

Symbolisches Rechnen am Computer

1. Einfache Taschenrechner-Anwendung
2. Vom Eingabestring zum Expression-Tree
3. Beliebig große Zahlen
4. Eine kleine Demo-Anwendung

Anmerkungen zur
Präsentation werden in diesen
Boxen angegeben :)

Einfacher Taschenrechner

```
1 Console.WriteLine("Erste Zahl: ");
2 double a = Double.Parse(Console.ReadLine());
3 Console.WriteLine("Operation: ");
4 string op = Console.ReadLine();
5 Console.WriteLine("Zweite Zahl: ");
6 double b = Double.Parse(Console.ReadLine());
7
8 double result = op switch
9 {
10     "+" => a + b,
11     "-" => a - b,
12     "*" => a * b,
13     "/" => a / b,
14     _ => throw new NotImplementedException()
15 };
16
17 Console.WriteLine("Ergebnis: " + result);
```

Neuere C#-Versionen können
Script-artig mit sog. Top-Level-
Statements arbeiten

- Hoher Aufwand für Implementierung von Funktionen
 - $\sin(x)$, $\lfloor x \rfloor$, $\log_b(x)$, x^y , ...
- Kein Support für längere Terme
 - $(5 + 2)^8 - 2 \cdot 9$
- Keine Variablen/Konstanten
 - $x = 3y$
 - $2 \cdot \pi^e$



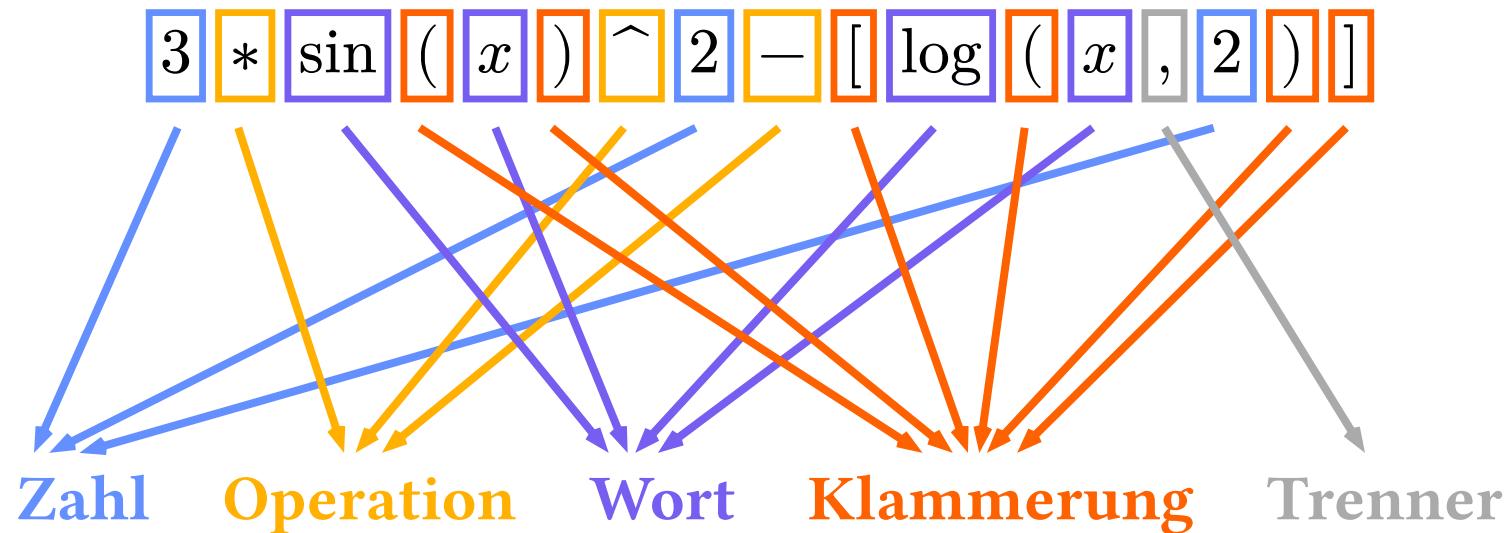
⇒ Wir implementieren Parser für String-Eingaben

Expression Parsing

1. Tokenization
2. Infix → Postfix
3. Expression-Tree
4. Evaluierung des Expression-Tree

Zerlegung der Eingabe in einzelne “Tokens”

Beispiel



```
1 public class ExpressionToken
2 {
3     public ExpressionToken(TokenType type, string value, int startPos, int endPos)
4     {
5         this.StartPosition = startPos;
6         this.EndPosition = endPos;
7         this.Value = value;
8         this.Type = type;
9     }
10
11    public int Length { get => this.EndPosition - this.StartPosition + 1; }
12    public bool IsValid { get => this.Type.IsValid(); }
13    public int StartPosition { get; }
14    public int EndPosition { get; }
15    public TokenType Type { get; }
16    public string Value { get; }
17 }
```

Eingabe von links nach rechts lesen und Tokens erzeugen

```
1 public IEnumerable<ExpressionToken> Tokenize(string input) {  
2  
3     List<ExpressionToken> tokens = new List<ExpressionToken>();  
4     input = input.Replace(" ", "").Replace("\t", "");  
5     int pos = 0;  
6  
7     while(pos < input.Length) {  
8         if(new [] { '(', '[', '{' }.Contains(input[pos])) {  
9             tokens.Add(new ExpressionToken(...));  
10        } else if (new [] { ')', ']', '}' }.Contains(input[pos])) {  
11            tokens.Add(new ExpressionToken(...));  
12        } else if ([...]) {  
13            [...]  
14        }  
15        pos++;  
16    }  
17 }
```

Aufgepasst!

- Look-Ahead für mehrsymbolige Tokens (bspw. für “ \geq ”)
- Post-Processing für Funktions-Tokens
- Post-Processing für unäres “ $-$ ”

“Post-Processing für”:

- “Funktionstokens”: Anzahl Parameter feststellen
- “unäres $-$ ”: kann man auch im Shunting-Yard-Algorithmus beachten, vorherige Zuordnung zu zugehöriger Zahl ist aber einfacher :)

Infix-Notation?

Klassische Notation mit Operatoren zwischen Operanden

Bsp.: $3 * \sin(x)^2 - [\log(x, 2)]$

Auch als “Reverse-Polish-Notation” bekannt

Postfix-Notation?

Operatoren folgen auf Operanden

- Evaluierung von rechts nach links
- Keine Klammerung nötig

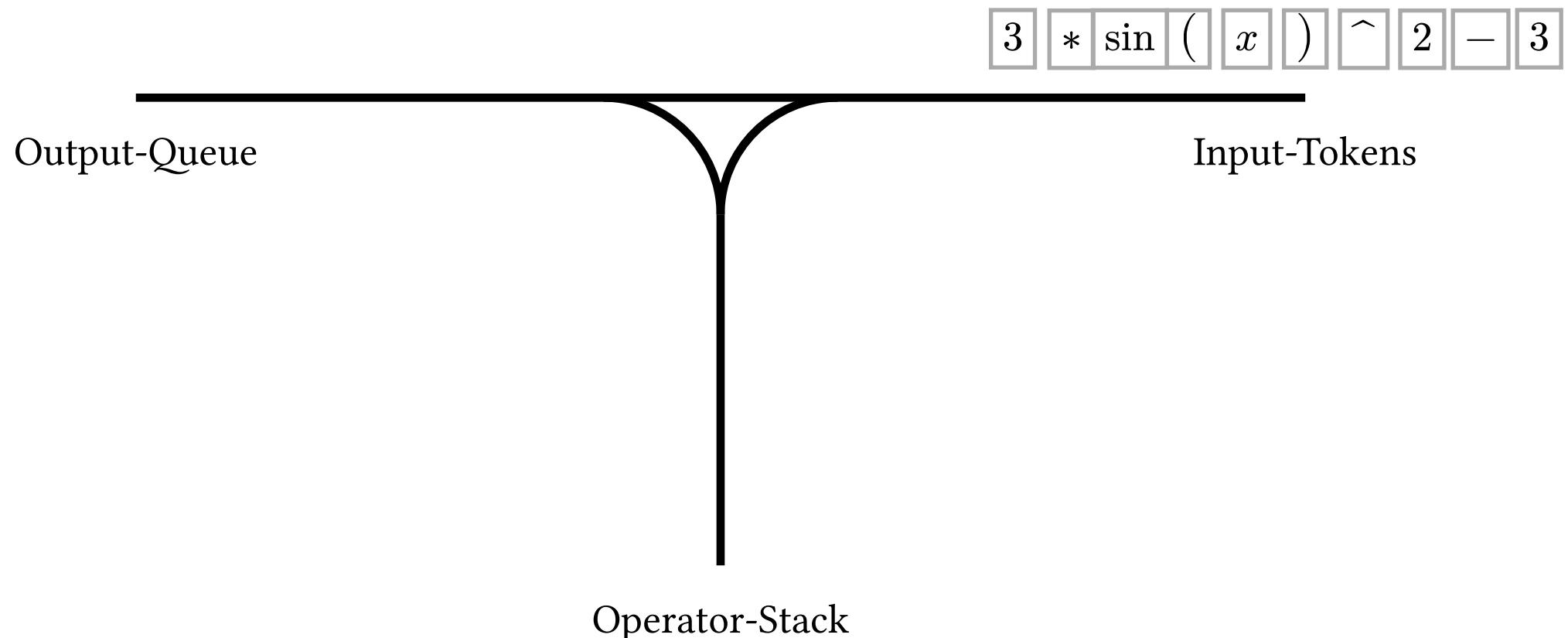
Bsp.: 3 x sin 2 ^ * x 2 log -

Präfix-Notation ist für unsere Zwecke auch
klammerlos und kann einfach evaluiert werden,
Postfix-Notation ist aber der öfter verwendete
Standard

