

Vizualizace regulárních výrazů

Regular Expression Visualization

Dominik Kundra

Bakalářská práce

Vedoucí práce: Ing. Jakub Beránek

Ostrava, 2024

Zadání bakalářské práce

Student:

Dominik Kundra

Studijní program:

B0613A140014 Informatika

Téma:

Vizualizace regulárních výrazů
Regular Expression Visualization

Jazyk vypracování:

čeština

Zásady pro vypracování:

Cílem práce je vytvořit nástroj sloužící pro vizualizaci a ladění regulárních výrazů. Nástroj by měl být schopný zpracovat zvolený regulární výraz, sestavit plán vykonávání daného výrazu dle zvolené implementace a poté umožnit programátorovi interaktivně krokovat provádění regulárního výrazu. Nástroj by měl být vytvořen jako rozšíření do vývojového prostředí (např. do Visual Studio Code), aby šel jednoduše použít při vývoji programů. Výsledná aplikace by měla být řádně zdokumentována a při jejím vývoji by měl být využit verzovací systém (např. git).

1. Analyzujte a popište možnosti implementace regulárních výrazů.
2. Navrhnete architekturu rozšíření do vývojového prostředí, které bude schopné analyzovat regulární výrazy ze zvoleného zdrojového kódu.
3. Naimplementujte nástroj pro vizualizaci regulárního výrazu a integrujte jej do vývojového prostředí.
4. Otestujte vizualizaci nástroje na regulárních výrazech z reálných projektů.

Seznam doporučené odborné literatury:

- [1] FRIELD, Jeffrey. Mastering Regular Expressions 3rd Edition. 2006. O'Reilly Media. ISBN: 978-0596528126
- [2] SORVA, Juha. Visual program simulation in introductory programming education. Espoo: Aalto Univ. School of Science, 2012. ISBN 9789526046266. Dostupný také z WWW: <http://doi.acm.org/10.1145/2445196.2445368>.
- [3] VANDERKAM, Dan. Effective TypeScript : 62 Specific Ways to Improve Your TypeScript. O'Reilly Media, 2019. ISBN 978-1492053699

Formální náležitosti a rozsah bakalářské práce stanoví pokyny pro vypracování zveřejněné na webových stránkách fakulty.

Vedoucí bakalářské práce: **Ing. Jakub Beránek**

Datum zadání: 01.09.2023

Datum odevzdání: 30.04.2024

Garant studijního programu: doc. Mgr. Miloš Kudělka, Ph.D.

V IS EDISON zadáno: 09.11.2023 15:43:31

Abstrakt

Tato práce se věnuje vizualizaci regulárních výrazů, sloužící pro pochopení jejich fungování a k potencionálnímu odhalení chyb při jejich ladění. První část aplikace popisuje principy fungování regulárních výrazů, historii a jejich základní vzory. Druhá část srovnává existující nástroje, jejich možnosti a inspirace pro tuto práci. Třetí část probírá specifikaci požadavků, zvolený návrh a použité technologie aplikace. Dále se detailněji zabývá implementací samotné aplikace, konkrétně zpracováním regulárních výrazů, vizualizací a rozšířením pro vývojové prostředí Visual Studio Code.

Klíčová slova

vizualizace regulárních výrazů; vývojové prostředí Visual Studio Code

Abstract

This thesis focuses on visualization of regular expressions, serving a purpose for understanding their functioning and for potential error detection while debugging them. First part of application describes functioning principals of regular expressions, history and their basic patterns. Second part compares existing tools, their options and inspirations for this thesis. Third part discusses specification of requirements, selected design and used technologies in application. Furthermore this part more focuses on implementation of the application alone, specifically about regular expression evaluation, visualisation and extension for development environment Visual Studio Code.

Keywords

visualization of regular expressions; development environment Visual Studio Code

Poděkování

Chtěl bych poděkovat svému vedoucímu práce, Ing. Jakubovi Beránkovi, za ochotu, pomoc a aktivní komunikaci při realizaci této práce.

Obsah

Seznam použitých symbolů a zkratk	7
Seznam obrázků	8
Seznam zdrojových kódů	9
Seznam tabulek	10
1 Úvod	11
2 Principy a historie regulárních výrazů	13
2.1 Formální jazyk	13
2.2 Konečný automat	13
2.3 Bezkontextová gramatika	14
2.4 Vznik, implementace a vzory	15
3 Existující vizualizační nástroje	18
3.1 Regex101	18
3.2 RegExr	19
3.3 Debuggex	19
3.4 Visual Studio Code přístupy	19
4 Architektura aplikace	20
4.1 Specifikace požadavků	20
4.2 Zvolený návrh	20
4.3 Použité technologie	22
5 Knihovna pro práci s regulárními výrazy	24
5.1 Rozvržení	24
5.2 Parsování regulárních výrazů	26
5.3 Vyhledání pomocí regulárního výrazu	27

6	Vizualizační knihovna a rozšíření	33
6.1	Návrh vizualizační části	33
6.2	Implementace textových editorů	33
6.3	Vizualizace průchodu	36
6.4	Uživatelské rozhraní	37
6.5	VSCode rozšíření	39
6.6	Sestavení a spuštění projektu	40
7	Zhodnocení a testování výsledků	42
8	Závěr	44
	Literatura	45
	Přílohy	45
A	Adresářová struktura projektu	46
B	Testovací data	47

Seznam použitých zkratek a symbolů

AST	– Abstraktní syntaktický strom
NKA	– Nedeterministický konečný automat
DKA	– Deterministický konečný automat
TS	– TypeScript
JS	– JavaScript
Regex	– Regulární výraz (Regular expression)
API	– Aplikační rozhraní
HTML	– HyperText Markup Language
VSCode	– Visual Studio Code

Seznam obrázků

2.1	Příklad deterministického automatu přijímající slova obsahující písmena z abecedy {a, b} končící písmenem a	14
2.2	Příklad nedeterministického automatu ekvivalentního k předchozímu deterministickému	14
2.3	Převedený prázdný výraz ϵ	15
2.4	Převedený výraz a	16
2.5	Převedený výraz s t	16
4.1	Struktura knihoven aplikace	21
5.1	Třídní diagram části knihovny pro práci s regulárními výrazy	25
5.2	Příklad výsledné JSON struktury regulárního výrazu a+	28
5.3	NKA pro popis počítání iterací a prevenci nekonečných cyklů	29
6.1	Třídní diagram textových editorů	34
6.2	Úvodní uživatelské rozhraní	38
6.3	Uživatelské rozhraní debuggeru	39

Seznam zdrojových kódů

5.1	Počáteční neterminál	26
5.2	Výběry neterminálů, pro některé vzory regulárních výrazů	27
5.3	Uložení stavu do zásobníku	29
5.4	Vyvolání backtrackingu, pokud neexistují další přechody ze současného stavu	29

Seznam tabulek

7.1	Výsledky testování výkonu zpracování regulárních výrazů	42
-----	---	----

Kapitola 1

Úvod

Vyhledávání v textu patří mezi základní problémy, se kterými se velice pravděpodobně potká skoro každý programátor. Tento problém se dá řešit mnoha způsoby, avšak ne všechna řešení lze použít univerzálně a každý ze způsobů má své výhody a nevýhody. Jedním ze přístupů je využití **regulárních výrazů**. Jedná se o sadu znaků, které nám umožňují nadefinovat výraz a ten je následně převedený do nějaké struktury. Nejčastěji jejich výsledná forma je nějaký **konečný automat**, které jsou blíže vysvětleny v sekci 2.2. Téměř každý programovací jazyk v dnešní době je obsahuje, ale jejich implementace se mohou lišit.

Cílem této práce je na implementovat nástroj, který bude schopný zpracovávat a procházet regulární výrazy. Následně bude moct vizualizovat tyto průchody a to součástí rozšíření ve zvoleném vývojovém prostředí.

Při vývoji programů, je programátor často obeznámen s regulárními výrazy, jedná se totiž o poměrně rychlé vyhledávání v textu. Můžeme se s nimi setkat v podstatě skoro ve všech částech softwaru¹, např. validace formulářů, vyhledávání v textu nebo třeba v příkazovém řádku. Avšak tyto výrazy se brzy mohou stát hůře čitelnými, jelikož neumožňují téměř žádné formátování². Taktéž mohou být pro mnoho lidí matoucí, či nepřehledné. Z tohoto důvodu je vhodné mít nástroj, který potencionálně usnadní práci programátorům, tak aby si mohli zobrazit průchod zadaným výrazem. Dále pro někoho, kdo například vidí tyto výrazy poprvé v životě, může být snazší jim porozumět, existuje-li možnost zobrazit princip jejich fungování v jednotlivých krocích. Sice již existují řešení tohoto problému a to v různých formách [1, 2, 3], ale pro zvolené vývojové prostředí mnoho přístupů neexistuje. Tato situace je motivací, zabývat se problémem do hloubky a pokusit se nabídnout originální řešení v daném směru, které by mohlo být přínosem pro ostatní.

Implementace těchto výrazů bývá nejčastěji formou konečných automatů, jedná se o poměrně výkonné řešení. Aby bylo možné tohoto dosáhnout musí být převedena jejich textová forma na strukturu konečného automatu. Toho může být dosaženo, například využitím bezkontextové gra-

¹počítačový program, aplikace

²upravení vzhledu, tvaru

matiky³, nebo implementací vlastního parseru⁴. Později v kapitole 4 je vysvětleno, který ze způsobů byl zvolen a důvod této volby.

Vizualizaci regulárních výrazů můžeme chápat několika způsoby, lze si ji např. představit jako zobrazení ekvivalentního konečného automatu. Další možný přístup je pomocí mapování stavů automatu do původní textové formy. Druhý přístup byl zvolený pro tuto práci a to ve smyslu **ladícího nástroje (debugger)**. Debugger pak funguje, jako historie jednotlivých kroků průchodu zadaným výrazem. Tento průchod se také nazývá jako krokování.

Regulární výrazy pocházejí z **teoretické informatiky**⁵, byly nadefinovány roku 1956, ale k jejich využití v počítačích se dostalo až v roce 1968 v operačním systému **UNIX**. Od své původní formy se dnes ve svém základu téměř neliší, ale často již obsahují složitější funkcionality a rozšířenou syntaxi. Jedno z jejich nejznámějších využití je v příkazovém řádku v linuxových operačních systémech, původně v UNIXu a to pod názvem **g/re/p** nebo-li **grep** “Global search for Regular Expression and Print matching lines”[4].

V kapitole 2 jsou podrobněji popsány pojmy z teoretické informatiky, dále implementace regulárních výrazů, jejich vzory a vznik. Popis existujících nástrojů a přístupů řešení se nachází v kapitole 3. Následně kapitola 4 popisuje, specifikaci požadavků, návrh aplikace a použité technologie při vývoji aplikace. Kapitola 5 se zabývá implementací knihovny pro zpracování regulárních výrazů. Ta je pak využita v samotné vizualizaci, která je blíže popsána v kapitole 6, společně s rozšířením pro *Visual Studio Code*. Zhodnocení a testování výsledků je blíže popsáno v kapitole 7.

³formální jazyk, který analyzuje a zpracovává textový řetězec

⁴syntaktická analýza textu a její přeměna na nějakou strukturu

⁵vědní obor na pomezí mezi informatikou a matematikou

Kapitola 2

Principy a historie regulárních výrazů

Tato kapitola se zabývá definicí regulárních výrazů, jak fungují a jak se jednotlivé implementace mohou lišit. Součástí jejich implementace, provází několik pojmů z teoretické informatiky, odkud pocházejí. Hlavně se jedná o **Konečné automaty** a **Thompsonovo sestrojení**.

2.1 Formální jazyk

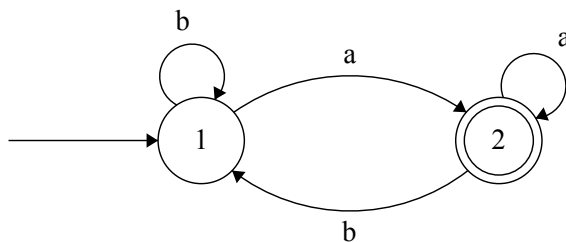
Formální jazyk je libovolná množina konečných slov nad určitou abecedou. Slova chápeme jako řetězce znaků, která jsou přijímaná zadaným jazykem. Tato slova musí být sice konečná ale množina těchto slov může být nekonečná. Tyto jazyky mohou být definovány regulárními výrazy, formální gramatikou, konečnými automaty a dalšími. Regulární jazyky jsou pak jednou z možných definic formálních jazyků.

