# **SNP: Integer Rechner**



SNP: Integer Rechner1				
1	Übersicht	1		
2	Lernziele	3		
3	Aufgabe 1: Papierübung Infix zu Postfix Übersetzung	4		
4	Aufgabe 2: Stack	5		
5	Aufgabe 3: Evaluator	7		
6	Bewertung	9		

#### 1 Übersicht

In diesem Praktikum erweitern Sie einen Programm Rahmen zu einem funktionierenden Integer Rechner. Der Rechner nimmt **Infix-Ausdrücke** an, konvertiert sie in **UPN Ausdrücke** und berechnet das **Unsigned Integer Resultat**.

```
Z.B. aus \frac{4 - (1 - 2) * -3}{4 \cdot 1} wird \frac{4 \cdot 1}{4 \cdot 1} 2 SUB 3 CHS MUL SUB mit Resultat \frac{1}{1}.

Oder aus \frac{0 \times FF}{0 \times FF} 4 LSHIFT INV AND \frac{0 \times 55}{0 \times 5} 4 LSHIFT OR mit Resultat \frac{0 \times 00000055F}{0 \times 5}.
```

Ihre Aufgabe ist es, den Stack für die Auswertung der generierten UPN Ausdrücke plus einige der Operatoren zu implementieren.

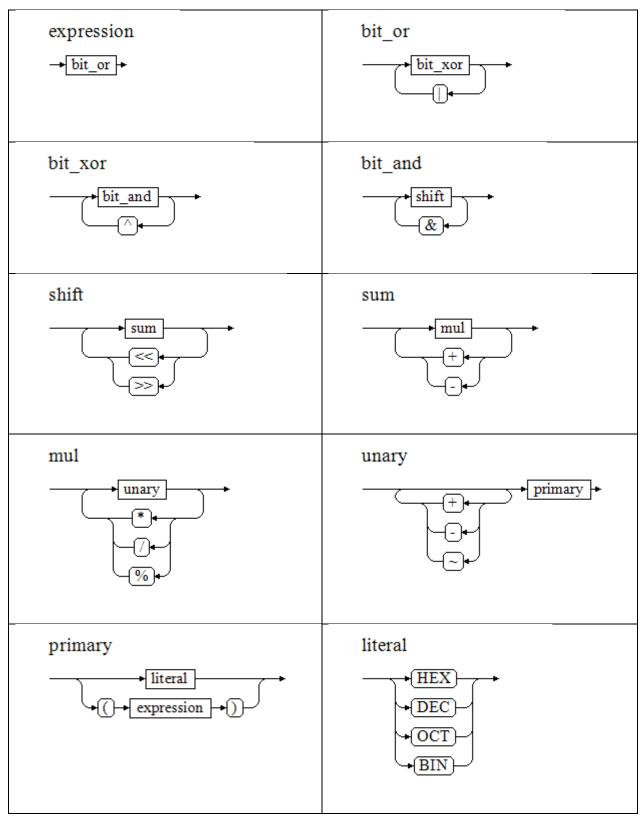
### 1.1 Programm Aufruf

```
echo '0xFF & ~(0xFF << 4) | (0x55 << 4)' | bin/integer-rechner 1
...
--- RESULT ---
hex=0x0000055f</pre>
```

Der Ausdruck wird auf stdin erwartet. Mit einem Argument ungleich 0 wird zusätzlicher Output auf stderr ausgegeben.

# 1.2 Infix Syntax

Die Syntax für die Infix Ausdrücke ist ein Subset der C Expression Syntax (gleiche Priorisierung und gleiche Assoziativität). Zusätzlich können Binäre Werte eingegeben werden und bei den Werten zur besseren Lesbarkeit Underscores eingestreut werden. Gerechnet wird intern nur mit Unsigned Werten, was bei Division und Modulo von «negativen» Zahlen zu unerwartete Resultaten führen kann.



# 1.3 Übersetzung von Infix zu Postfix

Die Zahlen Werte und Operatoren werden vom Infix Parser in der UPN Reihenfolge an den Evaluator weitergegeben. Dieser legt die ankommenden Zahlen in einem Stack Container ab.

Wenn ein Operator ankommt, wird je nach Operation keiner, einer oder zwei Werte vom Stack gelesen, die Werte gemäss Operator ausgewertet und das Resultat gegebenenfalls wieder auf dem Stack abgelegt. Dies wird repetitiv durchgeführt, bis alle Werte und Operatoren abgearbeitet sind und der Stack nur noch einen Wert beinhaltet, nämlich das Resultat der Auswertung.