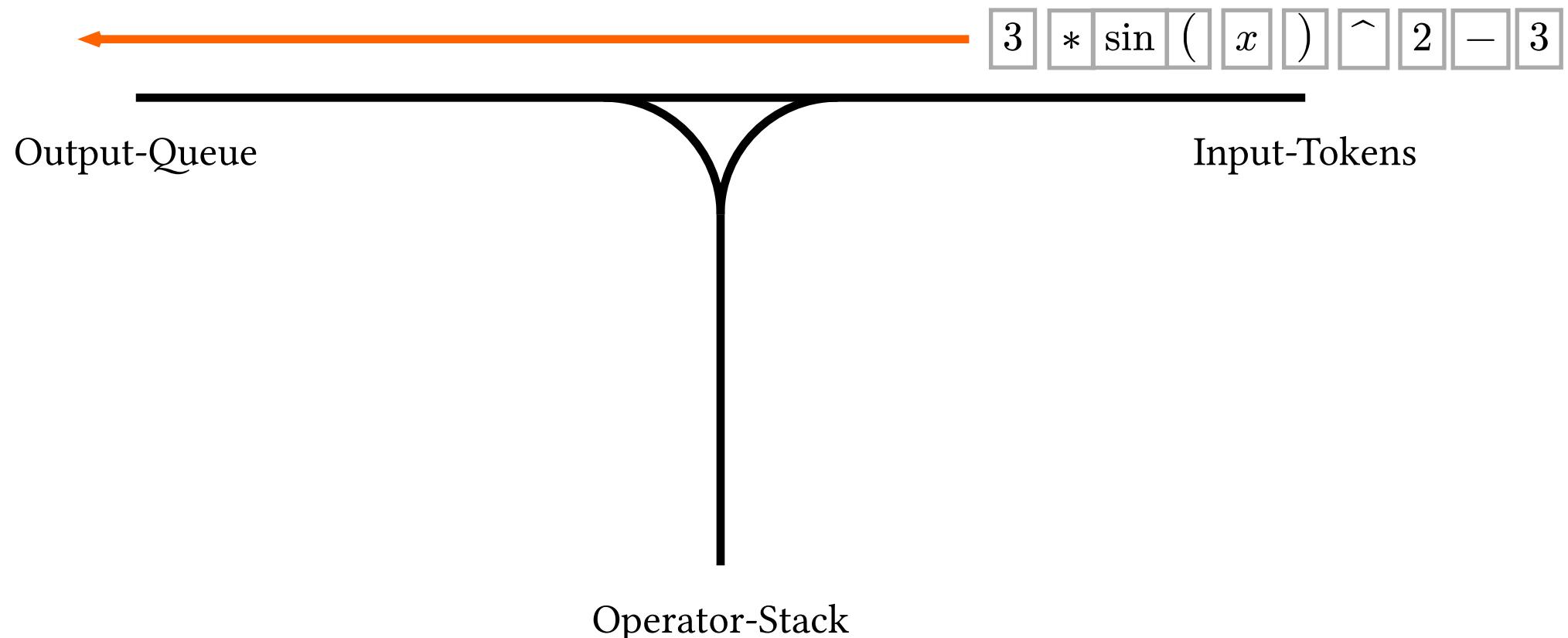
Gleich folgt ein Beispiel für den Shunting-Yard-Algorithmus, Folgendes ist hierzu wichtig:

- Eingabe ist der Infix-Ausdruck des Nutzenden
- Ausgabe ist die dazurehörige Postfix-Notation
- Eingabetokens werden nacheinander aus der Input-Liste genommen
 - Operanden (Zahlen, Variablen, Konstanten) werden sofort in die Output-Queue geschoben
 - Operatoren werden auf den Stack gelegt, falls
 - dieser leer ist
 - der neue Operator schwächer bindet, als der, der oben auf dem Stack liegt
 - oder Präzedenz beider Operatoren gleich und Stack-Top ist linksassoziativ (Klammerung beginnt in Ausdruck mit mehreren dieser Operatoren implizit links, bspw. $+, -, \cdot, /$, rechtsassoziativ sind bspw. $+, \cdot, \wedge$)
- sobald die Input-Liste und der Operator-Stack leer sind, endet der Algorithmus
- Klammern löschen sich gegenseitig aus \Rightarrow kein expliziter Klammerungstest nötig, da bei falscher Klammerung immer eine Klammer auf dem Stack verbleibt \Rightarrow Fehlerzustand leicht erkennbar