2.2 Konečný automat

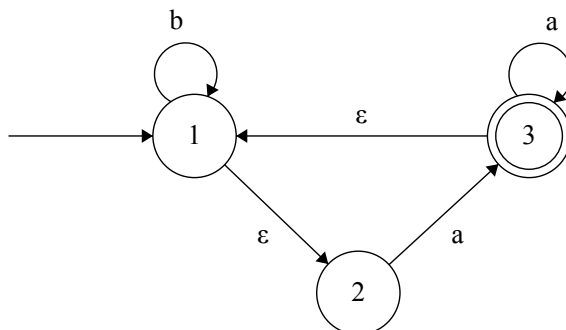
Ve spojení s regulárními výrazy se často pojí konečné automaty, jedná se o další oblast v teoretické informatice. Tato práce implementuje regulární výrazy právě ve formě konečných automatů. Zjednodušeně se dá říct, že konečný automat je model jednoduchého počítače, který má určitý počet stavů a přechodů [5].

Stavy jsou typicky zakreslovány jako kružnice, a každý automat musí obsahovat alespoň jeden počáteční stav, ale může jich také obsahovat více. To samé platí pro konečný/é stav/y. Konečné stavy se také vyznačují jako kruh, ale z dvojitou čarou. Počáteční stavy, jsou označovány jako stav, do kterého vede šipka, která ale nevychází z jiného stavu. Přechody jsou pak šipky vedoucí z jednoho stavu do druhého, jsou označeny přechodovým symbolem. Avšak přechod může odkazovat na stejný stav, ze kterého vychází. Tyto přechody nám říkají že pokud chceme přejít z jednoho stavu do druhého, tak musíme v přijímaném slově se posunout o daný symbol. Pokud to není možné, tak nemůžeme přejít do tohoto stavu.

Tyto automaty se dělí na **deterministické** a **nedeterministické**, zkráceně **DKA** (deterministický konečný automat) a **NKA** (nedeterministický konečný automat). DKA mohou mít v daném stavu pro každý znak abecedy **maximálně** jeden přechod, dále **nemohou obsahovat tzv. prázdný znak** často označovaný řeckým písmenem epsilon ϵ . Příklad tohoto automatu je možno vidět na obrázku 2.1. NKA naopak obojí umožňují. Prázdné znaky slouží pro změnu stavu bez změny aktuální pozice v hledaném slově. Pro ukázkou si můžeme porovnat dva ekvivalentní konečné automaty, NKA na obrázku 2.2 a DKA na obrázku 2.1. Nakonec je dobré podotknout, že každý NKA lze převést na ekvivalentní DKA.



Obrázek 2.1: Příklad deterministického automatu přijímající slova obsahující písmena z abecedy $\{a, b\}$ končící písmenem a



Obrázek 2.2: Příklad nedeterministického automatu ekvivalentního k předchozímu deterministickému

2.3 Bezkontextová gramatika

Součástí této práce je i využití Bezkontextové gramatiky a jelikož spadají pod teoretickou informatiku, tak zkráceně popíšu tuto oblast.

Bezkontextová gramatika, je další z možných definic formálních jazyků. Je určena konečnou množinou **neterminálních symbolů** (proměnných), konečnou množinou **terminálních symbolů**, která nesmí mít žádné prvky společné s předchozí množinou. Dále součástí je **počáteční neterminál**, s konečnou množinou **přepisových pravidel**[6].

Příkladem může být $A \rightarrow \beta$, kde A je neterminál a β je řetězec složený z terminálů a/nebo neterminálů. Dále šipka indikuje **přepsání** tj. levá strana se přepisuje na stranu pravou. Konečný generovaný řetězec danou gramatikou, je pouze tvořen terminálními symboly. Aby mohl být řetězec přijímaný zadanou gramatikou, musí ho být schopná tato gramatika vygenerovat.

2.4 Vznik, implementace a vzory

Regulární výrazy byly poprvé nadefinovány Americkým matematikem **Stephan Cole Kleene**, jako regulární jazyky. Dále se aplikovali v teoretické informatice, jako podkategorie **teorie automatů** a součást **formálních jazyků**. Ačkoliv byly nadefinovány začátkem padesátých let, tak jejich využití v počítačích nastalo až na konci šedesátých let a to v jedním z nejznámějších operačních systémů UNIX.

Thompsonovo sestrojení

První kdo navrhl implementaci používanou v počítačích byl **Ken Thompson**. Principem byl převod regulárního výrazu na NKA. Tato metoda se často používá v podobné či stejné formě doposud. Algoritmus se pojmenoval **Thompson's construction** (Thompsonovo sestrojení), který převádí textovou reprezentaci výrazu na ekvivalentní nedeterministický automat. Toto sestrojení je využito v této práci a blíže jej popisuje následující část textu.

NKA se běžně využívá, jelikož je poměrně jednoduchý na implementaci. Také oproti DKA využívá **zpětného krokování (backtracking)** a povoluje složitější operace jako je **rozhlednutí se kolem sebe (lookaround)**. Backtracking je důležitý pro NKA, jelikož neexistuje jednoznačná cesta vyhodnocení. To znamená že, pokud je NKA ve stavu, ze kterého nelze pokračovat dále, tak je potřeba se vrátit do předchozího stavu. DKA mají výhodu že jsou rychlejší, ale jsou typicky mnohem větší než jejich ekvivalentní NKA a neumožňují lehce implementovat některé složitější operace. Také nepotřebují zpětné krokování, jelikož jejich cesta je deterministická tzn. existuje vždy jen jedna cesta pro hledané slovo. Někdy se ale využívá kombinace DKA i NKA, kdy DKA se využije pro rychlé vyhledání daného slova a pokud bylo slovo nalezeno, tak se použije NKA pro jejich rozšířené možnosti.

Výsledný NKA po Thompsonově sestrojení má právě jeden vstupní a výstupní stav. Thompsonovo sestrojení dále definuje následující pravidla.

Prázdný výraz ϵ , je převedený na vstupní stav, přechod ϵ a konečný stav. Výsledný konečný automat je na obrázku 2.3.



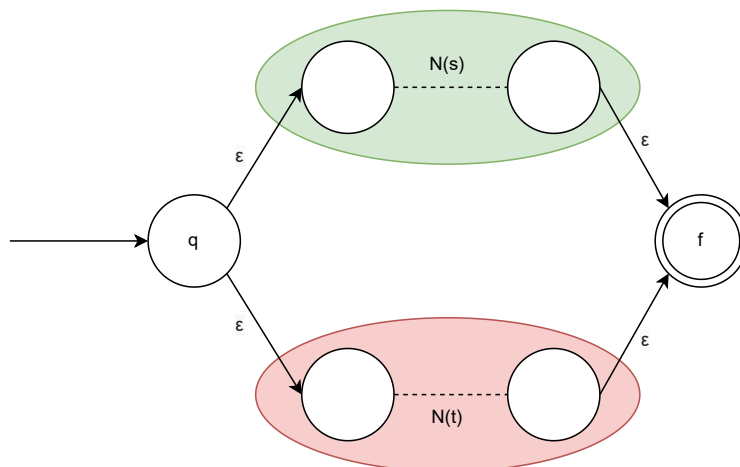
Obrázek 2.3: Převedený prázdný výraz ϵ

Výraz a , je převedený podobně jako prázdný výraz, ale s rozdílem přechodu a místo ϵ . Konečný automat, který nám vznikne je ukázán na obrázku 2.4.



Obrázek 2.4: Převedený výraz a

Pro zadaný výraz $s|t$, kde s je levá strana varianty a t je pravá strana varianty, platí že ze stavu q (počáteční stav) vedou dva přechody ϵ , na počáteční stavy variant s a t . Z těchto počátečních stavů dále pokračuje sekvence stavů $N(s)$ pro s a $N(t)$ pro t . Konce variant s a t mají každá, jediný přechod ϵ na konečný stav f . Na obrázku 2.5 je vyobrazen výsledný NKA, kde skupina stavů v zelené části je s a červená skupina je t .



Obrázek 2.5: Převedený výraz $s|t$

Další pravidla pro sestrojení lze například najít, v následujících člancích [7, 8]. Některé pravidla, jsou v této práci pozměněná, respektive rozšířená.

Základní vzory (Regular expression patterns)

V Předchozích sekcích, již byly popsány základní konstrukce týkající se regulárních výrazů. Tato sekce se zabývá jejich základními vzory, nebo-li jejich forma zápisu a syntaxe.

Za nejjednodušší výraz lze považovat prázdný výraz, také označovaný jako ϵ . Tento výraz dokáže přijímat slova délky 0 resp. prázdné slova. Výrazy mohou obsahovat **téměř** libovolný znak, který bude přijímat slova s daným znakem. Avšak nemohou být použity znaky, které jsou rezervované, nebo-li jsou součástí syntaxe regulárních výrazů. Chceme-li použít tyto znaky je potřeba použít zpětné lomítko

. Takový znak se pak nazývá anglicky **escaped character**. Ačkoliv existují také znaky, které nejsou

součástí rezervovaných znaků, ale lze před nimi použít zpětné lomítko. Význam těchto znaků se následně mění. Například pokud použijeme zpětné lomítko před znakem *d*, tak tato sekvence znaků přijímá čísla od 0 do 9.

Iterace, je možnost jak lze opakovaně provádět nějaký vzor. Například lze iterovat znak, skupinu a další konstrukce, ale ne všechny. Prvním typem iterace je *****, známa jako **Kleene star**. Tento druh iterace, může mít počet opakování od **0** až do **n**, taktéž se nazývá *nula nebo více*. Existují další 2 typy iterací a to je iterace typu *jedna nebo více* označována znakem **+** a *iterace v rozmezí*, která se značí {od,do}.

Operace *výběr*, je dalším základním vzorem pro regulární výrazy. Jedná se o výběr mezi pravou a levou stranou. Oddělovacím znakem je typicky **|** podobně jako bitová operace **OR** v mnoha programovacích jazycích.

Dalšími základními konstrukty jsou například skupiny, které jsou obaleny v jednoduchých závorkách. Ty slouží k rozdělení částí regulárních výrazů, které jsou po dokončení vyhledávání, přístupné jako oddělené části vyhledání.

Implementace v programovacích jazycích

V Dnešní době, mají v podstatě skoro všechny programovací jazyky, nějakou formou implementované zpracování regulárních výrazů. Tato implementace se však často liší. Sice jejich základ bývá stejný, ale rozšířená syntaxe je často odlišná. Může se tak stát to, že jedna funkcionality podporována jedním jazykem, není podporována druhým. Taktéž oproti původním regulárním výrazům, dnešní implementace obsahují mnohdy složitější koncepce, jako je rozhlédnutí se (Anglicky look-around), nebo rekurze. Někdy jazyky sice sdílí stejné konstrukce, ale mohou se lišit syntaxí.

Look-around je již celkem pokročilá funkcionality, jejímž principem je, takzvané nezachytávání znaků při zpracovávání. Typicky je dělíme podle směru a to na *dopředné* a *zpětné*. Pak je dělíme podle podmínění a to na *kladné* a *negativní*. Pokud máme kladné podmínění **musí** uzavřený výraz být splněný a pokud máme záporné tak **nesmí** být splněný. V původní formě regulárních výrazů, tato funkce neexistovala.

Mnohdy je potřeba, nalezený řetězec rozdělit do skupin. Tuto možnost dnešní implementace také umožňují. Chceme-li zdůraznit že zadaný podvýraz je skupinou, obalíme ho do závorek. Tato vlastnost je důležitá, jelikož pak není potřeba hledat v již nalezeném řetězci, další podřetězce. Skupiny se dělí na zachytávající (capturing), pojmenované (named) a nezachytávající (non-capturing). Pojmenované patří pod zachytávající, akorát jsou identifikovány pomocí názvu místo indexu. Obojí skupiny existují po dokončeném vyhledávání. Non-capturing skupiny slouží čistě pro regulární výrazy, například při opakování části výrazu, ale ve výsledku se neobjevuje.