Die Übersetzung der Infix Operatoren in Postfix Operatoren ist wie folgt:

Infix Operation	Postfix Operation	Beschreibung
I	OP_BIT_OR	Bit Or
^	OP_BIT_XOR	Bit Xor
&	OP_BIT_AND	Bit And
<<	OP_BIT_LSHIFT	Links Bit Shift
>>	OP_BIT_RSHIFT	Rechts Bit Shift
+	OP_ADD	Summe
-	OP_SUB	Differenz
*	OP_MUL	Unsigned Integer Multiplikation
/	OP_DIV	Unsigned Integer Division
8	OP_MOD	Unsigned Modulo
+	n/a	Vorzeichen, No-Operation
-	OP_CHS	Vorzeichen, Change-Sign
~	OP_INV	Einer-Komplement
( )	n/a	Gruppierung, No-Operation, durch UPN gegeben
n/a	OP_NOP	No-Operation
n/a	OP_PRINT_HEX	Hex Ausgabe der obersten Wertes des Stacks
n/a	OP_PRINT_DEC	Dezimal Ausgabe der obersten Wertes des Stacks
n/a	OP_PRINT_OCT	Oktal Ausgabe der obersten Wertes des Stacks
n/a	OP_PRINT_BIN	Binär Ausgabe der obersten Wertes des Stacks

#### 2 Lernziele

In diesem Praktikum üben Sie mit **Pointers auf Strukturen** zu arbeiten, **Heap Memory** allozieren und freigeben, **Pointer Arithmetik**.

Sie k\u00f6nnen anhand einer Beschreibung im Code die fehlenden Funktionen implementieren.

Die Bewertung dieses Praktikums ist am Ende angegeben.

Erweitern Sie die vorgegebenen Code Gerüste, welche im git Repository snp-lab-code verfügbar sind.

# 3 Aufgabe 1: Papierübung Infix zu Postfix Übersetzung

In der folgenden Tabelle sind Infix Ausdrücke mit den entsprechenden Postfix Ausdrücken angegeben. Berechnen Sie von Hand das Resultat für Infix und Postfix (und prüfen Sie auf Gleichheit ©). Füllen Sie die Stack Werte für jeden Schritt der Berechnung bei Postfix wie in der ersten Zeile gegeben

Infix	Postfix (UPN)	Resultat
10 - 2 * -3	10 : 10	16
	2 : 10, 2	
	3 : 10, 2, 3	
	CHS : 10, 2, -3	
	* : 10, -6	
	- : 16	
1 + 2 * 3	1 :	
	2 :	
	3 :	
	* :	
	+ :	
(1 + 2) * 3	1 :	
	2 :	
	+ :	
	3 :	
	* :	
(8   7 ^ 5) & 4 << 3 + 2 * -1	8 :	
	7 :	
	5 :	
	<b>^</b> :	
	1 :	
	4 :	
	3 :	
	2 :	
	1 :	
	CHS :	
	* :	
	+ :	
	<b>&lt;&lt;</b> :	
	& :	

# 4 Aufgabe 2: Stack

Das zu ergänzende Programm besteht aus den unten aufgeführten Files.

Makefile	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Inkrementelles Builden)
tests/tests.c	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Unit Tests)
src/main.c	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Allozierung, Ausführung, Freigabe)
src/calc.h	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (API Infix-Parser)
src/calc.c	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Infix-Parser Implementierung)
src/error.h	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (API Error Handling)
src/erorr.c	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Error Handling Implementierung)
src/eval.h	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (API UPN Ausführung)
src/eval.c	→ anzupassen: umsetzen gemäss Angabe 3 (Implementierung)
src/scan.h	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (API Infix Tokenizer)
src/scan.c	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (Infix Tokenizer Implementation)
src/stack.h	→ gegeben, d.h. nichts anzupassen (API UPN Werte Stack)
src/stack.c	→ anzupassen: umsetzen gemäss Angabe 2 (Implementierung)

#### 4.1 Teilaufgabe: Stack konstruieren und wieder aufräumen

- 1. Führen Sie make test aus.
- 2. Konzentrieren Sie sich auf den ersten Test der fehlschlägt. Dies ist ein Unit Test, welcher die Funktion stack\_new() prüft. Suchen Sie die Funktion in src/stack.h und src/stack.c.

Was ist die geforderte Funktionalität und wie ist sie implementiert?

```
stack_t *stack_new(size_t max_elements)
   stack_t *instance = NULL;
   // 1. allocate a stack_t instance on the heap and set the instance variable to it
   // 2. call error_fatal_errno("stack_new: instance"); if failed to allocate the memory
         on the heap
    // 3. allocate an array of max elements value t's on the heap and store its address
        in the stack member of the stack t instance
    // 4. call error_fatal_errno("stack_new: stack"); if failed to allocate the memory on
         the heap
    // 5. set the top member of the stack_t instance to the address of the "element" before
         the first stack array element
   // 6. set the full member of the stack_t instance to the address of the last element
         of the stack array
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
   return instance;
```

```
void stack_destroy(stack_t *instance)
{
    assert(instance);
    // 1. free the stack array
    // 2. free the stack_t instance
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE

// END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
}
```