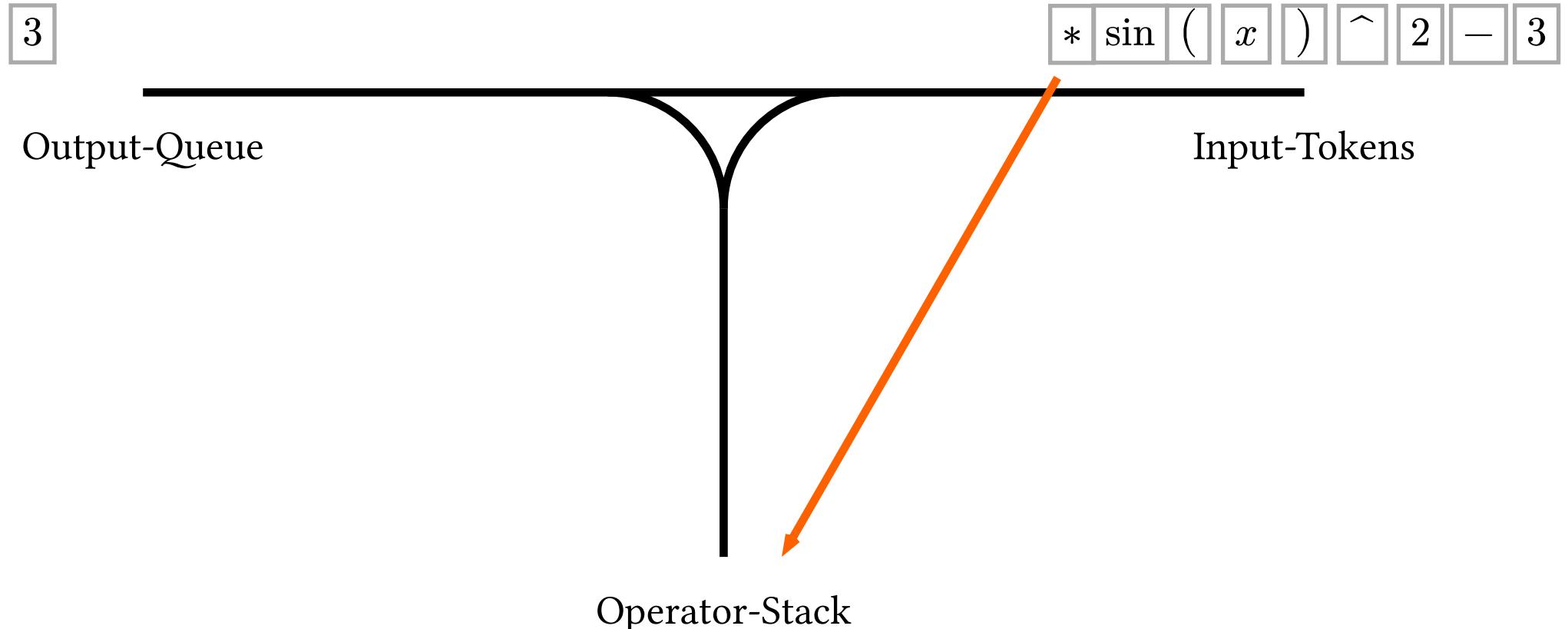
Algorithmus: Shunting Yard



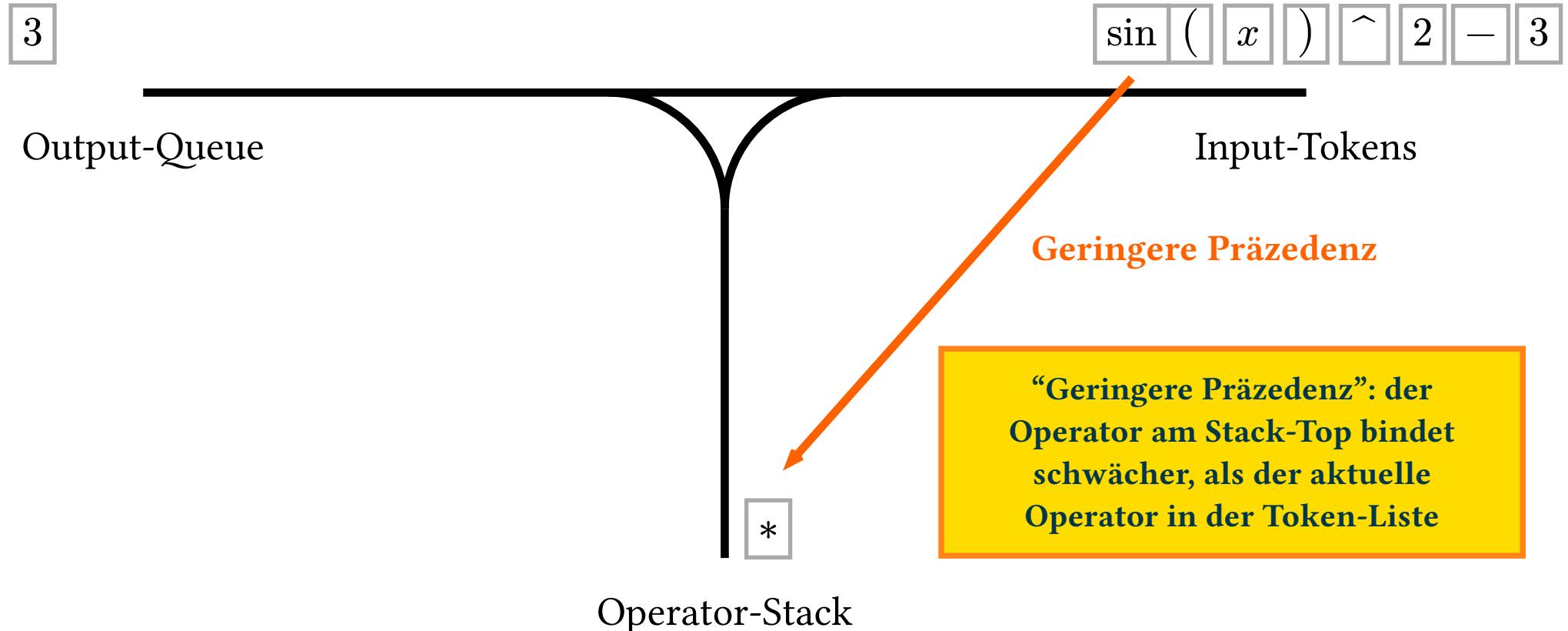
Algorithmus: Shunting Yard



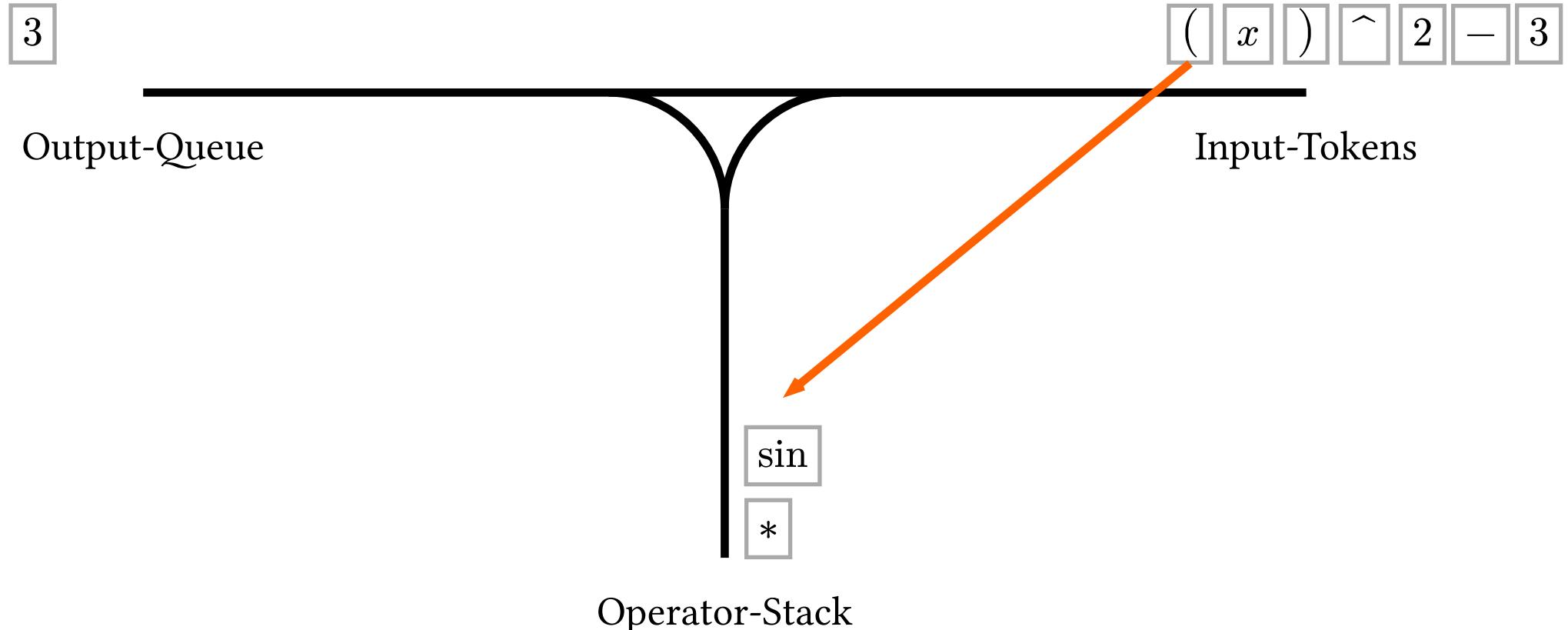
Algorithmus: Shunting Yard



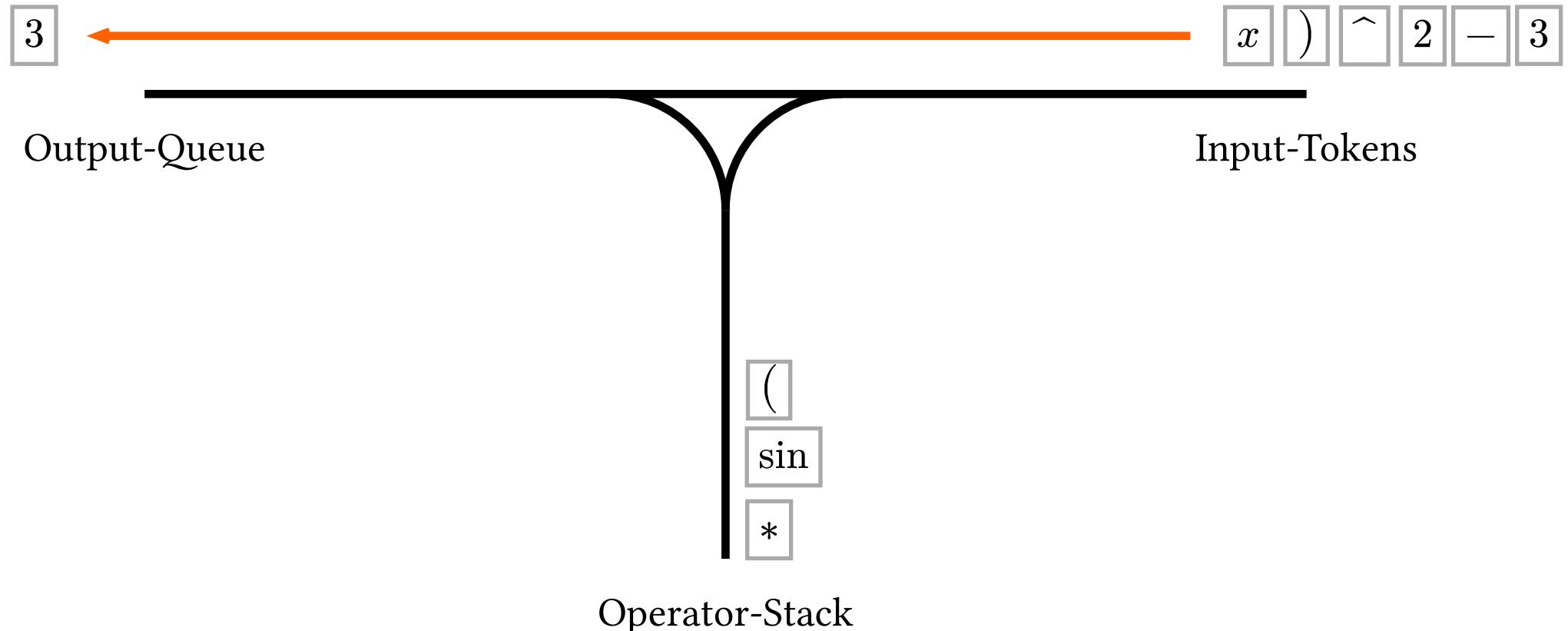
Algorithmus: Shunting Yard



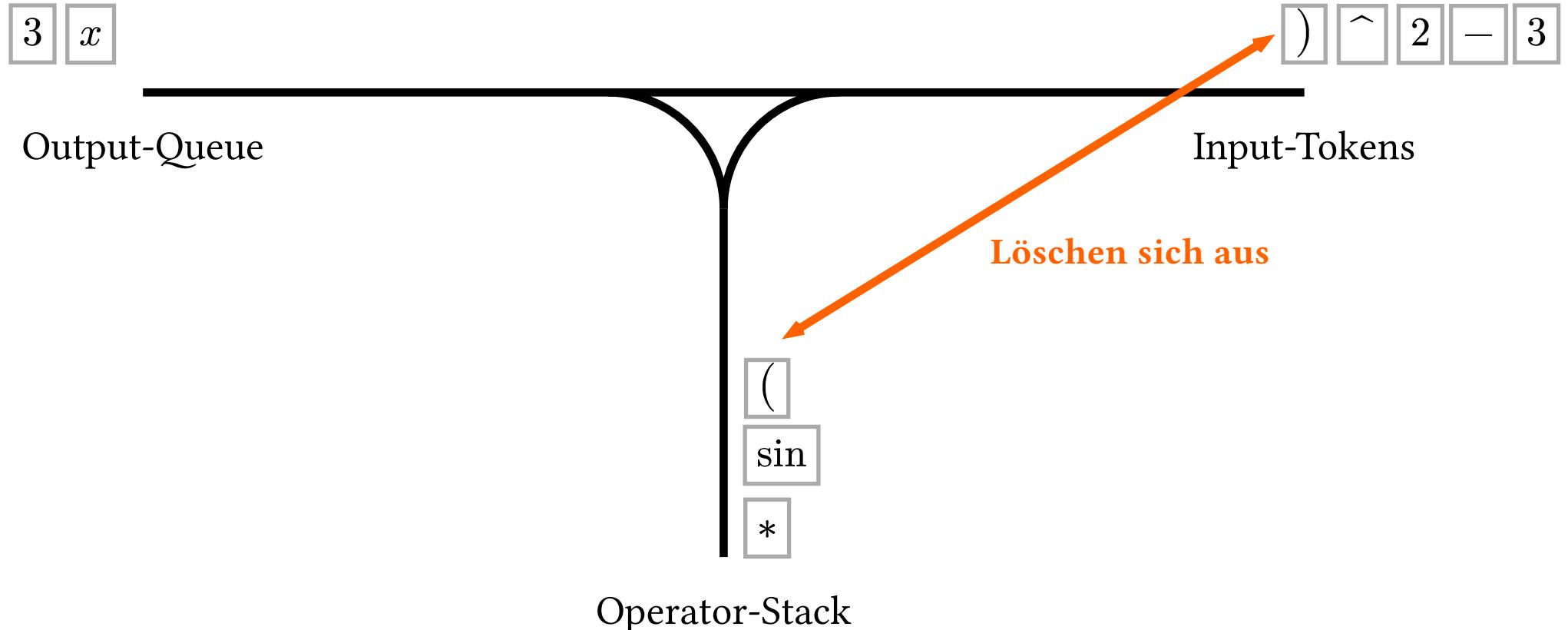
Algorithmus: Shunting Yard