Kapitola 3

Existující vizualizační nástroje

Pro vizualizaci regulárních výrazů, existuje několik přístupů realizace tohoto problému. Avšak tato řešení se často liší a neexistuje jednotný způsob, který by implementovali všechny nástroje jednotně. Jednou z forem zobrazení, je pomocí ladícího nástroje, nebo-li debuggeru. Další formou může například být, zobrazení výsledného konečného automatu a popř. vizualizace průchodu tímto automatem.

3.1 Regex101

Jedním z nejznámějších nástrojů, je webová stránka *Regex101*⁶. Ta využívá principu debuggeru, kde se průchody výrazem mapují do původního výrazu. Nachází se zde 2 textová pole, do kterých uživatel může psát regulární výrazy a text pro vyhledávání. Tato stránka také podporuje syntaxi regulárních jazyků, různých programovacích jazyků. Jejich debugger, pouze podporuje *PCRE* a *PCRE2* standard, nebo-li pro jazyk PHP.

Velkou výhodou tohoto nástroje, je možnost zobrazit si seznam všech vzorů pro daný jazyk. Pokud se někdo poprvé seznamuje s těmito výrazy, může využít tohoto seznamu pro rychlejší pochopení a naučení se práce s nimi. Dále tento nástroj obsahuje mimo jiné, zvýraznění částí textu, kde zadaný výraz našel shody. Také jsou zvýrazněny, některé syntaktické prvky zadaného regulárního výrazu, jako jsou například skupiny. Mezi poslední funkcionality, kterými tento nástroj disponuje je zobrazení AST struktury pro zadaný výraz. Tato AST struktura také obsahuje, popis jednotlivých částí výrazu.

Tento nástroj, byl ve výsledku velkou inspirací pro tuto aplikaci. Jelikož se jedná o obsáhlou aplikaci, není možné v této práci na implementovat stejnou míru funkcionalit. Proto jsem se rozhodl, použít alespoň některé tyto vymoženosti.

⁶<https://regex101.com>

3.2 RegExr

*RegExr*⁷ je dalším webovým nástrojem, který lze použít pro vizualizaci regulárních výrazů. Tato stránka, již nedisponuje debuggerem. Spíše využívá jednoduššího zvýrazňování částí vyhledaného textu. Podobně jako *Regex101*, se zde nachází zobrazení AST s popisem syntaxe.

Zajímavou částí této aplikace, je možnost použití testovacích řetězců. V aplikaci se lze přepnout do sekce pro psaní vlastních testů. Uživatel zde může zadávat textové řetězce, ve kterých proběhne hledání pomocí zadaného výrazu. Pokud uživatel často mění zadaný regulární výraz, tak si může zkontrolovat zda všechny napsané testy správně proběhnou.

3.3 Debuggex

Dalším přístupem, pro vizualizaci je *Debuggex*⁸. Na rozdíl od zmíněných přístupů, tak *Debuggex* využívá nedeterministického konečného automatu pro vizualizaci. V NKA se následně nachází kurzor, který signalizuje aktuální pozici/e procházeného výrazu. Tato aplikace také zobrazuje pozici v původním regulárním výrazu, ale není tolik detailní jako v případě *Regex101*. Aktuální podpora jazyků je JavaScript, Python a PHP.

3.4 Visual Studio Code přístupy

Pro vývojové prostředí Visual Studio Code, existuje několik nástrojů. Nejstahovanějším nástrojem je *Regex Previewer*. Ten funguje na principu testovacího okna, ve kterém je zadaný text pro vyhledávání. Pokud se v kódu nachází regulární výraz, tak se ve vedlejším okně zvýrazní části textu, kde vyhledávání proběhlo úspěšně.

Mezi další nástroje, které existují pro zvolené prostředí, lze zmínit například *Visual Regex* společně s *Regexper unofficial*. Tento nástroj, vygeneruje obrázek NKA, který následně uživateli zobrazí. Nedostatkem těchto nástrojů, je poměrně malá uživatelská interaktivita a flexibilita.

Existují další přístupy, různých typů řešení. V případě mé aplikace, tak podobný přístup, pro dané vývojové prostředí jsem nenašel.

⁷<https://regexr.com>

⁸<https://debuggex.com>

Kapitola 4

Architektura aplikace

4.1 Specifikace požadavků

Aplikace by měla umožňovat vizualizaci a ladění regulárních výrazů. Ladicí nástroj, má být integrovaný součástí zvoleného vývojového prostředí. Vizualizace stavů průchodu regulárním výrazem, by měla být ve formě historie s intuitivním a interaktivním ovládáním. Program by měl umět zpracovávat, nejzákladnější a běžně používané vzory regulárních výrazů, tak aby mohl být v praxi použitelný na reálných příkladech. Dále by měla aplikace obsahovat následující prvky:

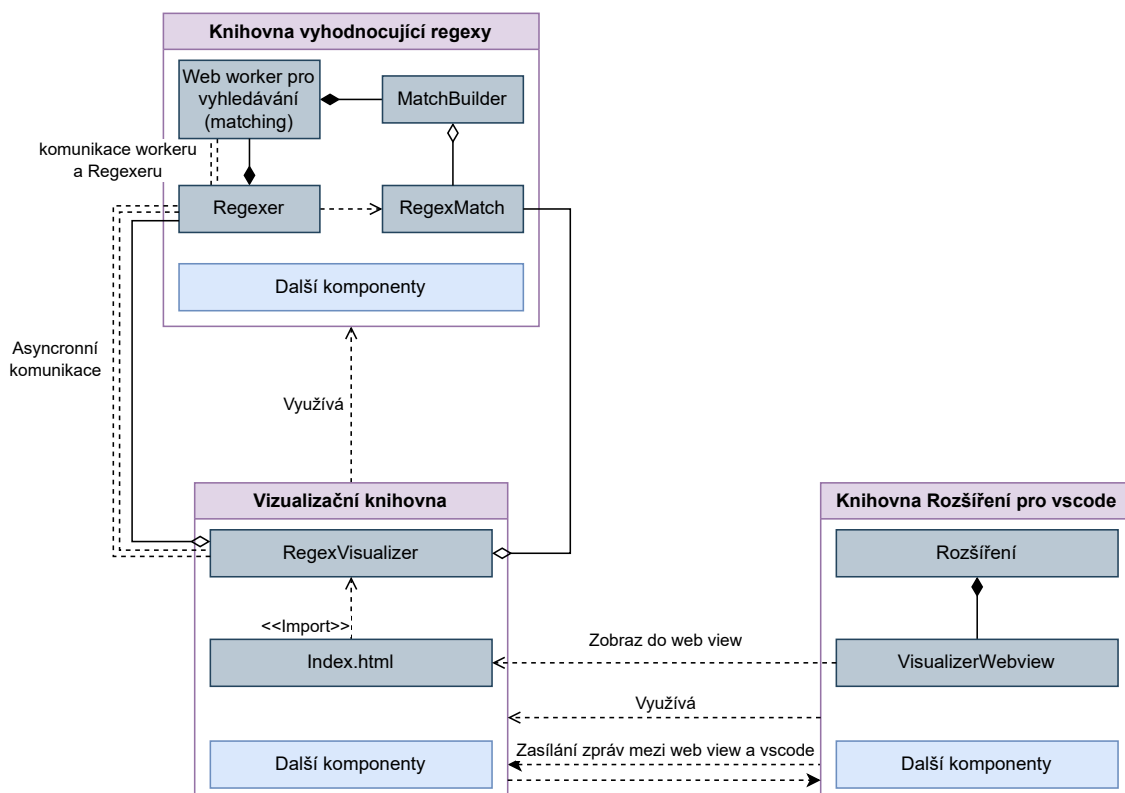
- Lehce rozšiřitelná, pro další možné funkcionality, které lze implementovat.
- Vizualizační část aplikace, by měla obsahovat možnost zadávání regulárních výrazů a text pro následné vyhledávání.
- Možnost spuštění mimo vývojové prostředí Visual Studio Code.
- Ladicí nástroj pro vizualizaci stavů
- Implementaci základních vzorů regulárních výrazů
- Možnost analýzy regulárních výrazů ze zdrojových kódů

4.2 Zvolený návrh

Aplikace je členěná na 3 základní knihovny, což je zřejmé na obrázku 4.1. Každá část má vlastní účel a jsou navzájem izolovány. První z těchto knihoven je **regexer**, ta slouží pro zpracovávání a vyhodnocování regulárních výrazů. Jako jediná z těchto knihoven může existovat plně nezávisle bez ostatních knihoven, jelikož neobsahuje závislost na žádnou z nich. Druhou knihovnou je **vizualizační**, která slouží pro samotné zobrazení zpracovávaných regulárních výrazů. Jedná se o komponentu, která může být spuštěná mimo rozšíření VSCode, například ve webovém prohlížeči.

Tato knihovna obsahuje závislost na knihovnu pro zpracovávání regulárních výrazů, ale na VSCode extension nemá přímou závislost, jelikož pokud není nalezená funkce pro zasílání zpráv, tak je v rámci vizualizace ignorována. Poslední částí je samotné **rozšíření**, které se stará o komunikaci s VSCode API a o řízení všeho co se týká rozšíření. Tato část aplikace implementuje vizualizační knihovnu v podobě webview (webové zobrazení).

Na obrázku 4.1 je viditelná závislost mezi knihovnami. Rovněž je patrná základní struktura těchto knihoven a jejich závislosti mezi sebou. Avšak jsou zakresleny jen ty komponenty, které můžeme považovat za důležité. Je dobré zdůraznit asynchronní komunikaci, kterou poskytuje knihovna vyhodnocující regexy. Tuto komunikaci lze vidět mezi komponentou Regexer a RegexVisualizer s tím, že Regexer využívá vedlejší vlákno mimo vlákno hlavní. Knihovna pro vlákna threads.js je blíže popsána v sekci 4.3.



Obrázek 4.1: Struktura knihoven aplikace

4.3 Použité technologie

Tato aplikace je integrovaná do vývojového prostředí **visual studio code**, zkráceně *VSCode*. Jádrem aplikace je psáno v programovacím jazyce **TypeScript**, zkráceně *TS* verze 5.3, který rozšiřuje jazyk **JavaScript**, zkráceně *JS*. TypeScript má jako hlavní nadstavbu, možnost využívání a přiřazování datových typů. Také platí, že kód napsaný v JS je správný v rámci TS, ale to neplatí naopak. Psaní větší aplikace je často vhodnější v TS, kvůli svým typovým kontrolám, čímž se jako programátor mohu vyvarovat potenciálním chybám při běhu programu. Také vývojové prostředí VSCode, zpřístupňuje API pouze pro JavaScript nebo TypeScript. Sice by bylo možné mít část aplikace napsané v jiném jazyce, to by ale mělo své komplikace při vývoji.

Pro parsování jsem se rozhodl použít bezkontextovou gramatiku **Peggy**[9, 10], pro jazyk JavaScript. Ta umožňuje poměrně snadného zpracování textové podoby regulárních výrazů, do podoby nějaké struktury. Tato výsledná struktura může být v podstatě jakákoliv.

Všechny části aplikace, jsou zpravovány balíčkovým manažerem **NPM** (Node Package Manager). Také tyto části využívají některých balíčků, které jsou dostupné pro npm. Určitá část aplikace je postavená na technologii **NodeJS**. Jedná se o JavaScript runtime (běh programu), typicky určený pro serverové aplikace. Například runtime VSCode rozšíření je NodeJS, oproti tomu samotné webview běží ve webovém runtime, které je typické pro webové prohlížeče.

Vizualizační část aplikace pak využívá základní **HTML** struktury. HTML je základem pro webové stránky a definuje jejich strukturu pomocí značek. Pro následnou změnu vzhledu (stylu), jsem využil technologie **LESS**⁹, což je rozšíření standardního **CSS**. Avšak LESS musí být transpilovaný¹⁰ do CSS, jelikož webová stránka ho neumí zpracovat. LESS umožňuje, například vnořování stylů nebo tvorbu vlastních proměnných. Pro logickou část vizualizační knihovny je také využit TypeScript.

Pro výsledný přeložený kód, je použit balící nástroj **Webpack**¹¹. Ten mi umožňuje, všechny části aplikace poměrně efektivně zabalit, do malého počtu souborů. Tento nástroj se pak hodí, pro menší výslednou aplikaci a hlavně pro seskupení všech závislostí. Mohu mít i větší kontrolu nad výsledným kódem. Například lze udávat, kdy se mají soubory dělit, jak se mají zpracovávat přílohy, jako jsou obrázky atd. Pro optimalizaci a úpravu kódu, se zde využívá takzvaných *loaderů* a *pluginů*, které dokážou v určité části překladu zasáhnout a popřípadě změnit určitou část kódu. Ve výsledku se jedná o velice silný nástroj, který dává programátorovi větší kontrolu nad výsledným přeloženým kódem aplikace.

