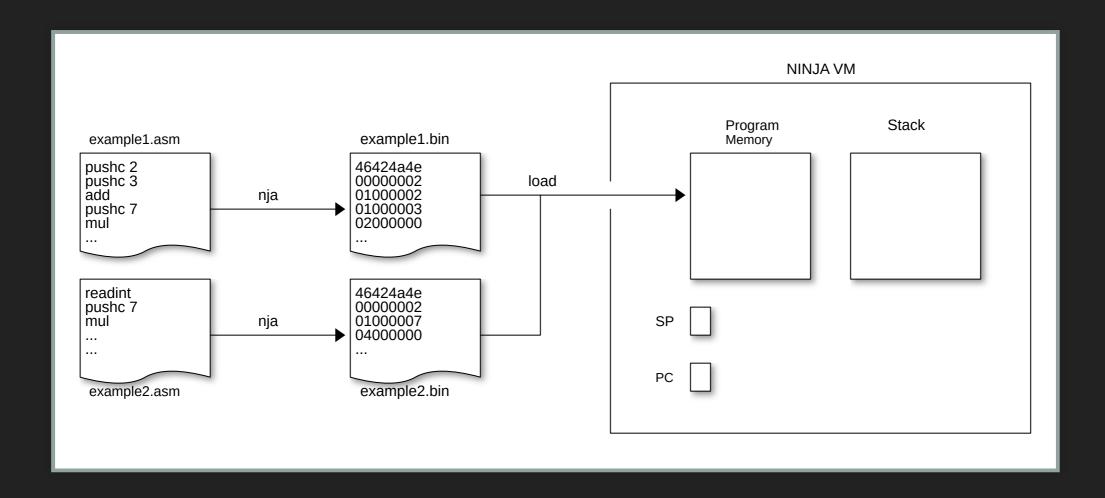
- Die Programmierung erfolgt nun also auf der Ebene von Ninja Assemblercode
 - Der Ninja Assemblercode wird hierbei typischerweise in einer Datei mit der Endung asm abgespeichert
- Der Ninja Assembler (nja) erhält als Eingabe eine Datei mit Ninja Assemblercode (z.B. example.asm) und
- erzeugt als Ausgabe eine Datei in Ninja Bytecode mit der Endung bin (z.B. example.bin)

```
//
// example.asm
//
// (2 + 3) *7;
// writeInteger();
// writeCharacter('\n');

pushc 2
pushc 3
add
pushc 7
mul
wrint
pushc '\n'
wrchr
halt
```

```
$ ./nja example.asm example.bin
$ xxd -e example.bin
00000000: 46424a4e 00000002 00000009 00000000 NJBF......
00000010: 01000002 01000003 02000000 01000007
00000020: 04000000 08000000 0100000a 0a000000
00000030: 00000000
$ ./njvm example.bin
Ninja Virtual Machine started
000:
       pushc
001:
       pushc 3
002:
       add
003:
       pushc
004:
       mul
005:
       wrint
006:
       pushc
               10
007:
       wrchr
008:
       halt
35
Ninja Virtual Machine stopped
```

NINJA VM ÜBERSICHT



Die vom Ninja Assembler nja erzeugten Dateien, die den Ninja Bytecode enthalten, können nun in den **Programmspeicher** der Ninja VM geladen und anschließend ausgeführt werden!

LADEN VON DATEIEN

Um eine Datei zu **öffnen** und in den Programmspeicher zu **laden**, benötigen wir bestimmte C-Funktionen.

- Öffnen von Dateien fopen
- Lesen von Inhalten einer Datei fread
- Positionierung zum Lesen und Schreiben fseek
- Schließen einer geöffneten Datei fclose

Folgende Beispiele werden exemplarisch an der Datei test.bin ausgeführt:

Dateiinhalt: ABCDEFGHIJKLMNOPQRTSUVWXYZ0123456789

Erzeugung der Datei:

\$ echo -n "ABCDEFGHIJKLMNOPQRTSUVWXYZ0123456789" > test.bin

Anmerkung: Bei diesem Dateiinhalt handelt es sich natürlich nicht um validen Ninja Bytecode!

ÖFFNEN VON DATEIEN

FILE *fopen(const char *pathname, const char *mode);

- Pfad (path):
 - Absoluter oder relativer Pfad zu einer Datei
- Modi (mode):
 - r lesen, r+ lesen und schreiben,
 - w/w+ lesen/schreiben + Erzeugen (überschreiben),
 - a / a+ lesen/schreiben+Erzeugen (anhängen)
- Rückgabe: Zeiger auf eine Verwaltungsstruktur einer Datei (FILE *) oder NULL im Fehlerfall

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char *argv[]){
   FILE * fp=NULL;
   if ((fp = fopen("./test.bin", "r"))==NULL) { 1
       perror("ERROR - fopen"); 2
       exit(1); 2
   }
}
```

- Offnen der Datei test.bin im aktuellen Arbeitsverzeichnis
- Programmende im Fehlerfall

LESEN VON INHALTEN

size_t fread(void *ptr, size_t size, size_t nmemb, FILE *stream);

- Rückgabe: Anzahl der gelesenen Datenelementen (nmemb)
 - entspricht nur dann Bytes wenn size = 1
 - im Fehlerfall und bei Dateiende wird 0 zurückgegeben!
 - Unterscheidung nur über Umweg möglich! man 3 fread
- Anmerkung Parameter void *ptr:
 - Zeiger auf beliebigen Speicherplatz → kann also auf beliebigen Datentyp zeigen! weitere Beispiele hierzu folgen später

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>

int main(int argc, char *argv[]){
    FILE * fp=NULL;
    size_t read_len=0;
    if ((fp = fopen("./test.bin", "r"))==NULL) {
        perror("ERROR - fopen");
        exit(1);
    }
    char c[4]; 1
    read_len = fread(c, 1, 4, fp); 2
    printf("r %d bytes: c = [%c, %c, %c, %c]",
        read_len, c[0], c[1], c[2], c[3]); 3

// AUSGABE: "r 4 bytes: c = [A, B, C, D]"
}
```