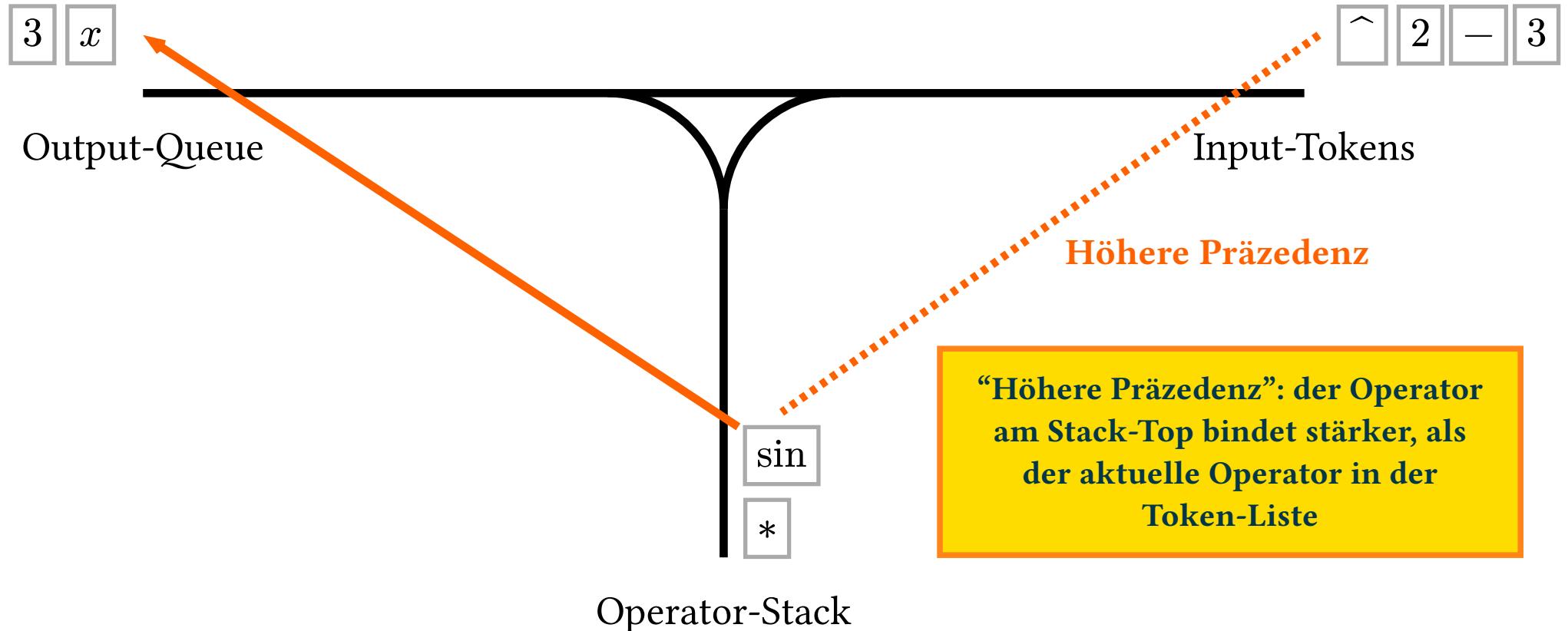
Algorithmus: Shunting Yard



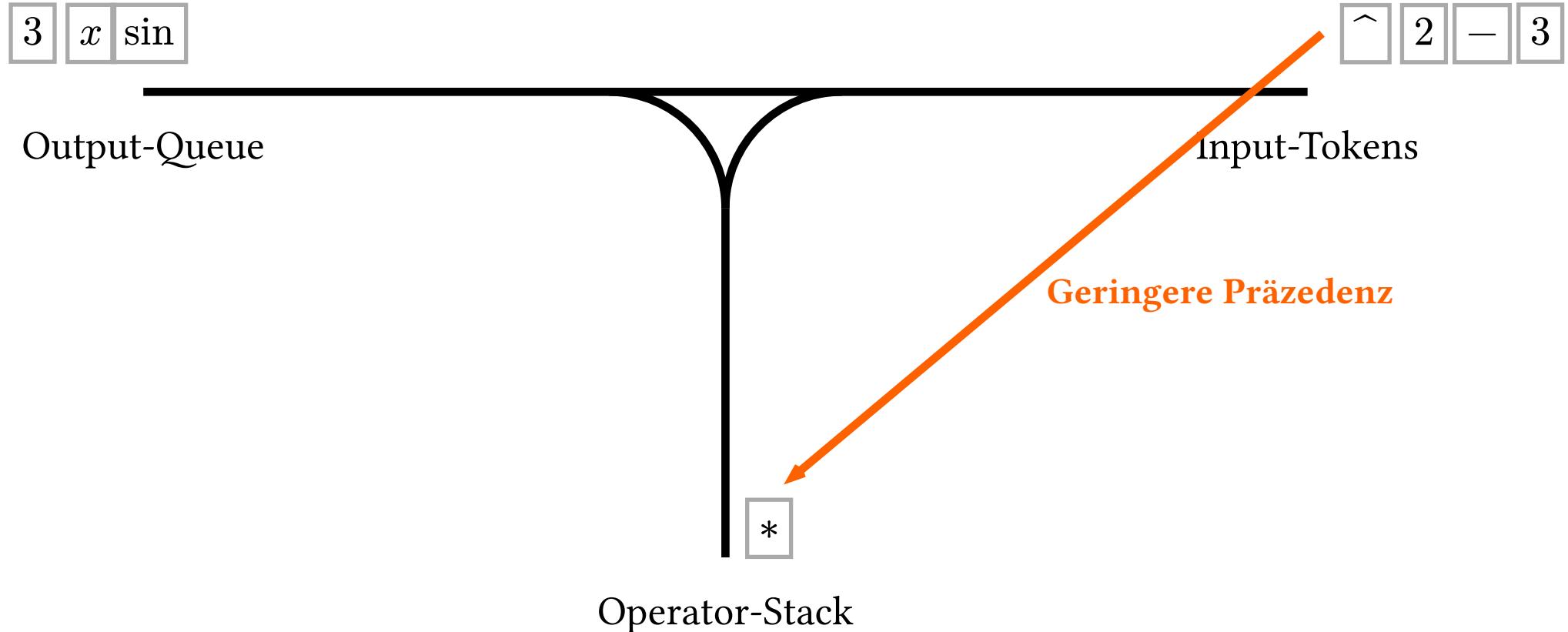
Algorithmus: Shunting Yard



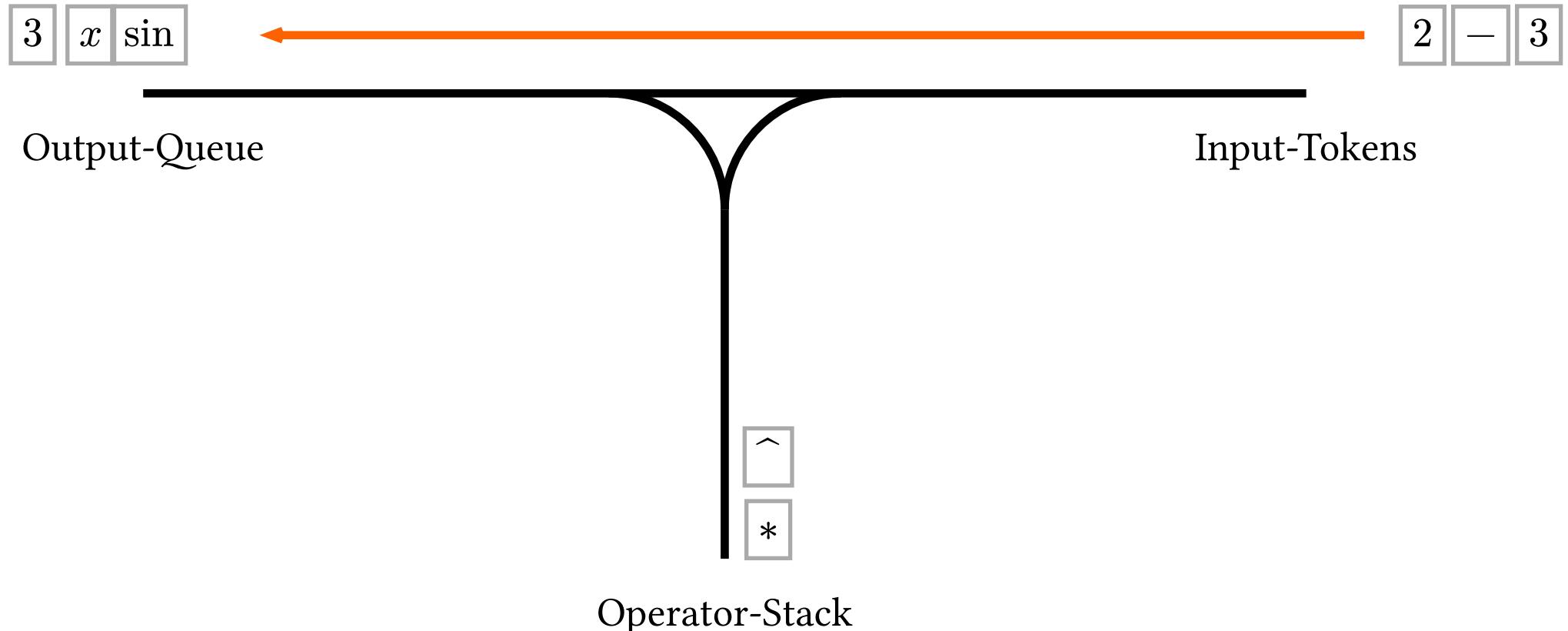
Algorithmus: Shunting Yard



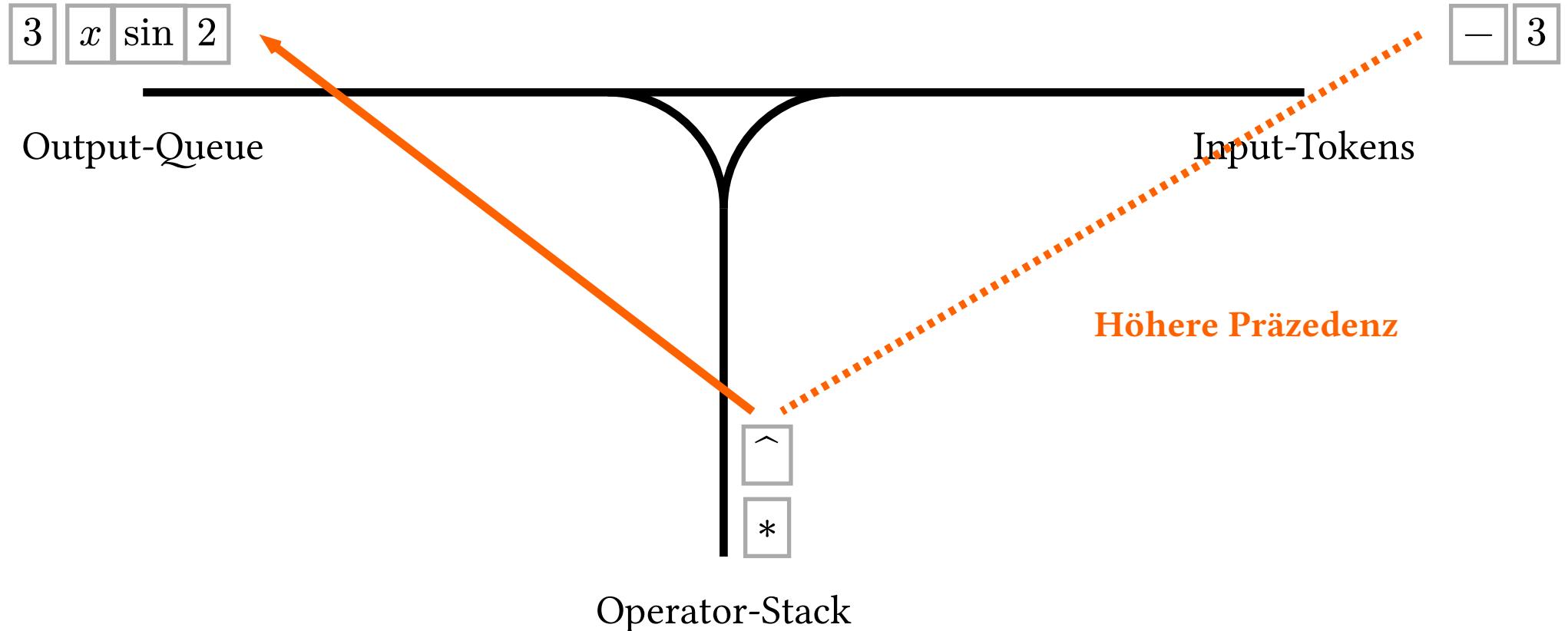
Algorithmus: Shunting Yard



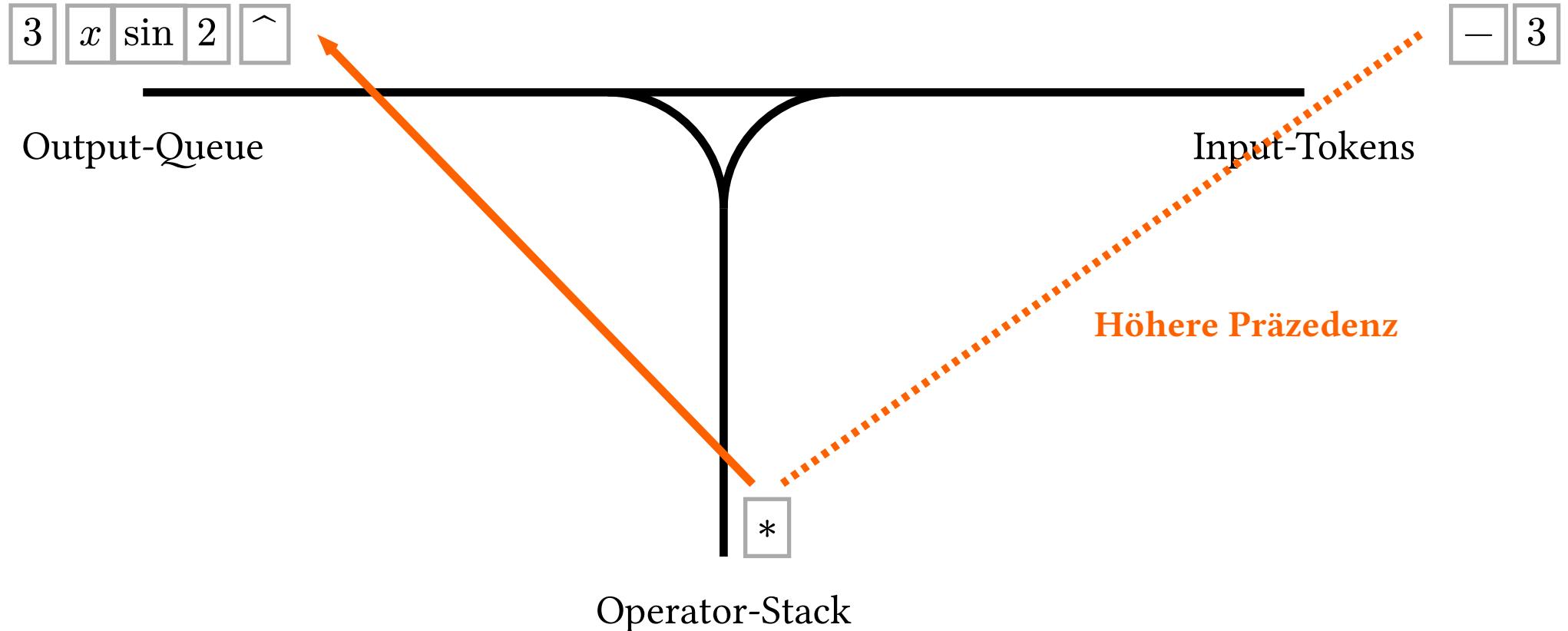
Algorithmus: Shunting Yard