Jelikož jsem chtěl mít větší jistotu, co se týče správnosti aplikace, je v algoritmické části aplikace využito technologie pro tvorbu testů. Tato knihovna se nazývá **Jest**¹². Avšak tato knihovna

⁹<https://lesscss.org/>

¹⁰Typ překladu z jednoho jazyka na jazyk jiný

¹¹<https://webpack.js.org/>

¹²<https://jestjs.io/>

slouží převážně pro testování JavaScriptových kódů, proto jsem k ní využil balíčku **TS-Jest**¹³, pro TypeScript. To mi pak umožňuje psát testy, které mohou využívat TypeScriptové typy.

Jednou z posledních knihoven, kterou jsem použil, je **Threads.js**¹⁴. Jelikož existují různé runtime JavaScriptu, tak neexistuje jednotný standard pro implementaci vláken (threads). Browser má tzv. *web workery* a NodeJS má *worker threads*, sice si jsou podobné, ale mají změny které znemožňují univerzálního použití. Proto je v této aplikaci využito threads.js, které eliminuje tyto problémy. Navíc dokáže nabídnout větší bezpečnost pro programátora, který píše kód v TS. Tato bezpečnost je docílená tím, že knihovna dokáže poskytnout z vlákna rozhraní, které může obsahovat také typy.

¹³<https://www.npmjs.com/package/ts-jest>

¹⁴<https://threads.js.org/>

Kapitola 5

Knihovna pro práci s regulárními výrazy

Prvotní myšlenka, kterou jsem měl před tvorbou samotné vizualizace, byla úvaha o použití knihovny, která by mi umožňovala zpracovávat regulární výrazy. Sice implementace regulárních výrazů se nachází v samotné specifikaci JavaScriptu, ale ta mi neumožňuje získat informaci o samotném vyhledávání. Po prozkoumání, zda-li existují řešení, která by vyhovovala této práci, jsem uznal za vhodné, vytvořit vlastní implementaci v podobě této knihovny. Nenalezl jsem totiž řešení, které by bylo dostatečně flexibilní a zároveň lehce integrovatelné do programovacího jazyku TypeScript. Sice vlastní implementace je pracná, ale jelikož chci mít co nejvyšší kontrolu nad výslednou strukturou, tak je toto řešení pro tuto aplikaci asi nejvhodnější.

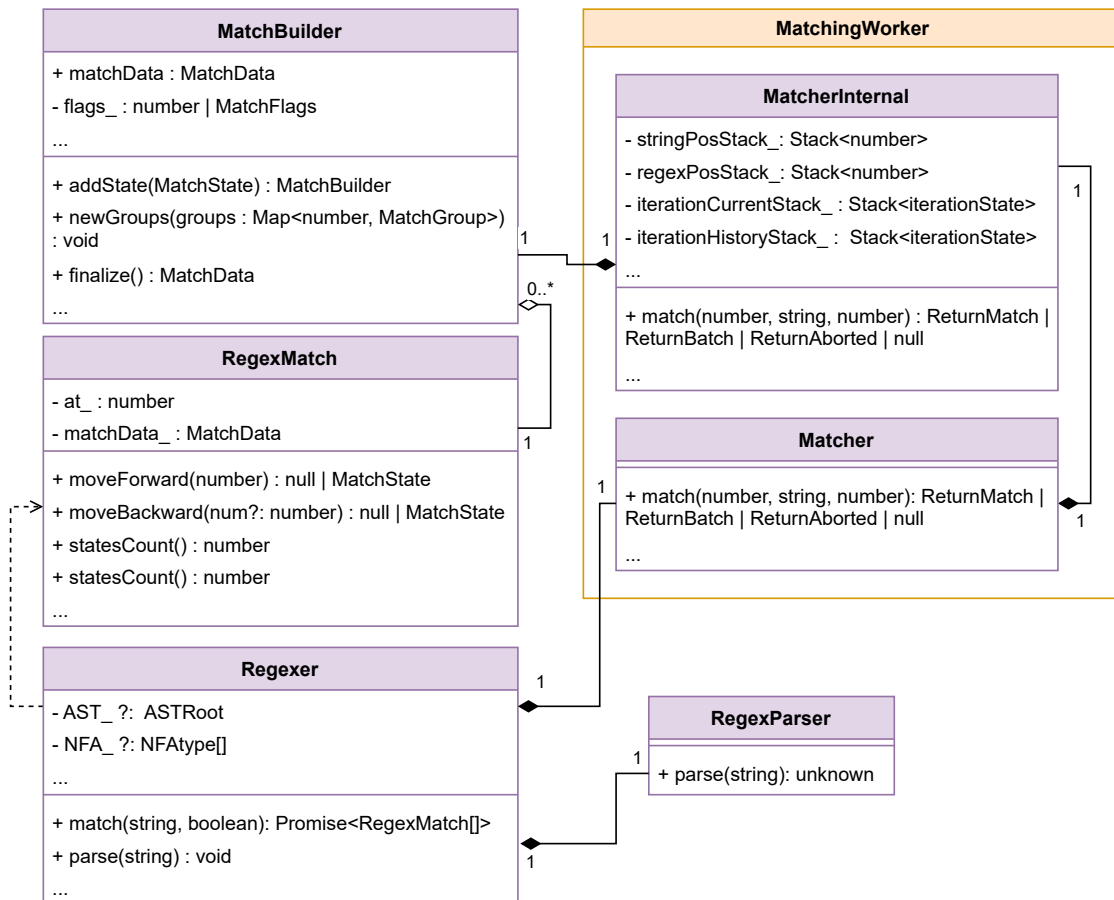
V této části práce se pokusím vysvětlit, návrh této knihovny 5.1, princip parsování regulární výrazů 5.2, jak funguje vyhledávání 5.3 a co je jeho výsledkem.

5.1 Rozvržení

Vstupní třídou, pro tuto knihovnu je **Regexer**. Slouží jako spojující a zároveň obsluhující třída. Zároveň poskytuje rozhraní této knihovny. Dále si drží důležité informace, které souvisí s aktuálním regulárním výrazem. **RegexMatch** je třída, která reprezentuje jeden výsledek vyhledávání zadaným výrazem. Její data jsou soukromá, ale umožňuje je procházet pomocí svých metod. Jedna instance této třídy, je ekvivalentní jednomu vyhledání v textu. Data této třídy jsou generována třídou **MatchBuilder**. Instance této třídy existuje jen ve chvíli, kdy probíhá vyhledávání v zadaném řetězci. Poskytuje rozhraní, které umožňuje přidávat stavy, s tím že může tato data upravovat, dle své potřeby. Tento objekt je pak držení v třídě **MatcherInternal**, která má za úkol, průchod zadaným řetězcem, pro konkrétní výraz. Tato třída, je izolována a není dostupná z vnější, jak její název *internal*, v překladu vnitřní napovídá. Obsahuje hlavní logickou část průchodu nedeterministickým automatem. Naopak třídou, která poskytuje viditelné rozhraní a volá metody třídy **MatcherInternal** je **Matcher**. Její rozhraní je poskytováno třídě **Regexer**. Pro parsování textové reprezentace regulárního výrazu na strukturu, slouží rozhraní **RegexParser**. Vzniká vždy po překladu bezkontextové

gramatiky. Stack nebo-li zásobník, je velmi důležitou součástí vyhledávání. Zásobník je totiž struktura, která mi dovoluje se zbavit rekurzivního volání funkce. Rekurse obecně vede k pomalejšímu chodu programu a nelze ji jednoduše pozastavit v jakémkoliv čase a stavu. Také může jednoduše při složitějším zpracování dojít k přetečení zásobníku, který je často limitován aby nedošlo k nekonečnému rekurzivnímu volání. Sice rozhraní pole v JS je připraveno na funkcionalitu zásobníku, ale nezaručuje programátorovi striktní pravidla pro zásobník. Z tohoto důvodu jsem zvolil jednoduchou implementaci zásobníku, která omezuje manipulaci s základním polem, na operace určené pro zásobník.

Vztahy mezi jednotlivými třídami, lze vidět na obrázku 5.1. Myslím si že je vhodné poukázat na obalující blok **MatchingWorker**. Jedná se o vstupní soubor vedlejšího vlákna, který slouží pro asynchronní komunikaci s hlavním vláknem.



Obrázek 5.1: Třídní diagram části knihovny pro práci s regulárními výrazy

5.2 Parsování regulárních výrazů

Parser

Jak již bylo zmíněno, pro parsování regulárních výrazů jsem použil bezkontextovou gramatiku Peggy. Jedná se o pokračování projektu PegJS, ale ten se již dlouho nevyvíjí. Jelikož tato knihovna je stále aktualizována a má velkou podporu vývojářů, tak jsem zvolil její využití pro tuto práci.

V ukázce 5.1 se nachází vstupní neterminál bezkontextové gramatiky. Ten obsahuje výběr mezi dvěma začátky. Výběr je pak dostupný pod názvem *type*, podle toho který se zvolí. Před dokončením pravidla a vrácením dat, se zde může nacházet jejich modifikace. Modifikace v rámci pravidla začátku, probíhá zavoláním instance vlastní třídy **ParserHandler**, která je součástí gramatiky. Třída má za úkol zpracovávat příchozí data do struktury, která je ukázaná na obrázku 5.2.

```
start
=
  type:(moded_start / general_start)
{
  const data = { modifiers: type?.modifiers };
  return handler.handle(data, type?.elements, States.ROOT);
}
```

Zdrojový kód 5.1: Počáteční neterminál

Existuje několik různých vzorů regulárních výrazů. Každý ze vzorů má pravidla, podle toho s jakými vzory je lze kombinovat. Ukázka kódu 5.2, obsahuje některé možné výběry pravidel, které jsem na implementoval pro parsování výrazů. Například možnosti pro iteraci, ve zmíněném kódu *to_iterate*, obsahují pouze následující vzory, které mohou být opakovány.

- Speciální znaky (*escaped_special*) – $\backslash s, \backslash d$
- Základní znaky (*primitive*) – $a, b, 0$
- Výběr jakéhokoliv znaku (*any_character*) – $.$
- Skupina (*group*) – $()$
- List znaků (*list*) – $[a - z]$

V mnoha případech záleží na pořadí výběru z dostupných vzorů, proto je potřeba určit, které možnosti upřednostnit. Abych vysvětlil, proč je pořadí důležité vybral jsem si příklad **iterace** (iteration) a **výběru** (option). Výběr má vyšší přednost, jelikož může mít za potomka iteraci.

Kdyby se neterminál iterace nacházel před neterminálem výběru, tak by došlo k tomu že by iterace nebyla součástí výběru, v případě že by se nacházela na pozici první možnosti výběru. Nebo-li byla by dříve zpracována, než-li samotný výběr. Příkladem může být výraz $a * |b*$, při kterém by se první zpracovala iterace $a*$. Výsledkem výběru by byly 2 možnosti ϵ nebo $b*$, což je sice sám o sobě správný tvar, ale ve zvoleném výrazu **musí** být výsledný výběr $a*$ nebo $b*$.