- 1 Array c mit Platz für 4 Bytes
- **2** Einlesen von 4x1 Byte in Array c
- Ausgabe: c = [A, B, C, D]

LESEN VON DATEIINHALTEN:

```
size_t fread(void *ptr, size_t size, size_t nmemb, FILE *stream);
```

- Überlegen Sie kurz: Der Aufruf einer <u>einzelnen</u> Ninja-Instruktion (Bytecode) kann mit fread auf 2 unterschiedliche Arten erfolgen.
 - Welcher Rückgabewert wird hierbei read_len zugewiesen und welchen Aufruf halten Sie für sinnvoller?
 - Gegeben sei: unsigned int inst, read_len; und ein valides fp.
 - read_len = fread(&inst, 1, sizeof(unsigned int), fp);
 - read_len = fread(&inst, sizeof(unsigned int), 1, fp);

POSITIONIERUNG ZUM LESEN UND SCHREIBEN

int fseek(FILE *stream, long offset, int whence);

- Modi (whence):
 - SEEK_SET Dateianfang,
 - SEEK_CUR aktuelle Position,
 - SEEK_END Dateiende
- Offset: Position in Bytes relativ zu whence (positiv oder negativ)
- Rückgabe: 0 wenn das Setzen funktioniert hat, im Fehlerfall -1

```
int main(int argc, char *argv[]){
   FILE * fp=NULL;
   if ((fp = fopen("./test.bin", "r"))==NULL) {
        perror("ERROR - fopen");
        exit(1);
   }
   read_len = fread(c, 1, 4, fp); 1
   fseek(fp, 2, SEEK_CUR) 2
   fseek(fp, 0, SEEK_SET) 3
   fseek(fp, 0, SEEK_END) 4
}
```

- **1** Position \rightarrow 4
- **2** Position \rightarrow 6
- **3** Position \rightarrow 0 (Dateianfang)
- 4 Position → (Dateiende)

SCHLIESSEN EINER GEÖFFNETEN DATEI

int fclose(FILE *stream);

- Rückgabe: 0, falls das Schließen funktioniert hat
- im Fehlerfall Wert !=0



Nach dem Aufruf von fclose(fp) darf fp nicht mehr verwenden, da fp nun auf einen (semantisch) ungültigen
Speicherbereich zeigt. Eine Verwendung von fp nach fclose(fp) bedeutet undefiniertes Verhalten, da der Speicher möglicherweise bereits anderweitig wiederverwendet wurde!

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[]){
    FILE * fp=NULL;
    if ((fp = fopen("./test.bin", "r"))==NULL) {
        perror("ERROR - fopen");
        exit(1);
    }
    read_len = fread(c, 1, 4, fp);
    if (fclose(fp) !=0) { 1
        perror("ERROR - fclose"); 2
        exit(1); 2
    }
    3
}
```

- Aktuell geöffnete Datei (referenziert) durch fp) schließen
- 2 Programmende im Fehlerfall
- fp nicht mehr verwenden!

VOLLSTÄNDIGES BEISPIEL

```
int main(int argc, char *argv[]){
    FILE * fp=NULL;
    char filename[128];
    char error_msg[256];
    int read_len=0;
    sprintf(filename, "./test.bin");
    if ((fp = fopen(filename, "r"))==NULL) {
        snprintf(error_msq, 256, "ERROR (fdopen) -> File (%s)",
                filename);
        perror(error_msg);
        exit(1);
   char c[4];
    unsigned int x;
    printf("idx HEX CHAR | idx HEX CHAR | ");
    printf("idx HEX CHAR | idx HEX CHAR\n");
    while ((read_len = fread(c, 1, 4, fp)) != 0) {
        printf("c[0]=[0x%1$x] [%1$c] |", c[0]);
        printf("c[1]=[0x%1$x] [%1$c] |", c[1]);
        printf("c[2]=[0x%1$x] [%1$c] |", c[2]);
        printf("c[3]=[0x%1$x] [%1$c]\n", c[3]);
    printf("\nfile position = [%lu] after 1. loop\n", ftell(fp));
    fseek(fp, 0, SEEK_SET); // seek back to beginning of file
   while ((read_len=fread(&x, sizeof(unsigned int), 1, fp)) != 0) {
        printf("read %d object [%ld bytes]: x = [0x\%08x]\n",
                read_len, read_len*sizeof(unsigned int), x);
    if (fclose(fp) != 0){
        perror("ERROR (fclose)");
    return 0;
```