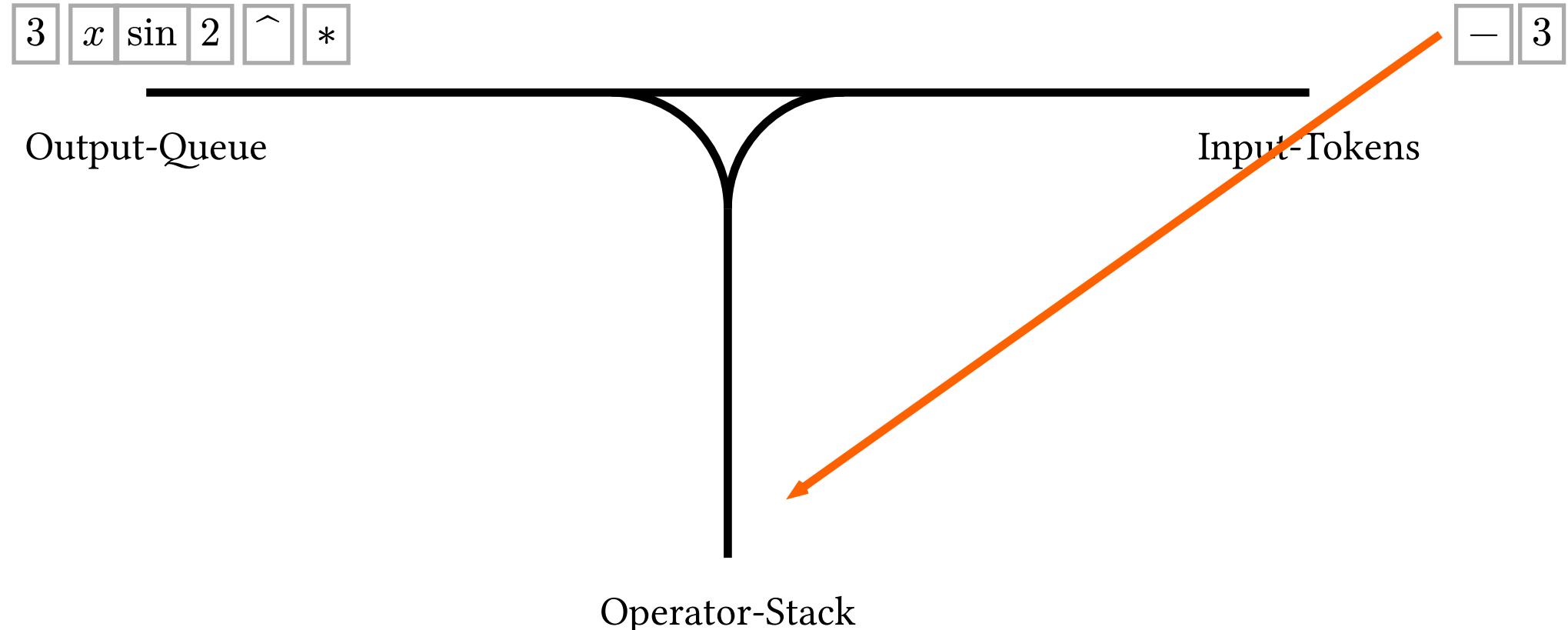
Algorithmus: Shunting Yard



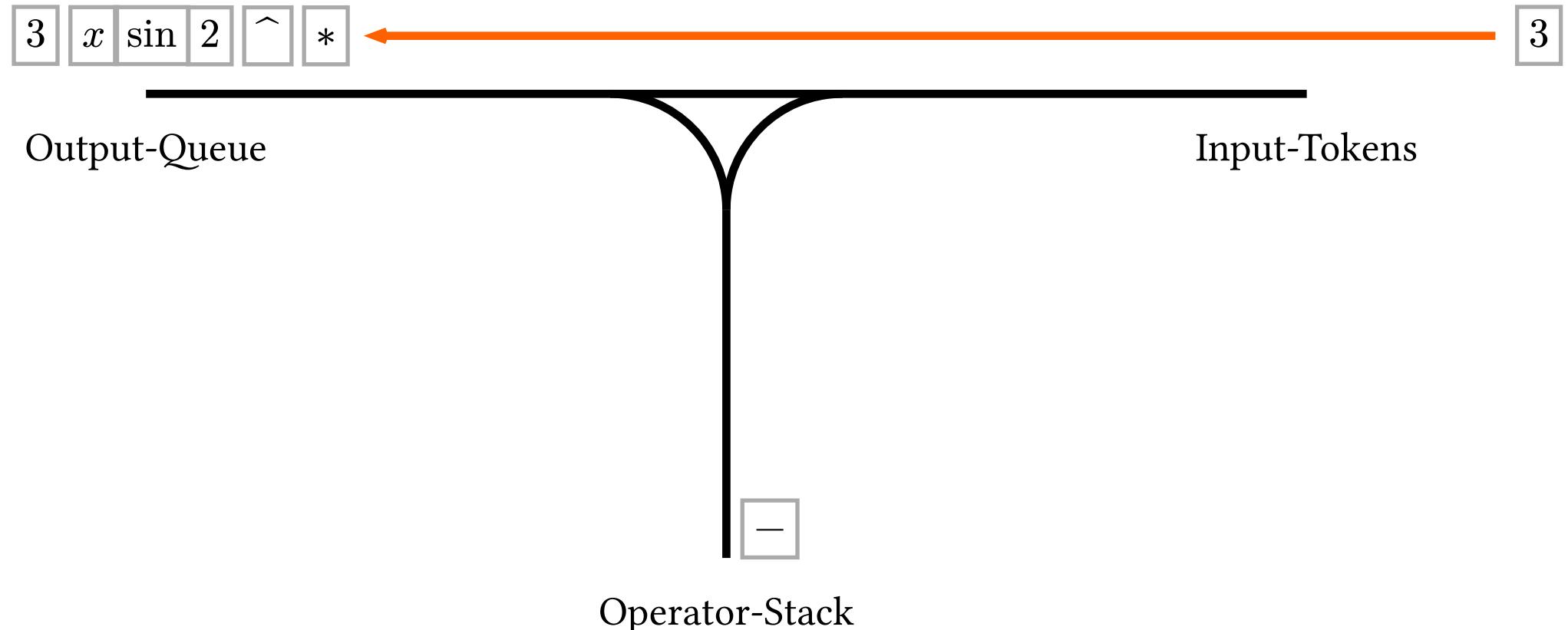
Algorithmus: Shunting Yard



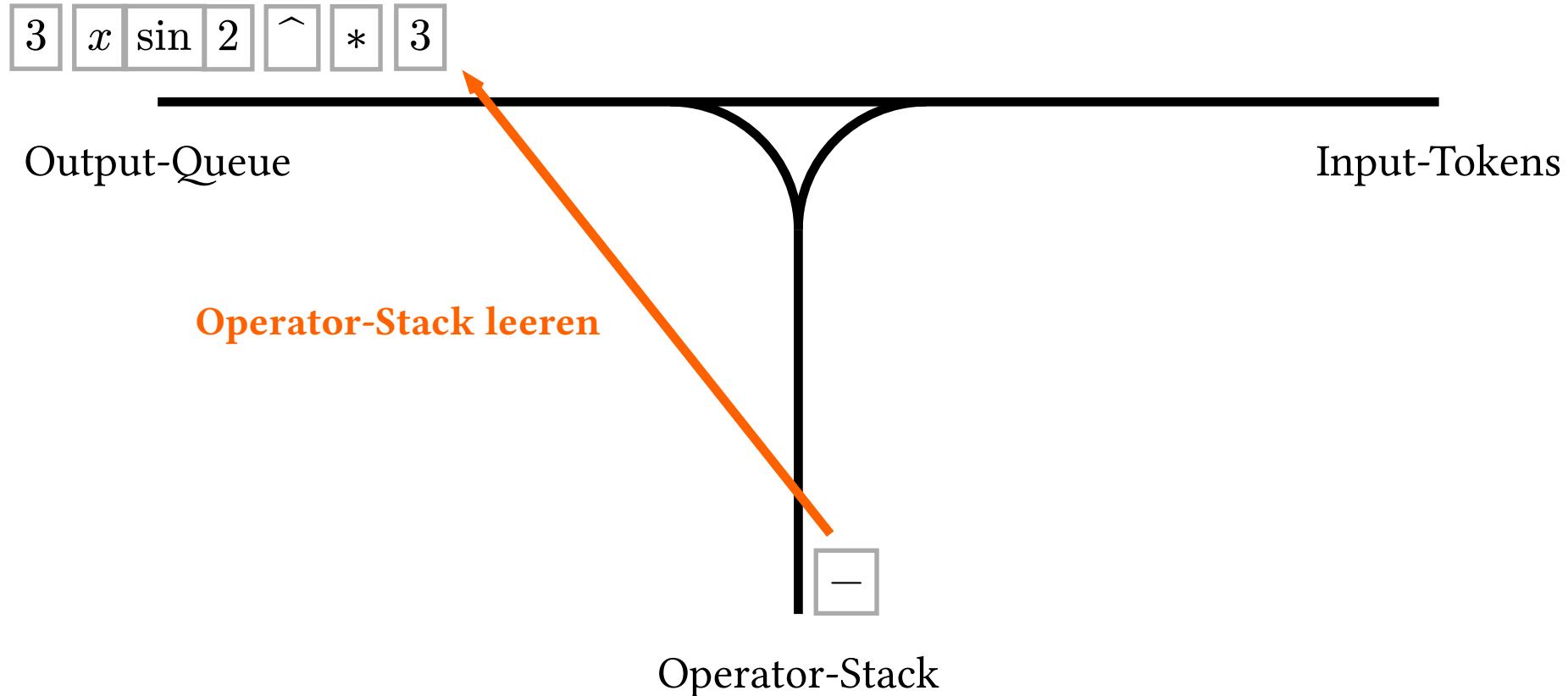
Algorithmus: Shunting Yard



Algorithmus: Shunting Yard



Algorithmus: Shunting Yard



Algorithmus: Shunting Yard

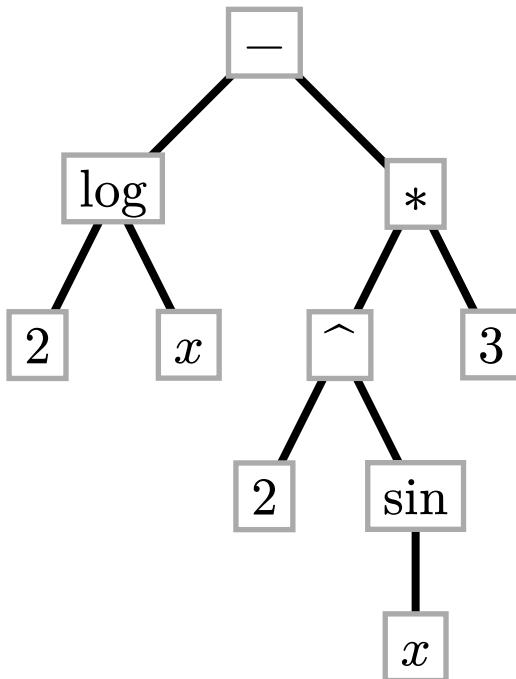