`any_element`

`= option / iteration / optional / general`

`to_iterate`

`= escaped_special / primitive / any_character / group / list`

Zdrojový kód 5.2: Výběry neterminálů, pro některé vzory regulárních výrazů

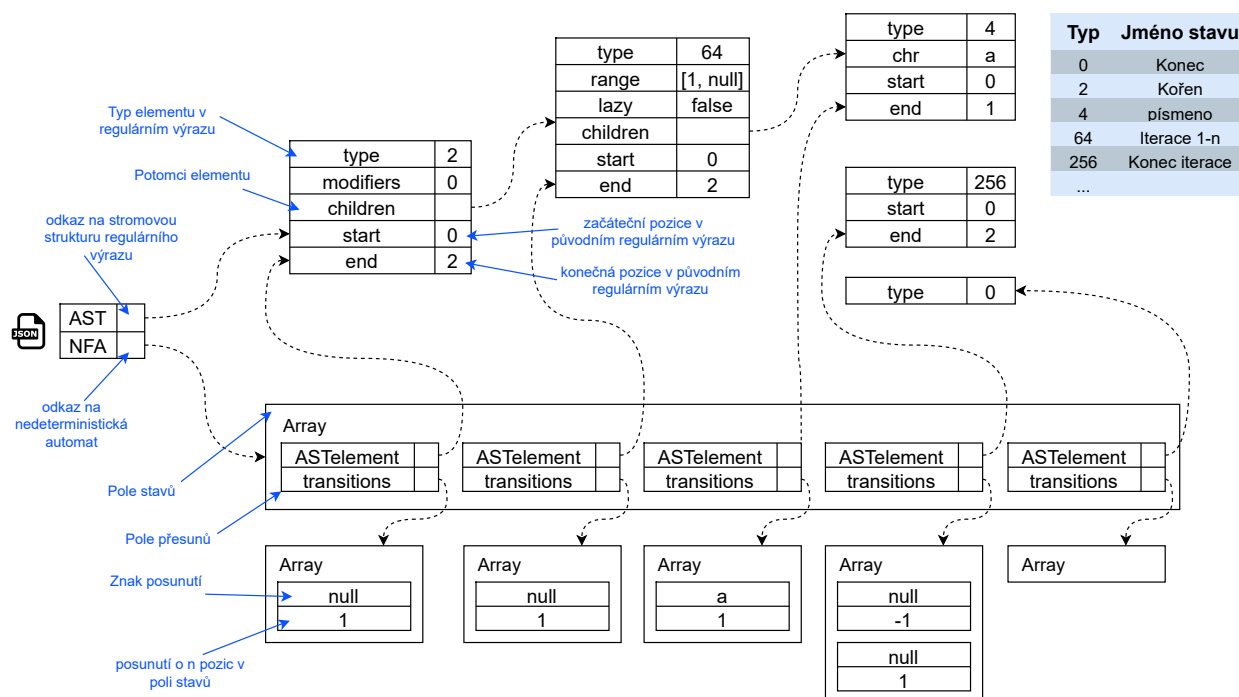
Struktura zpracovaného regulárního výrazu

Pro zpracovaný regulární výraz, jsem zvolil strukturu, která obsahuje **nedeterministický konečný automat**, zároveň s **abstraktním syntaktickým stromem** (AST), ten pak slouží k dohledání informací o původním regulárním výrazu. Výsledná struktura je datového typu, JSON (JavaScript Object Notation). JSON strukturu je možno vidět na obrázku 5.2. NKA je ve formě **přesunové tabulky (transition table)**. Ta má tvar pole, kde každá položka obsahuje informaci o konkrétním stavu a přesunech na další stavy. Stav se pak identifikuje na základě indexu v poli. Přesuny jsou pak implementovány tak, že každý stav si uchovává všechny přesuny, které vedou z daného stavu do stavu jiného. Každý přesun pak má informaci, o jaký znak přesunu se jedná a na jaký index (stav) v poli odkazuje.

Na obrázku 5.2 lze vidět základní JSON struktura, která obsahuje dvě vstupní hodnoty AST a NFA. Klíč NFA odkazuje na pole stavů přesunové tabulky. AST má odkaz na kořen, který signalizuje začátek regulárního výrazu. Je zde patrné, že každý stav má odkaz, na příslušící prvek v AST. AST element drží různé informace, např. pozice v původním řetězci (start a end), potomci daného stavu, nebo typ elementu. Ne každý stav musí mít potomky, ale například skupina potomky má.

5.3 Vyhledání pomocí regulárního výrazu

Vyhledání je jednou z hlavních částí této knihovny, jedná se o procházení regulárním výrazem a hledaným řetězcem. Výsledkem je struktura JSON dat, která obsahuje informace o zpracovaném vyhledávání. V této části textu popisují, jak jsem na implementoval vyhledávání, důležité koncepty a výslednou strukturu.



Obrázek 5.2: Příklad výsledné JSON struktury regulárního výrazu `a+`

Odstranění rekurze

Rekurze je sice důležitá v programování a dokáže usnadnit mnoho problémů, ale existují situace, kdy se vyplatí zbavit rekurze. V první řadě, bych rád vysvětlil, proč se vůbec rekurzivní řešení hodí, pro vyhodnocování regulárních výrazů. Jak jsem již zmínil, tak v regulárním výrazu může dojít k backtrackingu. Nastane ve chvíli, kdy není možné z daného stavu v NKA, přejít na jiný stav. V tuto chvíli, dojde k vrácení se v NKA do předchozích stavů a následnému vyhledávání další možné cesty. Nejjednodušší řešení tohoto případu, je použití rekurze. Pro představu, přechod značí rekurzivní volání funkce a pokud není možné přejít do dalšího stavu, tak se vrací do předchozího volání funkce.

Rekurzi lze odstranit pomocí vlastních zásobníků, nebo-li program si uloží, jen potřebné informace a ve chvíli kdy dojde k vrácení se, tak vrch zásobníků se odstraní. Důležité tedy je, správně řídit správu zásobníků, což může být komplikované.

Úryvek zdrojového kódu 5.3, obsahuje základní vkládání do zásobníku, konkrétně obsahující stavy NKA a index aktuálního přesunu. Pokud se stav již nachází na vrchu zásobníku, tak je pouze navýšen index přesunu.

Příklad kódu 5.4, souvisí s předchozí ukázkou. Jestli nastane situace, kdy neexistuje žádný další přesun z aktuálního stavu, je vyvolán backtracking. Metoda *handleBacktracking* se stará o správu backtrackingu. Převážně se stará o odebírání vrchů zásobníků, jako je již zmíněný zásobník stavů. Pokud není vrácená hodnota **null**, znamená to ukončení nebo pozastavení vyhledání. K ukončení dojde, pokud je zásobník stavů vyprázdněný a pozice v hledaném řetězci je na konci.

```

const nfaState = NFA[<number>this.regexPosStack_.top()] as NFAtype;
let topState = this.statesStack_.top();
if(topState?.state !== nfaState)
    this.statesStack_.push({transition: 0, state: nfaState});
else
    topState.transition++;

```

Zdrojový kód 5.3: Uložení stavu do zásobníku

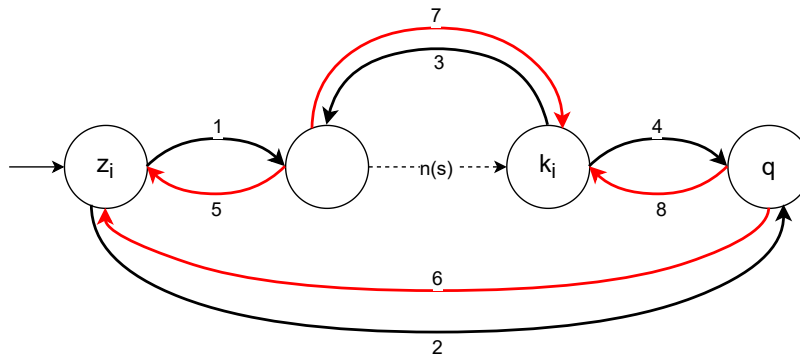
```

const transitions = (nfaState as NFASState).transitions;
if(transitions.length <= <number>this.statesStack_.top()?.transition)
{
    const returned = this.handleBacktracking();
    if(returned !== null) return returned;
    continue;
}

```

Zdrojový kód 5.4: Vyvolání backtrackingu, pokud neexistují další přechody ze současného stavu

Počítání iterací a prevence nekonečných cyklů



Obrázek 5.3: NKA pro popis počítání iterací a prevenci nekonečných cyklů

V seznamu pravidel, I_i značí identifikátor iterace, i je počet dokončených opakování iterace a P_s je aktuální pozice v hledaném řetězci. I_{arr} obsahuje informace v poli o jedné iteraci $[I_i, i, P_s]$.

Algoritmus pracuje se dvěma zásobníky, určenými pro držení informací o iteracích. První uchovává aktuálně nedokončené, resp. probíhající iterace. Pro popis jej označuji Z_s (**zásobník současných iterací**). Druhý značím jako Z_h (**zásobník historie**), ten slouží pro iterace, které byly již dokončené. Historie je důležitá pro backtracking.

- 1 – Vlož do $Z_s \leftarrow [I_i, 0, P_s]$
- 2 – Vlož do $Z_h \leftarrow [I_i, 0, P_s]$
- 3 – Vrchol $Z_s, I_{arr}[1] + 1$
- 4 – Vlož do $Z_h \leftarrow$ Odeber ze $Z_s, I_{arr}[1] + 1$
- 5 – Odeber ze Z_s
- 6 – Odeber ze Z_h
- 7 – Vrchol $Z_s, I_{arr}[1] - 1$
- 8 – Vlož do $Z_s \leftarrow$ Odeber ze $Z_h, I_{arr}[1] - 1$

Na obrázku 5.3 lze vidět nedeterministický automat. Jedná se o obecnou reprezentaci iterace, kde z_i reprezentuje začátek iterace, k_i konec iterace a q značí první stav za iterací. Mezi z_i a k_i se nachází množina stavů $n(s)$. Červené šipky signalizují backtracking a černé značí klasický přechod mezi stavy.

Jelikož existují iterace v rozmezí, například od 3 do 6, tak je potřeba znát informaci, v kolikátém opakování se právě konkrétní iterace nachází. Pro tento problém jsem zvolil 8 pravidel, které popisují řešení osmi různých přesunů mezi stavy. Tato pravidla jsou rozepsána pod obrázkem 5.3, indexy pravidel korespondují s indexy v obrázku. Rád bych poukázal, že při backtrackingu se vždy zásobníky vrací, do původních stavů. To znamená, mám-li stavy a a b , tak platí pro přesun $a \rightarrow b$, při backtrackingu $a \leftarrow b$, hodnoty zásobníků v stavu a , musí být v obou případech identické. Jedno opakování je dokončeno při přechodu 3 nebo 4. Zároveň přechod 4 společně s přechodem 2, jsou konečnými přechody pro danou iteraci.

Zásobník současných iterací obsahuje poměrně malé množství informací, jelikož se jedná pouze o probíhající iterace. Naopak zásobník historie může obsahovat poměrně hodně informací. Má-li iterace například 100 dokončených opakování, tak historie bude obsahovat minimálně 100 záznamů. To se může zdát jako mnoho zbytečných informací, ale nelze předem prakticky vědět jestli dojde k backtrackingu a kde se zastaví.

Další důležitou kontrolou, kterou je nutno splnit, je na konci iterace zkontrolovat zda se nachází v určeném rozmezí. Jelikož počítám jejich opakování, tak stačí tuto informaci porovnat s náležitými mezemi.

V některých případech by mohlo dojít k nekonečnému cyklu. Například pro regulární výraz $()^+$, by k tomu došlo tak, že by nenastalo k posunu v hledaném řetězci. K tomu slouží ukládání poslední pozice v hledaném řetězci, při začátku nové iterace, nebo zopakování. Jestli má dojít k zopakování, musí proběhnout kontrola, zda-li došlo ke změně pozice v řetězci. V obrázku 5.3 se jedná o stav k_i a přesun 3.

Využití vlákna pro vyhledávání

Nedílnou součástí této knihovny je **paralelní zpracování** v podobě balíčku `threads.js`. Balíček byl již zmíněn v kapitole 4.3. Pralelismus dovoluje složité operace přesunout do vedlejšího vlákna, aby hlavní vlákno nebylo zatěžováno. Vlákna sice umožňují efektivnější zpracování náročných programů, ale také mají svá úskalí.

S volbou vývojového prostředí *VSCode*, byla nutnost splnit podmínky stanovené pro práci s web workery, v souladu s jejich API [11]. Podmínkou totiž je, nutnost mít zdrojový kód workeru přímo vložený ve zdrojovém kódu hlavního vlákna. To znamená, že worker nesmí být přímo načítaný, z adresáře rozšíření. Avšak tato nutnost, je komplikovaná a proto následovně vysvětlím, jak jsem tento problém řešil.

Všechny závislosti, které worker má, musí být součástí jednoho výsledného souboru. To je docíleno tím, že přeložím soubor pomocí *webpack*, který vytvoří jeden výsledný soubor. Pokud by někdo chtěl využít této knihovny, v rámci prostředí NodeJS nebo Prohlížeče, tak tento překlad probíhá dvakrát pro oba runtime. Tento soubor může následně být vložen přímo do zdrojového kódu. Pokud aplikace, která využívá tuto knihovnu má *webpack*, může využít loader, který jsem pro tuto knihovnu napsal. Ten dokáže v místě kde je worker volaný, vložit jeho zdrojový kód, v rámci textového řetězce. Výsledkem je worker, který je vložený jako řetězec, ve zdrojovém kódu hlavního vlákna.