```
$ gcc file_handling.c -g -o file_handling && ./file_handling
idx HEX CHAR |idx HEX CHAR |idx HEX CHAR |idx HEX CHAR
c[0]=[0x41] [A] |c[1]=[0x42] [B] |c[2]=[0x43] [C] |c[3]=[0x44] [D]
c[0]=[0x45] [E] |c[1]=[0x46] [F] |c[2]=[0x47] [G] |c[3]=[0x48] [H]
c[0]=[0x49] [I] |c[1]=[0x4a] [J] |c[2]=[0x4b] [K] |c[3]=[0x4c] [L]
c[0]=[0x4d] [M] |c[1]=[0x4e] [N] |c[2]=[0x4f] [0] |c[3]=[0x50] [P]
c[0]=[0x51] [Q] |c[1]=[0x52] [R] |c[2]=[0x53] [S] |c[3]=[0x54] [T]
c[0]=[0x55] [U] |c[1]=[0x56] [V] |c[2]=[0x57] [W] |c[3]=[0x58] [X]
c[0]=[0x59] [Y] |c[1]=[0x5a] [Z] |c[2]=[0x30] [0] |c[3]=[0x31] [1]
c[0]=[0x32] [2] |c[1]=[0x33] [3] |c[2]=[0x34] [4] |c[3]=[0x35] [5]
c[0]=[0x36] [6] |c[1]=[0x37] [7] |c[2]=[0x38] [8] |c[3]=[0x39] [9]
file position = [36] after 1. loop
read 1 object [4 bytes]: x = [0x44434241]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x48474645]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x4c4b4a49]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x504f4e4d]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x54535251]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x58575655]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x31305a59]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x35343332]
read 1 object [4 bytes]: x = [0x39383736]
```



Beachten Sie bei der zweiten
Ausgabe, dass die Werte genau so
ausgegeben werden, wie sie im
Speicher vorhanden sind!

VOLLSTÄNDIGES BEISPIEL: ANMERKUNG



Die while -Schleife um fread wurde verwendet um beliebig viele einzelne Datenelemente einer Datei auszulesen (die Anzahl an Elementen war hierbei unbekannt!). Wenn bekannt ist, wie viele Elemente eines bestimmten Typs sich in einer Datei befinden, z.B. 10 Elemente vom Typ unsigned int , kann dies auch direkt mit fread , d.h. ohne Schleife, erledigt werden.

In einer Datei mit Ninja Bytecode ist bekannt wie viele Instruktionen enthalten sind!

```
int item_count = 10; // we expect to have 10 items in the file!
unsigned int items[item_count]; // make space

/* we try to read 10 items at once!*/
read_objects = fread(&inst, sizeof(unsigned int), item_count, fp);
if(read_objects != item_count) {
    printf("ERROR: Could only read [%lu] of [%d] items.\n", read_objects, item_count);
    exit(1);
}
```

BEISPIEL: LESEN VON ELEMENTEN OHNE SCHLEIFE

Der u.a. Beispielcode zeigt, wie man ohne Schleife mittels fread mehrere Elemente auslesen kann.



In der Datei test.bin sind nur 9 unsigned int -Elemente (36 Bytes) vorhanden. Somit löse der Code den Fehlerfall für gelesene Objekte aus!

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

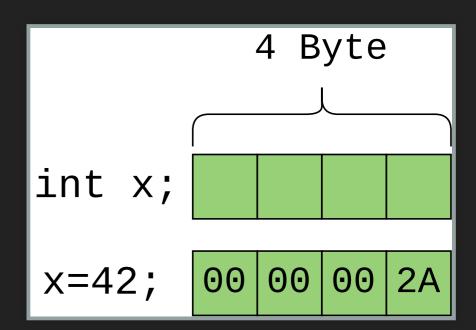
int main(int argc, char *argv[])
{
    FILE * fp;
    size_t read_objects;
    int item_count = 10; // we expect to have 10 items in the file!
    unsigned int items[item_count]; // make space
    if ((fp = fopen("./test.bin", "r"))==NULL) {
        perror("fopen");
        exit(1);
    }
    /* we try to read 10 items at once!*/
    read_objects = fread(items, sizeof(unsigned int), item_count, fp);
    if(read_objects!= item_count) {
            printf("ERROR: Could only read [%lu] of [%d] items.\n", read_objects, item_count);
            exit(1);
    }
    return 0;
}
```

EINSCHUB: BASISWISSEN ZEIGER

Ohne ein Verständnis was **Zeiger** (Pointer) sind und wie man sie verwendet, ist eine sinnvolle Programmierung in der Programmiersprache C nicht möglich.

Hierzu ist es unabdingbar grundsätzlich zu verstehen, wie die Speicherverwaltung auf Computern funktioniert.

- Die Definition einer Variablen (z.B. int x;)
 reserviert im Speicher eine bestimmte Anzahl an Bytes
 - Typischerweise sind das auf der X86_64
 Architektur 4 Byte für einen Integer
- Eine Zuweisung eines Wertes an eine Variable (z.B. x=42;) speichert nun den Wert 42 (0x2A) im reservierten Speicher ab



EINSCHUB: ZEIGER - SPEICHERADRESSEN

Die Variable x liegt nun *irgendwo* im Speicher. Nehmen wir einmal an die **Speicheradresse** von x wäre 0x007f3c00



- Wenn wir auf die Speicheradresse von x zugreifen möchten, verwenden wir das kaufmännische UND-Zeichen & Dies wird auch **Referenzieren** (Pointer-Konstruktion) genannt!
 - Es wird gelesen als "Adresse von" \rightarrow &x = Adresse von x
- Eine Ausgabe der Adresse und des Wertes könnte nun z.B. erfolgen mit:

```
printf("Adresse: %p, Wert: %d (0x%x)", &x, x, x);
AUSGABE:
Adresse: 0x007f3c00, Wert: 42 (0x2a)
```