3 | x | sin | 2 | \wedge | * | 3 | -

Output-Queue

Input-Tokens



Postfix-Notation: $3 \ x \ \text{sin} \ 2 \ ^\wedge \ * \ x \ 2 \ \text{log} \ -$

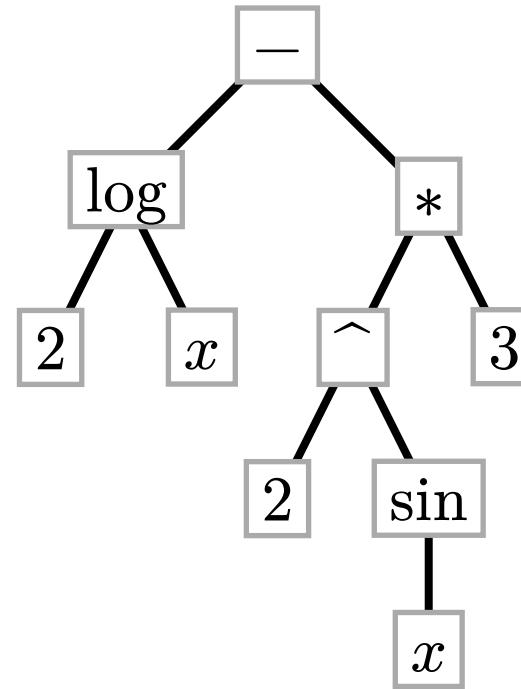


Baumbildungsalgorithmus:

- Notation von links nach rechts durchgehen
- Operanden werden auf Stack gepackt
- Operatoren nehmen stets genau so viele Operanden vom Stack, wie sie für ihre Operation benötigen
- Fehlerzustand, falls Operator nicht genügend Operanden auf Stack hat oder, falls am Ende noch Operanden übrig bleiben
- Implementierung zu finden in: [LunarMathematics/Expressions/Parsing/PostfixToTreeParser.cs](#)

- Ergebnis per Rekursion ermitteln
- Nach Variablen auflösen
- Scriptsprache basteln
- uvm. ...