Původně tato knihovna zprostředkovávala, pouze paralelismus pro prostředí *NodeJS*. Později se ale ukázalo, že tato restrikce je limitující, co se týče využití této knihovny ve vizualizační části aplikace. Regulární výrazy se totiž zpracovávali, na straně rozšíření, které běží v prostředí *NodeJS*. Vizualizace byla tedy omezena na komunikaci s prostředím, co se týče práce s regulárními výrazy. Vývojové prostředí pak sloužilo, jako komunikační uzel mezi vizualizací a touto komponentou. Také toto zprostředkování, poměrně zpomalovalo výkon aplikace, jelikož se musela data posílat pomocí zpráv mezi dvěma komponentami. Samotná vizualizace, nemohla existovat jako samostatná webová stránka, jelikož zde existovala přímá závislost na rozšíření. Změnou této části aplikace, která současně podporuje využití paralelismu, pro jakákoliv prostředí, byly tyto problémy eliminovány.

Výsledek vyhledávání

Výsledkem vyhledávání je třída, obsahující data s informacemi o procházení. Jejich tvar se neřídí žádným standardem, nebo-li výsledná struktura je čistě přizpůsobená této práci. Vlastnosti výsledného objektu obsahují všechny důležité informace. První hodnotou je, zda-li bylo vyhledání úspěšné, či nikoliv. Další jsou skupiny, které drží informace, kde se nachází v regulární výrazu a hledaném řetězci. Pokud se jedná o pojmenovanou skupinu, tak se také ukládá její jméno. Poslední vlastností, která stojí za zmínku je pole, nebo-li seznam všech po sobě jdoucích stavů.

Ve stavech se nachází údaje, které reprezentují historii průchodu. Každý stav obsahuje, údaj o pozici v řetězci a ve výrazu. Také musí být identifikován, o jaký stav se jedná. Stav může obsahovat další data, která jsou nepovinná, nebo-li ně každý stav je má. Jedná se převážně o typ akce a seznam

skupin. Akce je typ informace, která upřesňuje typ stavu, jako je například backtracking. Seznam skupin se může nacházet, také v jednotlivých stavech. Lze pak pozorovat průběh vývoje skupin, s vývojem stavů.

Výsledné stavy se mohou lišit, jak dle počtu, nebo také podle tvaru. Modifikace vznikne na základě předem určených nastavení. Ta například umožňují zahodit nežádoucí informace, nebo naopak přidat rozšiřující. Zvolil jsem tuto možnost nastavení, aby knihovna mohla být univerzálnější a flexibilnější.

Data jsou uložena v JSON struktuře. Ta je dále součástí třídy **RegexMatch**. Samotná třída poskytuje pouze rozhraní, pro procházení stavů, nebo popřípadě získání základních informací o vyhledávání.

Kapitola 6

Vizualizační knihovna a rozšíření

Tato část aplikace se zabývá, knihovnou určenou pro vizualizaci průchodu regulárním výrazem a rozšířením do vývojového prostředí VSCode. Pro získání informací o vyhledávání, slouží již zmíněná knihovna, která byla popsána v předchozí kapitole 5. Hlavním cílem této části aplikace je, na implementovat uživatelsky přívětivé a intuitivní rozhraní, integrované do vývojového prostředí. To umožňuje zadávat regulární výrazy, text ve kterém lze pomocí zadaného výrazu vyhledávat a následnou vizualizaci ve formě debuggeru. Vizualizace je koncipována, jako webová stránka, která je zobrazená do prostředí pomocí tzv. webview.

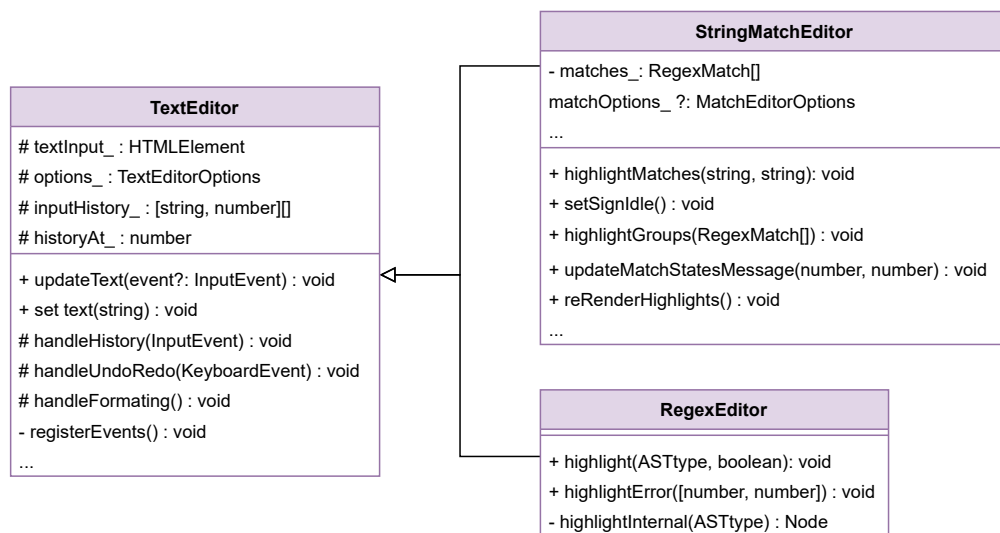
6.1 Návrh vizualizační části

Vstupem knihovny je HTML soubor *main.html*. Ten vkládá skript *index.ts*, jehož hlavním účelem je inicializovat vše potřebné pro chod aplikace. Hlavní třídou, která se stará o obsluhu vizualizace je *RegexVisualizer*. Jejím úkolem je obsluhovat ostatní komponenty a přímo komunikuje s třídou *Regexer* a tím získává data pro vizualizaci. Pro interakci uživatele slouží dva textové editory, ty jsou ve formě dvou tříd *RegexEditor* a *StringMatchEditor*. Obsluhují HTML elementy pro zadávání textu, jejich základní funkcionalita je děděna ze třídy *TextEditor*. Pro samotnou vizualizaci ve formě ladícího nástroje, existuje třída *RegexDebugger*. Má za úkol, obsluhovat okno aplikace, kde se samotný debugger nachází. Obsahuje i vlastní posuvník (*Slider*), který dokáže vyvolávat události, s informací o aktuální hodnotě posuvníku. Také má například možnost automatického přehrávání a změnu rychlosti.

6.2 Implementace textových editorů

Ve vizualizaci se nachází dva textové editory. První pro zadávání regulárního výrazu a druhý pro zadávání řetězce, ve kterém proběhne vyhledávání, na základě zadaného výrazu. Jejich funkcionalita

je obalena ve dvou třídách, každá sloužící pro jiný textový editor a obě dědí ze třídy *TextEditor*. Tento vztah lze vidět na obrázku 6.1.



Obrázek 6.1: Třídní diagram textových editorů

Základní řešení

Pro řešení textových editorů, jsem se rozhodl pro vlastní implementaci, pro větší flexibilitu a řešení konkrétních problémů, týkajících se práce s regulárními výrazy. Textový editor umožňuje rozšířené možnosti práce s textem, oproti HTML elementům, jako jsou input nebo textarea. Tyto možnosti jsou například vlastní formátování, nebo správa historie. K realizaci samotných vstupů, jsem použil základní obalující HTML blok `span`. Na zvoleném bloku tolik nezáleží, ale je potřeba, aby měl atribut `contenteditable`, s nastavenou hodnotou na `true`. Tento atribut povoluje psaní přímo do daného bloku. Oproti elementu jako je input, lze zde vkládat HTML kód a tím upravovat formátování textu. To je vhodné pro regulární výrazy, jelikož sami o sobě nejsou moc přehledné.

TextEditor slouží jako vzorová třída, pro realizaci textových editorů. Drží si referenci na HTML element, který obsluhuje, pod názvem `textInput_`. Pro interaktivitu s tímto elementem, je potřeba zaregistrovat různé události. Mezi ně patří např. psaní, mazání, undo a redo. Události jsou registrovány při vytvoření instance třídy, pomocí soukromé metody `registerEvents`. Pokud je zavolána, chráněná metoda `handleFormatting`, tak dojde ke změně podoby textu na formátovanou. Jedná se o grafické zobrazení bílých znaků, jako je nový řádek nebo tabulátor.

Komunikace s třídou *Regexer*

Komunikace funguje pomocí vyvolání událostí z textových editorů. Je-li událost vyvolána editorem pro regulární výraz, tak se pomocí třídy *Regexer* parsne daný výraz. Pokud dojde k vyvolání události

z editoru pro hledaný řetězec, tak dojde k zavolání metody pro vyhledávání (match).

Vyhledávání pak funguje na bázi asynchronní komunikace, kdy se výsledky posílají po tzv. dávkách (anglicky batch). Výhodou této komunikace je, pokud uživatel v průběhu zpracovávání změní text jednoho z polí, tak se proces ukončí a tím pádem nemusí čekat na jeho dokončení. Velikost jedné dávky jsem zvolil na 20000 stavů, jelikož tento počet stavů, je poměrně rychle vyhodnocený. Informace o zpracování, se aktualizují průběžně po každé příchozí dávce.

Zvýraznění syntaxe

Součástí třídy *RegexEditor*, je metoda sloužící pro zvýrazňování syntaxe regulárních výrazů. Pro zvýraznění slouží získaná AST struktura po dokončeném parsování. Algoritmus řešení tohoto problému, funguje na principu rekurzivního zanoření, ve stromové struktuře. Každý symbol, který má být zvýrazněný, je obalený v HTML bloku, s třídou identifikující o jaký symbol se jedná. U jednotlivých vzorů, záleží na pořadí zpracování symbolů a rekurzivního zanoření. Například skupina, se zpracovává tak, že první se zvýrazní otevírací závorka "(". Poté se algoritmus rekurzivně zanoří, nebo-li zpracuje potomky (vnitřní část) skupiny a nakonec zvýrazní ukončující závorku ")". Výsledkem vznikne HTML struktura, která popisuje symboly a vzory regulárních výrazů. Tyto symboly jsou pak zvýrazněny, pomocí různých barev, definovaných v CSS.

Historie

Práci s historií jsem musel na implementovat vlastní, jelikož původní nefungovala správně. Důvodem bylo časté přepisování textu, z již zmíněného formátování. Aby historie fungovala, musel jsem vytvořit pole, které obsahuje jak původní řetězec tak pozici kurzoru v něm. Pokud byla vyvolána operace vrácení se zpět v historii (undo), překopíruje se uložený řetězec do textového pole a kurzor se nastaví na správnou pozici. K odstranění záznamu z historie nedochází, jelikož může být vyvolána *redo* operace, nebo-li odvolání operace *undo*. Pokud dojde k uložení nového stavu textového pole, tak všechny stavy za ukazatelem se smažou a přidá se zde nový. V nastavení editoru, jsem přidal možnost zvolit si maximální počet záznamů v historii. Pokud ale není nastavená, automaticky se omezí na 100 záznamů.

Pozice textového kurzoru

Práce s textovým kurzorem je další značná část textových editorů. Pokud uživatel píše do textového pole, často nastává ke změně textu na pozadí samotnou aplikací. Například při zvýraznění, dochází ke změně textové formy na HTML strukturu. Při změně vždy dojde k resetování pozice kurzoru v textu. To ale pro uživatele není příjemná vlastnost, kterou jsem tedy musel vyřešit.

Před přepsáním textového pole, je uložena pozice kurzoru. Po vložení textu, je nutné vrátit se na uloženou pozici. Nejedná se ale o jednoduchou úlohu, jelikož pokud se v textu nachází HTML

elementy, musí být brány v potaz. Použil jsem základ algoritmu ze stránky *stackoverflow*¹⁵, který dokáže jak zjistit aktuální pozici kurzoru, tak z pozice umístit kurzor na správné místo. Ten jsem upravil pro potřeby mého projektu a dále rozšířil. Například jsem přidal možnost vytvoření nového kurzoru, který není přímo vložený do dokumentu, což se může hodit pokud je potřeba získat souřadnice písmena.