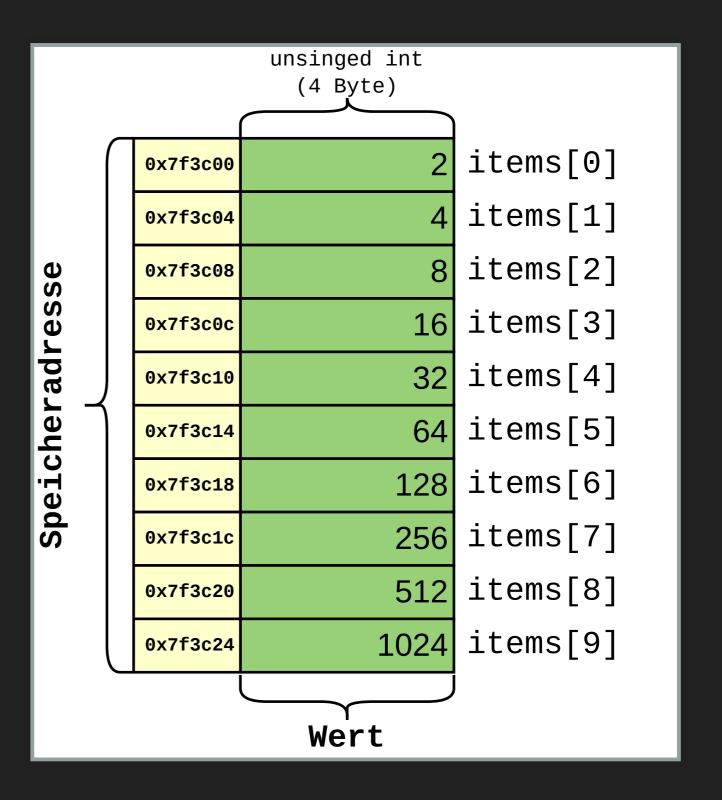
- Der **Typ** von &x ist int * ein Zeiger auf einen Integer.
- Der Wert von &x ist die Adresse von x.

EINSCHUB: ZEIGER AUF ARRAYFELDER

1

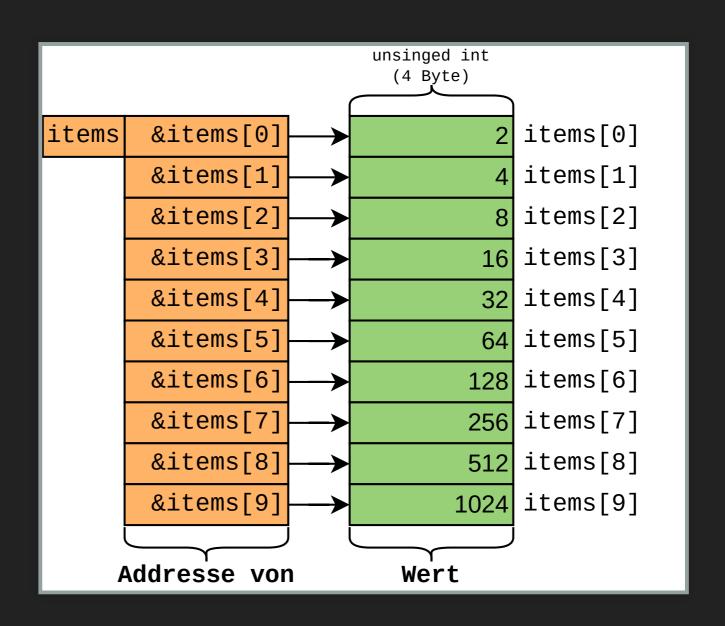
address ist hier zum besseren Verständnis künstlich erzeugt worden!

```
$ gcc -Wall pointer1.c -o pointer1 && ./pointer1
&item[0] (0x7f3c00) -> |
                           2| item[0]
&item[1] (0x7f3c04) -> |
                           4| item[1]
&item[2] (0x7f3c08) -> |
                        8| item[2]
&item[3] (0x7f3c0c) -> |
                         16| item[3]
&item[4] (0x7f3c10) -> |
                          32| item[4]
&item[5] (0x7f3c14) -> |
                          64| item[5]
&item[6] (0x7f3c18) -> |
                         128| item[6]
&item[7] (0x7f3c1c) -> |
                         256| item[7]
&item[8] (0x7f3c20) -> |
                         512| item[8]
&item[9] (0x7f3c24) -> |1024| item[9]
```



EINSCHUB: ZEIGER AUF ARRAYFELDER

```
$ gcc -Wall pointer1.c -o pointer1 && ./pointer1
&item[0] (0x7f3c00) -> |
                           2| item[0]
&item[1] (0x7f3c04) ->
                           4| item[1]
&item[2] (0x7f3c08) -> |
                           8| item[2]
&item[3] (0x7f3c0c) -> |
                         16| item[3]
&item[4] (0x7f3c10) -> |
                          32| item[4]
&item[5] (0x7f3c14) -> |
                         64| item[5]
&item[6] (0x7f3c18) -> | 128| item[6]
&item[7] (0x7f3c1c) -> | 256| item[7]
&item[8] (0x7f3c20) -> | 512| item[8]
&item[9] (0x7f3c24) -> |1024| item[9]
```



items ohne Angabe eines Indices eines Feldes ist äquivalent zu &items[0]!

EINSCHUB: ZEIGERTYPEN

- Variablen können selbst vom Typ Zeiger auf Typ sein
 - int *y → Typ: Zeiger auf int
 - char *c → Typ: Zeiger auf char (auch als String bekannt!)
 - long *l → Typ: Zeiger auf long
 - char **v → Typ: Zeiger auf Zeiger auf char (vgl. char * argv[])
 - void *p → Typ: Zeiger auf unbestimmten Typ

Der Wert vom Typ Zeiger auf Typ ist immer eine Adresse!

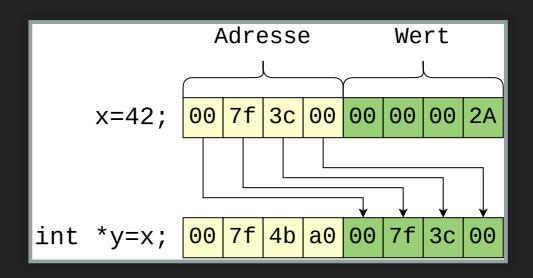
- Die Anzahl an Bytes (Größe), die von einem Zeiger im Speicher belegt werden, ist Architekturabhängig:
 - X86 (IA-32): 4 Byte (32-Bit Speicheradressen)
 - X86_64 (AMD64): 8 Byte (64-Bit Speicheradressen)
 - Auf X86_64 werden jedoch effektiv nur 6 Byte genutzt. Die 2 MSB haben den Wert 0x00!