Scriptsprache bitte sinnvoll d.h. nicht so, wie
Stand 17.12.2025 bei der Präsentation gezeigt,
implementieren :)

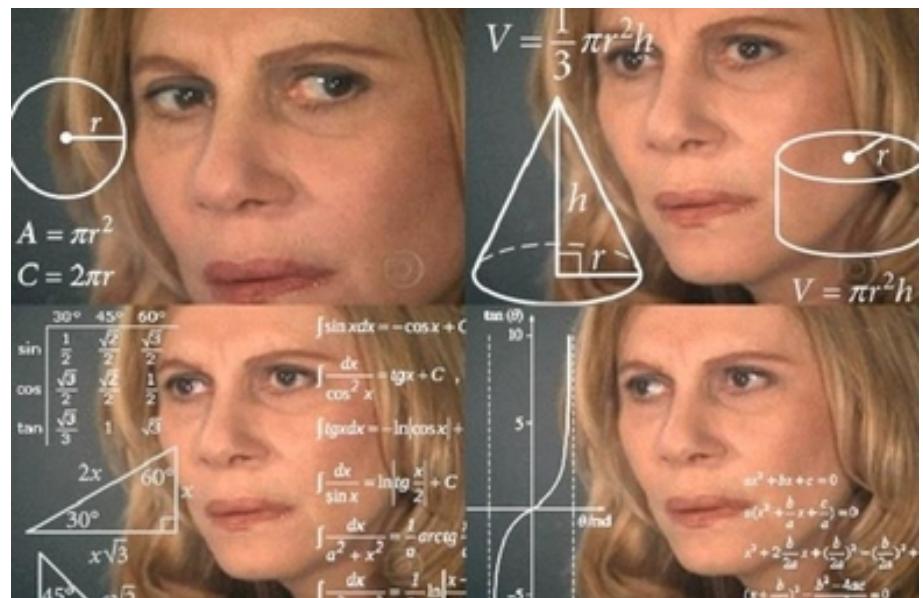


Achtung! Parameterreihenfolge bei Operationen/Funktionen beachten!

Zahlendarstellung

- Möglichst große Zahlen darstellen können
- Beliebige Anzahl an Nachkommastellen
- Geringer Implementierungsaufwand
- Effiziente Rechenoperationen

Motivation ist, dass **double** (bzw. in C# auch “**decimal**”) einen zu kleinen Wertebereich für bspw. 100! besitzen;
... es folgen einige Schnapsideen :)



```
1 public class Number {  
2     private string decimalRepresentation = [...];  
3  
4     [...]  
5 }
```

Probleme

- Arith. Algorithmen müssen vollständig selbst implementiert werden
- Division/Modulo kann unendlich lang dauern
- Laufzeit der arith. Algorithmen recht hoch
- Sehr großer RAM-Fußabdruck

```
1 public class Number {  
2     private byte[] fractionPart = [...];  
3     private byte[] wholePart = [...];  
4     private byte sign;  
5  
6     [...]  
7 }
```

Probleme

- Arith. Algorithmen müssen vollständig selbst implementiert werden
- Division/Modulo kann unendlich lang dauern
- Manuelles Management der Array-Längen nötig

```
1 public class Number {  
2     private int commaPosition = [...];  
3     private byte[] digits = [...];  
4     private byte sign;  
5  
6     [...]  
7 }
```

Probleme

- Arith. Algorithmen müssen vollständig selbst implementiert werden
- Division/Modulo kann unendlich lang dauern
- Operationen mit verschiedenen Komma-Positionen aufwändig

Single Precision nach IEEE 754



```
1 public class Number {  
2     private BigInteger mantissa = [...];  
3     private int exponent = [...];  
4     [...]  
5 }  
6 }
```

Erste sinnvolle Idee, aber Trade-off bei Präzision, da Fracions, wie $\frac{1}{3}$ zu endlicher Abfolge von 0.333... wird, statt als Fracion beibehalten zu werden

Verwende BigInteger-Implementierung der jeweiligen Sprache

Warum?

Anwendung der Potenzgesetze:

Wichtig für richtige
Rechenergebnisse

$$3,1234 \cdot 10^3 + 5,01 \cdot 10^5 = 3,1234 \cdot 10^3 + 501 \cdot 10^3 = (3,1234 + 501) \cdot 10^3$$

```
1 private static Tuple<Number, Number> WithAlignedExponents(Number a, Number b)
2 {
3     int d = Math.Abs(a.exponent - b.exponent);
4     if (a.exponent > b.exponent)
5     {
6         a = new Number(a.mantissa * BigInteger.Pow(Number.Base, d), b.exponent);
7     }
8     else if (a.exponent < b.exponent)
9     {
10        b = new Number(b.mantissa * BigInteger.Pow(Number.Base, d), a.exponent);
11    }
12    return new Tuple<Number, Number>(a, b);
13 }
```

```
1 public static Number operator +(Number first, Number second)
2 {
3     (first, second) = Number.WithAlignedExponents(first, second);
4     return new Number(first.mantissa + second.mantissa, first.exponent);
5 }
6
7 public static Number operator -(Number first, Number second)
8 {
9     (first, second) = Number.WithAlignedExponents(first, second);
10    return new Number(first.mantissa - second.mantissa, first.exponent);
11 }
12
13 public static Number operator *(Number first, Number second)
14 {
15     int exp = first.exponent + second.exponent;
16     return new Number(first.mantissa * second.mantissa, exp);
17 }
```

Implementierung der Operationen zu sehen in: [LunarMathematics/Numbers/Number.cs](#)

```
1 public static Number operator /(Number first, Number second)
2 {
3     if (second.mantissa.IsNullOrZero)
4         throw new DivideByZeroException();
5
6     const int scale = 100;
7     BigInteger scaled = first.mantissa * BigInteger.Pow(Number.Base, scale);
8     BigInteger quotient = scaled / second.mantissa;
9     int exponent = first.exponent - second.exponent - scale;
10
11    return new Number(quotient, exponent);
12 }
13
14 public static Number operator %(Number first, Number second)
15 {
16     (first, second) = Number.WithAlignedExponents(first, second);
17     return new Number(first.mantissa % second.mantissa, first.exponent);
18 }
```

Implementierung der Operationen zu sehen in: [LunarMathematics/Numbers/Number.cs](#)

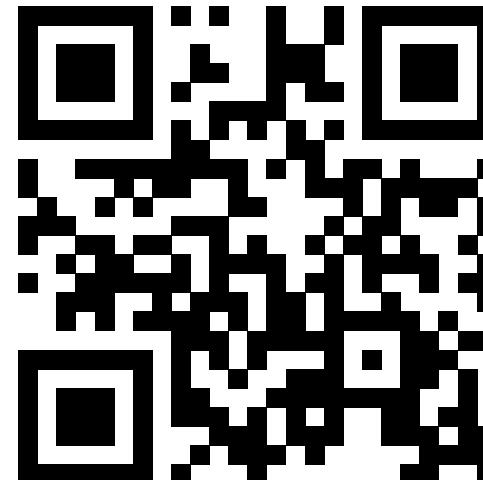
- Dieses Projekt ist aus reinem Interesse entstanden, in der heutigen Zeit würde man das Parsing eher über spezialisierte Libraries abwickeln
- Richtige CAS-Systeme implementieren Zahlendatentypen, die periodische Brüche oder Vielfache von Konstanten nicht auflösen müssen und daher bei langen Rechnungen bessere Ergebnisse liefern
- Der Stand 17.12.2025 implementierte Math-Interpreter ist aus zeitlichen Gründen nicht gut designed; ihm fehlt u.a. die Möglichkeit, mehrzeilige Skripte nativ zu parsen, sowie ein Stack, sodass es zu keinen StackOverflow-Exceptions der CLR kommt
- StackOverflow-Exceptions der CLR sind non-recoverable, weshalb die Anwendung in jedem Fall ohne Fehlerbehandlung abstürzt, falls eine solche Exception auftritt
- Mit einem eigenen Zahlendatentyp wird auch die erneute Implementierung oft genutzter Funktionen (bspw. \sin , \cos , \tan , \sqrt{x} , ...) nötig. Für bspw. die trigonometrischen Funktionen existieren Polynomapproximationen
- Für manche Funktionen ist es außerdem sinnvoll bekannte Rechenregeln (bspw. Logarithmus-Basiswechsel oder $\cos(x) = \sin(x + \frac{\pi}{2})$) anzuwenden, um Implementierungsaufwand zu sparen
- Neuimplementierungen der Funktionen zu finden in: [LunarMathematics/Numbers/NMath.cs](#)

Info-Gitlab



<https://gitlab2.informatik.uni-wuerzburg.de/s457701/mathparser>

GitHub



<https://github.com/lunardoggo/LunarMathematics>

Side-Note: Das Projekt kann sich seit der Präsentation weiterentwickelt haben :)