6.3 Vizualizace průchodu

Vizualizace ve formě debuggeru je obsluhována třídou *RegexDebugger*. Okno pro vizualizaci se otevře po kliknutí na tlačítko, které je předáno třídě součástí konstruktoru. Debugger obsahuje identická pole jako textová pole pro interakci s uživatelem, avšak již nelze jejich text editovat. Dále disponuje posuvníkem, který slouží pro procházení průběhu vyhledávání.

Posuvník

Posuvník jsem zvolil, jako jednoduchou a intuitivní možnost procházení historie. Jeho implementace je ve vlastní třídě a jeho součástí je nastavení, pro příjemnější manipulaci výsledného posuvníku. Pomocí nastavení, lze vypínat/zapínat některé funkcionality, nebo měnit samotný vzhled, jako je barva či velikost. Tato realizace je vlastní, z důvodu lehčí integrace do aplikace.

Při vytváření instance této třídy, musí být předán HTML element nebo id elementu, do kterého se posuvník vykreslí. Nastavení je dobrovolné, pokud není předáno zvolí se základní. Posuvník může mít tlačítka pro ovládání, těmi jsou automatické přehrávání, vpřed, zpět, na konec a na začátek. Pro automatické přehrávání, může být součástí pole, pro editaci rychlosti, pokud je povolené v nastavení.

Posuvník může nabývat pouze celočíselných hodnot, v omezeném rozmezí od *min* do *max*. Pokud se změní jeho hodnota, je vyvolána vlastní událost, která tuto hodnotu obsahuje. Ta může být odchycena, např. jinou třídou.

Zvýraznění pozice a backtrackingu

Pro vizualizaci slouží zvýraznění pozice, jak v regulárním výrazu, tak v hledaném řetězci. Tento koncept jsem převzal z inspirativní stránky *regex101.com*. Pozice je zvýrazněná tak, že je v pozadí pozice barevný blok, který je vykreslený do HTML plátna (canvas). Řešení tohoto problému, jsem několikrát změnil, jelikož se původní řešení ukázalo neúčinným v některých případech.

Jako první řešení, jsem zvolil získání šířky písmene, výšky řádku a velikost mezery mezi písmeny. Poté jsem procházel celý řetězec a pokud byl znak součástí pozice pro zvýraznění, tak jsem rozšířil šířku zvýrazněného bloku o šířku písmene a velikost mezery. Jestli byl nalezen znak nového řádku, nebo délka zvýrazněného bloku přetekla velikost řádku, tak jsem vytvořil nový blok pro nový řádek.

¹⁵<https://stackoverflow.com/questions/69956977>

Problém tohoto řešení byl takový, že když došlo k nekontrolovanému zalomení řádku tzn. pokud byl zalomen řádek dříve, než konec tohoto řádku. To mohlo nastat, například pokud se zalomilo slovo. Ve výsledku docházelo k zvýraznění prázdného místa a také k jeho nesprávnému konci.

Druhé řešení, které jsem zkusil na implementovat, bylo pomocí využití textového kurzoru. Princip byl již jiný, jelikož nebylo třeba znát velikost písmene a mezery. Kurzor jsem nejprve umístil, na začáteční pozici zvýraznění. V cyklu, jsem postupně posouval kurzorem až na konec zvýraznění. Během tohoto procesu jsem si ukládal souřadnice, kde se nachází. Tento způsob již zamezil problému při zalamování řádku, ale byl poměrně neefektivní a dokázal zpomalovat uživatelskou interaktivitu.

Poslední způsob implementace, dokáže vyřešit i zmíněný problém se zpomalením. Vychází z předchozího popisu, jelikož také využívá kurzor. Rozdíl je, že kurzor je vložen jako rozsah od začátku až po konec zvýraznění. Není tedy třeba procházet, písmeno po písmenu. Kvůli toho jsem upravil kód, pro získání a nastavení pozice kurzoru, tak aby umožňoval také výběr. Tato implementace se ukázala jako nejlepší, z důvodu výkonu a funkcionality.

Pokud je pozice délky nula, nebo-li *min* je stejný jako *max*, tak je stále zobrazena. Její šířka, je pak velikost mezery mezi dvěma písmeny. Dále jsem musel zohlednit, jestli text má scrollbar. Pokud ano, tak samotné zvýraznění musí být v plátně posunuto, o výšku aktuálního scrollu.

Backtracking je vyhodnocený stejnou funkcí, jako pro zvýraznění pozice. Jediná věc, která se liší, je forma zobrazení. Ta je ve tvaru šipky, signalizující odkud a kam se přesouvá v regulárním výrazu. Výška šipky není stejná, jako výška řádku, ale je zkrácená konkrétně na 2 pixely.

Zobrazení skupin

Skupiny jsou podobně zobrazeny, jako pozice vyhledání, nebo-li ve formě zvýraznění části textu. Jelikož skupiny mohou být vnořené, je třeba předem určit pořadí, ve kterém se budou zakreslovat. Kdyby nebyly řazeny, tak by se mohlo stát, že vnější skupina přepíše vnitřní. Pro samotné zobrazení, je potřeba měnit barvu každé skupiny, nebo zvolit jiný způsob rozlišení, aby je bylo možné rozeznat. Zvolil jsem první způsob, kdy podle indexu skupiny je zvolená její barva.

6.4 Uživatelské rozhraní

Základní zobrazení, je ve tmavém režimu, které lze vidět na obrázku 6.2. Rozhraní je koncipováno pouze na jednu stránku a obsahuje poměrně jednoduché ovládání. Základem rozhraní jsou dvě textová pole, kde první slouží pro zadávání regulárních výrazů a druhé pro hledaný řetězec. Oba vstupy aplikace automaticky vyhodnocuje, nicméně vstup pro hledaný řetězec, čeká nějakou dobu, než uživatel dopíše, aby častá aktualizace nezpomalovala aplikaci.

Po dokončeném zpracování, se v pravé spodní části aplikace nachází informace, které jsou vidět na obrázku 6.2. Zobrazuje se zde, kolik úspěšných vyhledání se povedlo a v kolika krocích. Také vedle zmíněných informací, je umístěna ikona signalizující informaci o průběhu zpracování. Ikona

může být zobrazena čtyřmi různými způsoby. První je ukázán na obrázku a jedná se o celkový úspěch vyhledání. Další 3 ikony značí neúspěch, načítání resp. probíhající zpracovávání a poslední čekání na správně zadaný regulární výraz.

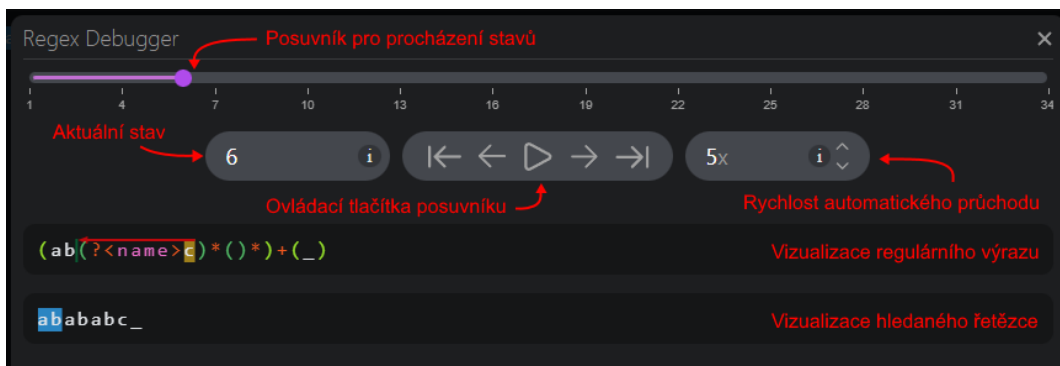
V levé spodní části aplikace je tlačítko pro otevření debuggeru, po jeho otevření se zobrazí okno, které je ukázáno na obrázku 6.3. Na vrchu okna se nachází, posuvník který slouží pro průchod stavů. S ním souvisí tři pole, které jsou pod posuvníkem. Aktuální stav, nebo-li hodnota posuvníku, se nachází v levém poli. Uprostřed je ovládání pomocí pěti tlačítek: začátek, zpět, automatické přehrávání, dopředu a konec. Poslední políčkem souvisejícím s posuvníkem, je pro manipulaci rychlosti automatického přehrávání. Rychlost je pak vyjádřena, jako $1/n$ stavů za sekundu, kde n je nastavená rychlost, v případě obrázku 6.3 je $n = 5$.

Dále se v debuggeru nachází dvě pole, pro vizualizaci stavů regulárního výrazu a druhé pro vizualizaci pozice v hledaném řetězci. Stavby jsou automaticky aktualizovány, po změně hodnoty posuvníku. V regulárním výrazu v obrázku, je zrovna vyobrazen backtracking (červená šipka zpět). V hledaném řetězci, se zvýrazněná pozice, aktuálního stavu vyhledávání. Jeho součástí mohou být zobrazeny skupiny, pokud nějaké již byly dokončeny.



Obrázek 6.2: Úvodní uživatelské rozhraní

VSCoDe api zpřístupňuje využití css stylů, které má uživatel přímo nastavené ve svém prostředí. Pokud je tedy webová stránka součástí VSCoDe prostředí, tak přejímám styly, které má uživatel



Obrázek 6.3: Uživatelské rozhraní debuggeru

přímo nastavené. Součástí toho jsou, fonty, barvy, tmavý nebo světlý režim atd. Jestliže má uživatel nastavený světlý režim, tak se stránka automaticky přizpůsobí.

6.5 VSCode rozšíření

Samotné rozšíření je vyvíjeno, pro prostředí Visual Studio Code. Výhodou tohoto prostředí, je lehká integrace webového rozhraní. VSCode API, samozřejmě zprostředkovává mnohem více možností, pro samotný vývoj rozšíření.

Integrace webového zobrazení

Webové zobrazení, využívá tzv. webview, které zobrazí webovou stránku v omezeném režimu. Omezení je například ve smyslu, nutnosti explicitně povolit JavaScriptové kódy, spouštěné v samotném zobrazení. Dalším problémem je načítání zdrojů. Ty totiž nemohou být jednoduše brány z lokálních adresářů. Musí dojít ke konverzi adresy, na adresu podporovanou VSCode. K této změně, jsem použil vyhledání všech cest ke zdrojům. Před tím než dojde k zobrazení webové stránky, je tato konverze provedena.

Zobrazení se může nacházet v několika částech prostředí. Pro tuto aplikaci jsem zvolil, že se stránka zobrazí, v pravé části na polovinu obrazovky. V budoucnu by, bylo možné přidat nastavení, aby si uživatel mohl zvolit, kde se bude okno aplikace zobrazovat.

Zobrazení aplikace lze také vyvolat, najetím v textu na zadaný regulární výraz. Po najetí se zobrazí tlačítko, které po jeho stisku otevře samotnou vizualizaci. V té se bude již nacházet daný výraz, na který uživatel najel v textu. Jelikož je aplikace integrována ve vývojovém prostředí, tak je podle mě výhodné mít jako přidanou hodnotu, využívání větší interaktivity s prostředím. VSCode API poskytuje, možnost detekce pozice kurzoru myši, čehož jsem využil pro následnou detekci. Aby bylo možné rozpoznat, zda se na pozici v textu nachází syntaxe regulárního výrazu, musí proběhnout nějaké vyhodnocení textu. Toto vyhodnocení probíhá pomocí specifického regulárního výrazu, který zjišťuje zda se jedná o správný tvar. Zmíněné řešení mě napadlo jako první, ale není

ideální. Vhodnější by bylo použít nějaký jazykový server, který by z daného textu automaticky rozpoznal, o jaký syntaktický prvek se jedná.

Možnosti nastavení rozšíření

API pro VSCode nabízí možnost poskytnout nastavení, pro rozšíření, které může uživatel měnit na základě svých preferencí. Pro tuto aplikaci jsem přidal jednoduché a omezené možnosti nastavení. První se týká možnosti, vypnutí a zapnutí funkce, pro najetí na text zmíněné v předchozí sekci. Druhé nastavení udává, zda se má vytvářet pokaždé nové okno webového rozhraní, nebo se má překreslovat již existující. Nastavení by mohlo existovat v budoucnu více, aby umožňovali uživatelům vyšší flexibilitu.