EINSCHUB: ZEIGERTYPEN UND DEREFERENZIERUNG

- Wenn wir im u.a. Beispiel sagen:
 - y zeigt auf x oder
 - y ist ein Zeiger auf x
- Dann meinen wir eigentlich, dass y der Wert der Speicheradresse von x zugewiesen wurde.

```
int x = 42; // Wert = 42
int *y=&x; // Wert = Adresse von x
printf("x=%d <-> *y=%d | &x=%p <-> y=%p\n", x, *y, &x, y);

AUSGABE:
x=42 <-> *y=42 | &x=0x007f3c00 <-> y=0x007f3c00
```



Wenn wir nun mittels y auf den **Wert** von x zugreifen wollen, dann müssen wir eine sog. **Dereferenzierung** mit dem *-Operator durchführen.

EINSCHUB: ZEIGER AUF ARRAYS

Eigentlich verwenden wir schon die ganze Zeit Zeiger — nämlich immer wenn wir ein Array angelegt haben, werden intern Zeiger verwendet.

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int array[]={1,2,3};
    printf("%d = %d = %d \n", array[1], *(array+1), *(&array[0]+1));
    return 0;
}

AUSGABE:
2 = 2 = 2
```

Der Ausdruck: array[1] ist äquivalent zu *(array+1) bzw. zu *(&array[0]+1)

ZEIGER: BEISPIEL MIT VERSCHIEDENEN ZEIGERN

```
int main(int argc, char *argv[])
   unsigned long long_items[]={2,4,8,16,32,64,128, 256, 512, 1024};
   unsigned int int_items[]={2,4,8,16,32,64,128, 256, 512, 1024};
   char char_items[]={'A','B','C','D','E','F','G','H','I','J'};
   unsigned long *li_ptr = &long_items[0];
   unsigned int *ui_ptr = int_items;
   char *ch_ptr=&char_items[0];
   for (int i=0;i<10;i++){</pre>
       printf("&long_item[%d] (%p) = li_ptr+%d (%p) -> |%4lu| \n",
               i, &long_items[i], i, li_ptr+i, *(li_ptr+i));
   for (int i=0;i<10;i++){</pre>
       printf("&int_item[%d] (%p) = ui_ptr+%d (%p) -> |%4d| \n",
               i, &int_items[i], i, ui_ptr+i, *(ui_ptr+i));
   for (int i=0;i<10;i++){</pre>
       printf("&char_item[%d] (%p) = ch_ptr+%d (%p) -> |%4c| \n",
                i, &char_items[i], i, ch_ptr+i, *(ch_ptr+i));
```

```
&long_item[0] (0x7ffe81763030) = li_ptr+0 (0x7ffe81763030)
&long_item[1] (0x7ffe81763038) = li_ptr+1 (0x7ffe81763038)
&long_item[2] (0x7ffe81763040) = li_ptr+2 (0x7ffe81763040) -> |
&long_item[3] (0x7ffe81763048) = li_ptr+3 (0x7ffe81763048) -> | 16|
&long_item[4] (0x7ffe81763050) = li_ptr+4 (0x7ffe81763050) -> | 32|
&long_item[5] (0x7ffe81763058) = li_ptr+5 (0x7ffe81763058)
                                                                                                                                    64 |
&long_item[6] (0x7ffe81763060) = li_ptr+6 (0x7ffe81763060)
\ell = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 10000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 10000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 10000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 1000 = 10000 = 1000 = 10000 = 10000 = 10000 = 100000 = 10000 = 10000 = 100000 = 100000 = 10000 = 10000 = 10000 = 10000 = 10000 = 10000 = 100
&long_item[8] (0x7ffe81763070) = li_ptr+8 (0x7ffe81763070) -> | 512|
&long_item[9] (0x7ffe81763078) = li_ptr+9 (0x7ffe81763078) -> |1024|
                           (0x7ffe81763000) = ui_ptr+0 (0x7ffe81763000)
&int_item[0]
&int_item[1] (0x7ffe81763004) = ui_ptr+1 (0x7ffe81763004) -> | 4|
                          (0x7ffe81763008) = ui_ptr+2 (0x7ffe81763008) -> |
                            (0x7ffe8176300c) = ui_ptr+3 (0x7ffe8176300c) -> | 16|
&int_item[3]
                            (0x7ffe81763010) = ui_ptr+4 (0x7ffe81763010)
&int_item[5]
                           (0x7ffe81763014) = ui_ptr+5 (0x7ffe81763014) -> | 64|
\frac{1}{2} &int_item[6] (0x7ffe81763018) = ui_ptr+6 (0x7ffe81763018) -> | 128
                           (0x7ffe8176301c) = ui_ptr+7 (0x7ffe8176301c) -> | 256|
&int_item[8]
                           (0x7ffe81763020) = ui_ptr+8 (0x7ffe81763020) -> | 512|
                            (0x7ffe81763024) = ui_ptr+9 (0x7ffe81763024) -> |1024|
&char_item[0] (0x7ffe8176308e) = ch_ptr+0 (0x7ffe8176308e) -> |
\frac{1}{2} (0x7ffe8176308f) = ch_ptr+1 (0x7ffe8176308f) -> | B|
&char_item[2] (0x7ffe81763090) = ch_ptr+2 (0x7ffe81763090) -> |
&char_item[3] (0x7ffe81763091) = ch_ptr+3 (0x7ffe81763091) -> |
c^{-1} = (0x7ffe81763092) = ch_ptr+4 (0x7ffe81763092) -> 1
\frac{1}{2} &char_item[5] (0x7ffe81763093) = ch_ptr+5 (0x7ffe81763093) -> | F|
&char_item[6] (0x7ffe81763094) = ch_ptr+6 (0x7ffe81763094) -> |
&char_item[7] (0x7ffe81763095) = ch_ptr+7 (0x7ffe81763095) -> |
char_item[8] (0x7ffe81763096) = ch_ptr+8 (0x7ffe81763096)
&char_item[9] (0x7ffe81763097) = ch_ptr+9 (0x7ffe81763097)
```



Beachten Sie insbesondere, wie sich die Adressen bei den unterschiedlichen Datentypen erhöhen. Obwohl, *vermeintlich immer*, die gleiche Zahl i auf den jeweiligen Zeiger addiert wird!

long \rightarrow +8 Bytes, int \rightarrow +4 Bytes, char \rightarrow +1 Byte

ZEIGER: void *ptr

Der Zeiger auf einen unbestimmten Typ void *ptr (sog. void pointer) wird sehr oft verwendet. Insbesondere lassen sich mit dieser Art Zeiger auch Funktionen an andere Funktionen übergeben. Generell kann hiermit also auf **beliebige** Typen an Daten gezeigt werden.



Man kann jedoch einen void pointer nicht direkt dereferenzieren. Hierzu muss zuerst auf einen bestimmten Datentyp umgewandelt (*gecastet*) werden. Dies ist notwendig, damit der Compiler weiß, auf welche Adressen zugegriffen werden soll, da sich, je nach Datentyp, die Größe der belegten Speicherbereiche (für die hinterlegten Werte) verändert. Das ist insbesondere bei der sog. Zeiger-Arithmetik, also Berechnungen mit Zeigern, wichtig!

ZEIGER: BEISPIEL void *ptr

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    unsigned int x = 42;
    long y = 43;
    int array[]={5,4,3,2,1};
    void *ptr;
    ptr=&x; // now pointing to usigned int
    //printf("%p -> %d\n", ptr, *ptr); // (compilation error: invalid use of void expression)
    printf("%p -> %d\n", ptr, *(int *)ptr);
    ptr=&y; // now pointing to long
    printf("%p -> %lu\n", ptr, *(long *)ptr);
    ptr=array; // now pointing to an array of int's
    printf("%p -> %2d\n", ptr, *(int *)ptr);
    ptr=((int *) ptr)+2; // no ptr++ - Arithmetik on void pointers is not allowed! ptr -> &array[2]
    printf("%p -> %2d\n", ((int *)ptr), *((int *)ptr)); // we modified ptr, so watch closely the output
    printf("%p -> %2d\n", ((int *)ptr+2), *((int *)ptr+2)); // Remember ptr points to &array[2]
    return 0;
}
```

```
$ gcc -Wall pointer5.c -o pointer5 && ./pointer5
0x7ffe88103e7c -> 42
0x7ffe88103e80 -> 43
0x7ffe88103e90 -> 5
0x7ffe88103e98 -> 3
0x7ffe88103ea0 -> 1
```