3. Führen Sie make test und korrigieren Sie obige Funktion, bis der Test nicht mehr fehlschlägt.

### 4.2 Teilaufgabe: restliches Stack API implementieren

Gehen Sie analog zur ersten Teilaufgabe vor:

- 1. Führen Sie make test aus.
- 2. Suchen Sie die unten aufgeführten Funktionen und implementieren Sie diese, bis die entsprechenden Test ohne Fehler durchlaufen.

```
stack_value_t stack_pop(stack_t *instance)
    assert(instance);
    if (stack_is_empty(instance)) error_fatal("stack_pop: empty");
    stack_value_t value;
    // 1. set the variable value to the value from the address the top member points to
    // 2. decrement by one element the address stored in the top member of the stack_t
          instance
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    return value;
stack_value_t stack_top(stack_t *instance)
    assert(instance):
    if (stack_is_empty(instance)) error_fatal("stack_top: empty");
    stack value t value;
    // 1. set the variable value to the value from the address the top member points to
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    return value;
int stack_is_empty(stack_t *instance)
    assert(instance);
    int is_empty = 1;
    // 1. \rm \stackrel{-}{set} is_empty to 1 if the top equals the initial condition as done in
          {\sf stack\_new()} , otherwise to 0
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    return is empty;
```

```
int stack_is_full(stack_t *instance)
{
    assert(instance);
    int is_full = 1;
    // 1. set is_full to 1 if the top equals the full pointer as set in the stack_new()
    // function, otherwise 0
    // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE

// END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
return is_full;
}
```

3. Führen Sie make test und korrigieren Sie, bis die beiden Tests nicht mehr fehlschlagen.

# 5 Aufgabe 3: Evaluator

# 5.1 Teilaufgabe: fehlende Operatoren implementieren

Gehen Sie analog den obigen Teilaufgaben vor und implementieren Sie, gemäss Vorgaben im Code, die fehlenden Operatoren

```
static int eval_unary(eval_t *instance, eval_op_t op)
    assert(instance);
   assert(instance->stack);
   unsigned int v;
   switch(op) {
    case OP CHS:
        v = stack_pop(instance->stack);
        stack push (instance->stack, -v);
        return 1;
    case OP_INV:
        // \overline{1}. implement the ~ operator analogous to the - sign operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    default:
        break;
    return 0;
```

```
static int eval binary(eval t *instance, eval op t op)
    assert(instance);
    assert(instance->stack);
    unsigned int a:
    unsigned int b;
    switch(op) {
    case OP_ADD:
       b = stack_pop(instance->stack);
        a = stack_pop(instance->stack);
        stack push(instance->stack, a + b);
        return 1:
    case OP_SUB:
       b = stack_pop(instance->stack);
        a = stack pop(instance->stack);
        stack_push(instance->stack, a - b);
        return 1:
    case OP MUL:
       b = stack_pop(instance->stack);
        a = stack_pop(instance->stack);
        stack_push(instance->stack, a * b);
        return 1:
    case OP DIV:
       b = stack pop(instance->stack);
        a = stack_pop(instance->stack);
        stack_push(instance->stack, a / b);
        return 1;
    case OP MOD:
       b = stack_pop(instance->stack);
        a = stack_pop(instance->stack);
        stack_push(instance->stack, a % b);
        return 1;
    case OP BIT OR:
        // 1. implement the | operator analogous to the * operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    case OP_BIT_XOR:
       // 1. implement the ^{\circ} operator analogous to the * operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    case OP BIT AND:
        //\overline{1}. implement the & operator analogous to the * operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    case OP BIT LEFT:
        // 1. implement the << operator analogous to the * operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    case OP_BIT_RIGHT:
        // 1. implement the >> operator analogous to the * operator above
        // BEGIN-STUDENTS-TO-ADD-CODE
        // END-STUDENTS-TO-ADD-CODE
    default:
        break;
    return 0;
```

Wenn die obigen Teilaufgaben erfolgreich umgesetzt sind, laufen die Tests ohne Fehler durch und der Integer Rechner ist voll funktionsfähig.

# 6 Bewertung

Die gegebenenfalls gestellten Theorieaufgaben und der funktionierende Programmcode müssen der Praktikumsbetreuung gezeigt werden. Die Lösungen müssen mündlich erklärt werden.

Aufgabe	Kriterium	Punkte
	Sie können das funktionierende Programm inklusive funktionierende Tests demonstrieren und erklären.	
1	Papierübung Infix zu Postfix Übersetzung	1
0	Teilaufgabe: Stack konstruieren und wieder aufräumen	1
2	Teilaufgabe: restliches Stack API implementieren	1
3	Teilaufgabe: fehlende Operatoren implementieren	