Achten Sie beim Dereferenzieren, insbesondere bei Arrays und später bei Strukturen (struct), unbedingt auf eine korrekte Klammerung!

SPEICHERANFORDERUNG UND FREIGABE

Lokale Variablen befinden sich auf bei C auf dem Laufzeitstack. Beim Aufruf der Funktion f() wird auf dem aktuellen Stack Platz für alle lokalen Variablen geschaffen. Die Variablen können dann wie gewohnt verwendet werden.

```
int f(void) {
    int a; 1
    int b; 1
    a=33;
    b=a+1;
    return a; 2
}
```

- Befinden sich auf dem C-Laufzeitstack für f()
- **2** Funktionsende

Nach Funktionsende sind sowohl die Speicherplätze der Variablen, als auch die zugewiesenen oder berechneten Werte verloren (bzw. **nicht** mehr **gültig**!). Der Speicher wird hierbei automatisch angefordert und freigegeben!



Es geht hier um den C-Laufzeitstack, nicht um die NinjaVM (obwohl es hier ähnlich sein wird!)

SPEICHERANFORDERUNG UND FREIGABE

Lokale Variablen befinden sich auch bei C auf dem Laufzeitstack. Beim Aufruf der Funktion f () wird auf dem aktuellen Stack Platz für alle lokalen Variablen geschaffen. Die Variablen können dann wie gewohnt verwendet werden.

```
int* f2(void) {
   int i = 25; 1
   return &i; 2
}
```

- Befinden sich auf dem C-Laufzeitstack für f2()
- Funktionsende: Rückgabewert &i zeigt auf (semantisch) ungültigen Speicher.



Obwohl die Funktion f2() ohne Fehler kompiliert, ist das Ergebnis sicherlich nicht das, was Sie erwarten würden! Aktuelle Compiler setzen den Rückgabewert in Register rax auf 0x00 (mov eax, 0x0) → es wird also hierbei ein Zeiger auf NULL zurückgegeben, der, sobald er dereferenziert wird, einen Laufzeitfehler auslöst.

SPEICHERANFORDERUNG UND FREIGABE: BEISPIEL

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

int* f2(void) {
    int i = 25;
    printf("&i= %p\n", &i);
    return &i;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    int *j = f2();
    printf("j= %p\n", j);
    printf("j= %p\n", *j);
    return 0;
}

$ gcc -Wall -g malloc1.c -o malloc1 && ./malloc1
malloc1.c: In function 'f2':
malloc1.c:7:12: warning: function returns address of local variable [-Wreturn-local-addr]
    7 | return &i;
```

&i= 0x7ffc812ee894

Segmentation fault (core dumped)

j= (nil)

SPEICHERANFORDERUNG UND FREIGABE: MALLOC

Dynamische Speicheranforderung: Der **Heap**-Speicherbereich ermöglicht den Zugriff auf Variablen (oder generell Daten) über Funktionsaufrufe hinweg. D.h., auf diesen Speicherbereich können alle Funktionen eines laufenden Programms **uneingeschränkt** zugreifen.



Uneingeschränkt bedeutet hier, dass bei konkurrierenden Zugriffen auf Speicherbereiche im Heap, Synchronisationsmechanismen (wie z.B. Semaphoren oder Mutexe) verwendet werden müssen. Im KsP haben wir aber glücklicherweise keine konkurrierenden Zugriffe auf Speicherbereiche! :) → Das ist aber Thema in Betriebssysteme!

SPEICHERANFORDERUNG: MALLOC

- Mit der Funktion void *malloc(size_t size); kann man auf dem Heap Speicher anfordern.
 - Parameter: Anzahl an Bytes die reserviert werden sollen.
 - Rückgabewert: Als Rückgabe erhält man einen Zeiger auf den reservierten Speicherbereich (d.h. eine gültige Adresse, die je nach Deklaration einem spezifischen Typ zugeordnet wird)! Man muss hierbei also nicht explizit casten.
 - Im Fehlerfall wird als Rückgabewert NULL zurückgegeben.

```
$ gcc -Wall -g malloc2.c -o malloc2 && ./malloc2
--( f2): i (@0x5558951aa2a0) = 5
--( f1): v (@0x5558951aa2a0) = 105
--(main): j (@0x5558951aa2a0) = 105
```



void *function() gibt einen Zeiger
auf einen unbestimmten Typ zurück.
void function() gibt nichts zurück!

SPEICHERFREIGABE: FREE

Wenn man Speicherplatz auf dem Heap nicht länger benötigt, muss man ihn in C wieder explizit freigeben. C hat keine sog. *Garbage Collection*, d.h. der Entwickler ist selbstständig für die Freigabe von Speicher verantwortlich.

- Speicherfreigabe: void free(void *ptr);
- Parameter: Speicheradresse die freigegeben werden soll.
 - Die Adresse muss eine Adresse sein, die vorher von einem Aufruf von malloc stammt!



free gibt den gesamten Speicherbereich frei, der mit der übergebenen Adresse assoziiert ist. D.h. wenn ein Speicherbereich von 1024 Bytes reserviert wurde (char *s=malloc(1024)), werden auch 1024 Bytes freigegeben (free(s)).

malloc und free sind komplexe Funktionen, die sowohl Speicher reservieren, freigeben und auch zugehörige Metadaten (z.B. die Größe des Speicherbereichs) verwalten.

SPEICHERFREIGABE: HÄUFIGE FEHLER

Es ist nicht unüblich, dass vergessen wird, reservierten Speicher wieder freizugeben oder auf bereits freigegebenen Speicher zuzugreifen (Sicherheitslücke: use-after-free).

Beispiel: Zugriff auf bereits freigegebenen Speicher.

```
$ gcc -Wall -g free1.c -o free1
$ ./free
|function: main, value of i = 100|
||D]|

$ ./free
|function: main, value of i = 100|
|K)Y|

$ ./free
|function: main, value of i = 100|
|D0V|

$ ./free
|function: main, value of i = 100|
|N[\]
```

Nach der Speicherfreigabe durch free() enthält die Ausgabe **beliebige** Daten! Die kann uns später Probleme machen!

SPEICHERFREIGABE: HÄUFIGE FEHLER

Beispiel: Speicher wird nicht freigegeben

```
gcc -Wall -g free2.c -o free2 && ./free2
|function: main, value of i = 100|
```

Keine Probleme erkannt! Aber unser Speicher kann u.U. irgendwann voll werden!



Nicht mehr benutzter Speicher sollte immer freigegeben werden, sobald er nicht mehr benötigt wird. Fehler können hierbei mit dem Tool valgrind erkannt werden.

SPEICHERFREIGABE: HÄUFIGE FEHLER (VALGRIND)

Mit valgrind kann ein Programm auf Speicherfehler überprüft werden. In diesem Beispiel erkennt valgrind, dass reservierter Speicher nicht freigeben wurde. valgrind kann auch andere Fehler, wie z.B. Zugriff auf *fehlerhafte* Speicherbereiche (z.B. zu kleine), erkennen.

```
$ gcc -Wall -g free2.c -o free2
$ valgrind --leak-check=full ./free2
|function: main, value of i = 100|
==1400873==
==1400873== HEAP SUMMARY:
               in use at exit: 1,024 bytes in 1 blocks 1
==1400873==
==1400873== total heap usage: 2 allocs, 1 frees, 2,048 bytes allocated
==1400873==
==1400873== 1,024 bytes in 1 blocks are definitely lost in loss record 1 of 1
              at 0x483A77F: malloc (vg replace malloc.c:307)
==1400873==
               by 0x109198: main (free2.c:7) 2
==1400873==
==1400873==
==1400873== LEAK SUMMARY:
               definitely lost: 1,024 bytes in 1 blocks 1
==1400873==
              indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
==1400873==
              possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
==1400873==
              still reachable: 0 bytes in 0 blocks
==1400873==
                    suppressed: 0 bytes in 0 blocks
==1400873==
==1400873==
==1400873== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1400873== ERROR SUMMARY: 1 errors from 1 contexts (suppressed: 0 from 0
```

- Speicherfehler erkannt
- 2 Hier wurde der Speicher reserviert

SPEICHERANFORDERUNG UND FREIGABE: BEISPIEL 1

```
int main(int argc, char *argv[]) {
   unsigned long *li_ptr = malloc(MAX*sizeof(unsigned long)); 1
   unsigned int *ui_ptr = malloc(MAX*sizeof(unsigned int)); 1
   char *ch_ptr=malloc(MAX*sizeof(char)); 1
   if (li_ptr == NULL || ui_ptr == NULL || ch_ptr == NULL){
        fprintf(stderr, "ERROR during a malloc() call\n");
        exit(1);
    for (int i=0;i<MAX;i++){ 2</pre>
        li_ptr[i]=pow(2,i+1); 2
        ui_ptr[i]=pow(2,i+1); 2
        ch_ptr[i]='A'+i; 2
    for (int i=0;i<MAX;i++){</pre>
        printf("&li_ptr[%d] (%p) = li_ptr+%d (%p) -> |%4lu| \n",
                i, &li_ptr[i], i, li_ptr+i, *(li_ptr+i));
   puts("");
    for (int i=0;i<MAX;i++){</pre>
        printf("&ui_ptr[%d] (%p) = ui_ptr+%d (%p) -> |%4d| \n",
                i, &ui_ptr[i], i, ui_ptr+i, ui_ptr[i]);
    puts("");
    for (int i=0;i<MAX;i++){</pre>
        printf("&ch_ptr[%d] (%p) = ch_ptr+%d (%p) -> |%4c| \n",
                i, &ch_ptr[i], i, ch_ptr+i, *(ch_ptr+i));
    free(li_ptr); 3
    free(ui ptr); 3
    free(ch_ptr); 3
    return 0;
```

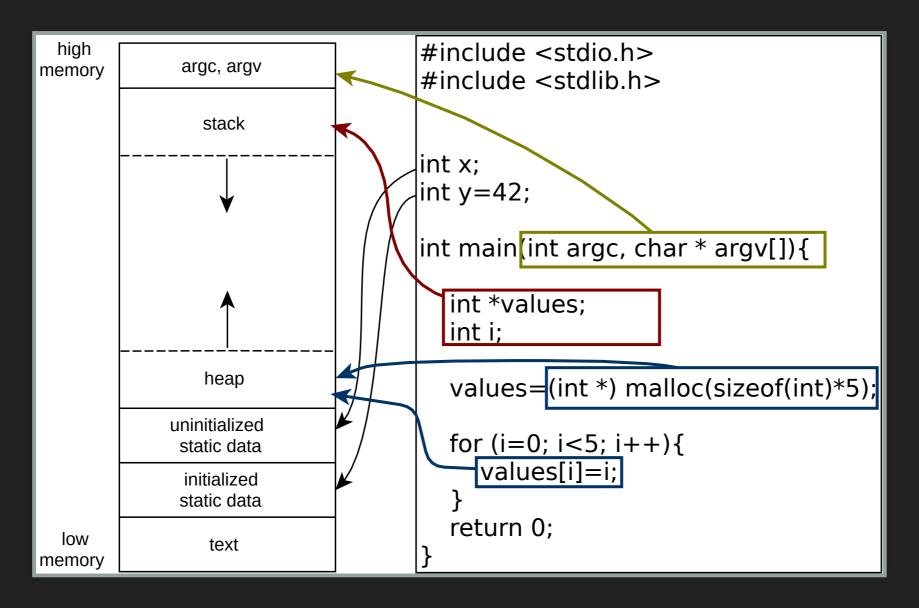
```
&li ptr[0] (0x4b8f040) = li ptr+0 (0x4b8f040) ->
                                                      2|
&li_ptr[1] (0x4b8f048) = li_ptr+1 (0x4b8f048) ->
                                                     4|
&li_ptr[2] (0x4b8f050) = li_ptr+2 (0x4b8f050) ->
                                                      8|
&li_ptr[3] (0x4b8f058) = li_ptr+3 (0x4b8f058) ->
                                                     16|
&li ptr[4] (0x4b8f060) = li ptr+4 (0x4b8f060) ->
                                                    32|
ui_ptr[0] (0x4b8f0b0) = ui_ptr+0 (0x4b8f0b0) ->
                                                      2|
ui_ptr[1] (0x4b8f0b4) = ui_ptr+1 (0x4b8f0b4) -> 1
                                                      4|
&ui ptr[2] (0x4b8f0b8) = ui ptr+2 (0x4b8f0b8) ->
                                                      8|
&ui_ptr[3] (0x4b8f0bc) = ui_ptr+3 (0x4b8f0bc) ->
                                                     16|
&ui_ptr[4] (0x4b8f0c0) = ui_ptr+4 (0x4b8f0c0) ->
                                                     32|
ext{\&ch_ptr[0] (0x4b8f110)} = ch_ptr+0 (0x4b8f110) ->
                                                      Αl
&ch ptr[1] (0x4b8f111) = ch ptr+1 (0x4b8f111) ->
                                                      Βl
&ch_ptr[2] (0x4b8f112) = ch_ptr+2 (0x4b8f112) ->
                                                      Cl
&ch_ptr[3] (0x4b8f113) = ch_ptr+3 (0x4b8f113) ->
                                                      DI
&ch ptr[4] (0x4b8f114) = ch ptr+4 (0x4b8f114) ->
                                                      Εl
```

- **1** Speicheranforderung auf dem Heap mit malloc()
- **2** Eine Initialisierung über {2, 4, 8, ...} ist nicht mehr möglich!
- **3** Speicherfreigabe mit free()

Beachten Sie wieder die Werte der Speicheradressen

ÜBERSICHT PROGRAMMSPEICHER (C)

Übersicht wie ein Programm zur Laufzeit im Speicher abgebildet ist und Zuordnung von C-Programmbestandteilen in den jeweiligen zuständigen Speicherbereich.



KURZZUSAMMENFASSUNG:

Es stehen nun alle Werkzeuge zur Verfügung, um ein Ninja Programm, das in Ninja Bytecode in einer Datei (xxx.bin) vorhanden ist, in die Ninja VM zu laden und den Speicher der Ninja VM mit dynamischer Speicherverwaltung zu implementieren.

- Dateioperationen: Öffnen, Schließen und Lesen aus einer Datei.
- **Zeiger**: Was sind Speicheradressen, was sind Zeiger und wie werden sie verwendet.
- **Speichermanagement**: Speicheranforderung und Freigabe mittels malloc() und free().