Komunikace rozšíření a vizualizace

Ke komunikaci VSCode s webview dochází pomocí zpráv. Jedná se o komunikaci, která je předepsána pro VSCode API, v jejich dokumentaci. Komunikaci jsem se pokusil omezit na minimum, aby nedocházelo k přetížení aplikace. Proto se posílají pouze zprávy, které souvisí s samotným rozšířením pro VSCode. Například pokud dojde, k otevření výrazu z VSCode, tak musí dojít k jeho poslání pomocí zprávy do webview. Vizualizace se také může nacházet samostatně, mimo kontext rozšíření, proto je posílání a přijímání zpráv vypnuto.

6.6 Sestavení a spuštění projektu

Pro vlastní sestavení aplikace, je potřeba mít nainstalovaný NodeJS společně s NPM. Při vývoji jsem používal NodeJS verze 20.9.0 a NPM verze 10.2.1. Avšak pro vlastní sestavení, by měla stačit verze NodeJS 14.17 společně s NPM verze 6.14. Zároveň může být použita i novější verze. Pokud uživatel nemá NodeJS, lze jej nainstalovat ze stránky <https://nodejs.org>, NPM je součástí instalace. Lze použít i jiné balíčkové manažery místo NPM, ale v návodu na sestavení používám právě NPM. Rozšíření bylo vyvíjeno pro VSCode verze 1.84.0, ale mělo by fungovat i na novějších verzích.

V příloze A, je ukázaná částečná adresářová struktura projektu. Instalace probíhá v následujících krocích:

1. Pro instalaci všech externích závislostí, v kořenovém adresáři se použije příkaz **npm install**
2. K sestavení projektu slouží npm skript **npm run build**
3. Pro vytvoření instalačního souboru rozšíření se použije příkaz **npm run release**
4. Výsledný instalační soubory se nachází v `/libraries/regex-visualizer-extension/release`, podle přílohy A

Výsledný instalační soubor

Výsledným souborem, pro VSCode rozšíření, je soubor s příponou *.vsix*. Tyto soubory slouží pro lokální instalaci rozšíření. Samotná rozšíření lze publikovat veřejně součástí VSCode, ale aktuálně jsem se rozhodl, nepublikoval tuto aplikaci. Pro získání *vsix* souboru, slouží příkaz *vsce*, který dokáže sjednotit všechny závislosti do jednoho výsledného souboru.

Pro instalaci rozšíření, lze použít příkazovou paletu od VSCode. Tu lze otevřít pomocí zkratky **Shift + Command + P** pro Mac a **Ctrl + Shift + P** pro Windows nebo Linux. Po otevření příkazové palety, stačí zadat příkaz *Extensions: Install from VSIX*. Poté se otevře průzkumník souborů, kde stačí otevřít zvolený *vsix* soubor, který se nainstaluje.

Kapitola 7

Zhodnocení a testování výsledků

Pro testování při vývoji, jsem používal technologii Jest, pro psaní vlastních testů. To hlavně kvůli udržitelnosti kódu a včasnému zachycení chyb při vývoji. Testy jsem používal pouze pro část aplikace, která používá hodně algoritmického kódu. Konkrétně při vývoji knihovny pro práci s regulárními výrazy 5. Testy jsem psal postupně podle případů, které mě napadly při vývoji v určitých částech vývoje. Tento přístup byl samozřejmě nedostačující a tak při testování samotné vizualizace, se mi povedlo najít několik dalších případů špatných výsledků. Ty jsem následně opravil a přidal do samotných testů.

Testování proběhlo na počítači s 6 jádrovým procesorem a 12 vlákny, AMD Ryzen™ 5 5600X. Dostupná paměť na použitém stroji, je 32GB RAM.

Testovací subjekt	Regulární výraz a testovací řetězec							
	Čas v ms							
	1a	2a	3a	4a	5a	6a	7a	7b
Regexer (vlastní knihovna)	1.936	0.672	1.061	34.205	1.004	1.556	2.382	116.117
RegExp	0.039	0.023	0.031	0.107	0.051	0.045	0.053	0.029
match	0.037	0.024	0.028	0.034	0.032	0.035	0.035	0.025
Nalezený výsledek	✓	✓	✓	✗	✓	✓	✓	✗
Násobné zpomalení Regexeru	49x	29x	34x	320x	20x	35x	45x	4000x

Tabulka 7.1: Výsledky testování výkonu zpracování regulárních výrazů

V tabulce 7.1 se nachází testovací výsledky časů zpracovávání. **Regulární výrazy a testované řetězce** vychází z přílohy B. Každý testovací subjekt je označen číslem, které značí regulární výraz a písmenem, které signalizuje vybraný testovací řetězec z listu pod výrazem. Nalezený výsledek, značí zda testovací řetězec byl nalezen, či nikoliv. Násobné zpomalení *Regexeru*, je porovnání oproti JavaScriptové implementaci *RegExp*.

Z výsledků je patrné, že vlastní implementace je značně pomalejší a to hlavně v případě nenalezeného výsledku. Zpomalení i ve větší míře je očekávané, jelikož se jedná o implementaci psanou v

jazyce TS resp. JS. Také vlastní implementace, má za úkol vytvářet strukturu historie zpracování, což standardní implementace neřeší. Velké zpomalení při neúspěchu mohlo nastat tak, že každé zpracování probíhá pomocí NKA, ale dnešní jazyky často implementují hybridní variantu DKA s NKA. DKA v tomto případě má velkou výhodu, jelikož se nemusí vykonávat tolik operací.

Výkonově je tedy vlastní implementace *Regexer* pomalejší, ale pro účely této aplikace je tento výkon dostačující. Pro zlepšení výkonu, by bylo možné přepsat tuto část aplikace do více nízkoúrovňového jazyka, jako je například *C++*, nebo *Rust*.

Kapitola 8

Závěr

Práce se zabývala tématem regulárních výrazů a možností jejich vizualizace. Její implementace byla integrována do vývojového prostředí Visual Studio Code, s tím že může existovat mimo vývojové prostředí, jako samostatná webová stránka. Pro porovnání a ukázkou jsem zmínil existující nástroje pro vizualizaci regulárních výrazů, společně s jejich funkcionalitami. Následně jsem vytvořil vlastní knihovnu, která dokáže tyto výrazy zpracovávat. Přesněji daný výraz vyhodnotí a vytvoří strukturu nedeterministického konečného automatu. Ten slouží pro následující vyhledávání v zadaném řetězci. Výsledkem vyhledávání je struktura stavů, nebo-li historie procházení. Vizualizační knihovna tyto stavy přebírá a následně zprostředkovává rozhraní pro průchod historie stavů. Část aplikace pro rozšíření, zobrazí vizualizaci do webového okna jako jeho součást.

Na konci po otestování aplikace, jsem došel k závěru že její výkon je pro své účely dostatečný. Také aplikace sice nabízí limitované množství implementovaných vzorů, ale i přesto může mít dostatečný přínos pro programátory. Aplikace byla psána tak, aby mohla být v budoucnu poměrně lehce rozšiřitelná o další vymoženosti, kterými současně nedisponuje.

Každá ze tří knihoven integrovaných do aplikace, by mohla být rozšířená o další vzory, nastavení, druhy zobrazení atd. Mezi tyto možné rozšíření, hlavně patří doplnění všech možných vzorů pro regulární výrazy z jazyka JavaScript. Další možným doplnění aplikace, je přidání podpory vícero standardů regulárních výrazů, z jiných jazyků. Aplikace v případě nutnosti, by mohla být potenciálně zrychlená a to například přepsáním části kódu do nízkoúrovňového jazyka, jako je C++ nebo Rust. Ve vizualizaci by bylo možné, doplnit možnost zobrazení nedeterministického konečného automatu a abstraktního syntaktického stromu daného výrazu.

Jelikož už teď může být aplikace přínosná pro ostatní programátory, existuje možnost toto rozšíření do VSCode publikovat veřejně. Samotná publikace, by mohla také urychlit případný vývoj, jelikož by existovalo více lidí, kteří by mohli aplikaci testovat. Také lze celý projekt nastavit jako veřejný, aby se na vývoji mohli podílet další programátoři.

Literatura

1. DIB, Firas. *Build, test, and debug regex* [online]. [B.r.]. [cit. 2024-01-25]. Dostupné z: <https://regex101.com/>.
2. AVALLONE, Jeff [online]. [B.r.]. [cit. 2024-01-25]. Dostupné z: <https://regexper.com/>.
3. [online]. [B.r.]. [cit. 2024-01-25]. Dostupné z: <https://regexr.com/>.
4. [online]. Wikimedia Foundation, 2024 [cit. 2024-02-20]. Dostupné z: https://en.wikipedia.org/wiki/Regular_expression.
5. HAVRLANT, Lukáš. *Konečný Automat* [online]. [B.r.]. [cit. 2024-02-06]. Dostupné z: <https://www.matweb.cz/konecny-automat/>.
6. ČERNÁ, Ivana; KŘETÍNSKÝ, Mojmír; KUČERA, Antonín. *Automaty a formální jazyky I - FI MUNI* [online]. [B.r.]. [cit. 2024-02-25]. Dostupné z: https://www.fi.muni.cz/usr/kretinsky/afj_I.pdf. Dis. pr.
7. WATSON, Bruce. A Taxonomy of Finite Automata Construction Algorithms [online]. 1999-02 [cit. 2024-03-10].
8. XING, Guangming. Minimized Thompson NFA. *Int. J. Comput. Math.* [online]. 2004-09, roč. 81, s. 1097–1106 [cit. 2024-03-10]. Dostupné z DOI: 10.1080/03057920412331272153.
9. [online]. [B.r.]. [cit. 2024-02-25]. Dostupné z: <https://peggyjs.org/>.
10. *Peggyjs/peggy: Peggy: Parser generator for JavaScript* [online]. [B.r.]. [cit. 2024-02-25]. Dostupné z: <https://github.com/peggyjs/peggy>.
11. MICROSOFT. *Webview API* [online]. Microsoft, 2021 [cit. 2024-03-02]. Dostupné z: <https://code.visualstudio.com/api/extension-guides/webview#using-web-workers>.

Příloha A

Adresářová struktura projektu

```
/.....Kořenový adresář projektu
├── libraries.....Adresář vlastních knihoven
│   ├── regex-visualization.....Vizualizační knihovna
│   │   ├── customTypes.....Vlastní typy
│   │   └── src.....Adresář zdrojových kódů
│   │       ├── assets.....Zdroje např. obrázky
│   │       ├── core.....Logická část knihovny
│   │       ├── styles.....Styly aplikace
│   │       └── templates.....HTML vzory
│   ├── regex-visualizer-extension.....Knihovna rozšíření do VSCode
│   │   ├── release.....Výsledné vydání aplikace
│   │   └── src.....Adresář zdrojových kódů
│   │       ├── handlers.....VSCode handlers
│   │       ├── providers.....VSCode providers
│   │       └── web.....Adresář pro práci s webview
│   └── regexer.....Knihovna pro zpracování regulárních výrazů
│       ├── __tests__.....Kódy pro testování
│       └── src.....Adresář zdrojových kódů
│           ├── core.....Logická část knihovny
│           ├── coreTypes.....Vlastní typy
│           ├── exceptions.....Výjimky
│           └── structures.....Různé stuktury
```

Testovací data

47

4. Regulární výraz:

(a|b|c)+(?:ab)+[a-z]_

Testovací řetězce:


(a) abcbbbcccbccbbccbbababababgjhrehjb_ ✗

5. Regulární výraz:

$$\wedge(a\{2,\} | b\{3\} | (x+))\{3,9\}$$

Testovací řetězce:

(a) aaxxxxxxxxxxxxxbbbxXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXaaaaabbb ✓

(b) aaaxxaxx 

(c) aaaxxxx ✓

(d) `axxxxxbxxxxaxxxxxbxxb` ✗

6. Regulární výraz:

$$((a|b|())+)^*|a|b|)+$$

Testovací řetězce:

(a) ababababababababababbbbababbbbababababababababbababababababbbbab-
aba ✓

(b) a ✓

7. Regulární výraz:

$$(ab(c)^*)+_{-}$$

Testovací řetězce:

(a) abcabcabccccccabababababcccabcabcabccccccabababababcccabcabcabccccccababababcccccabcbabccccccabababababcccc
babababcccccabcbabccccccabababababcccabcabcabccccccabababababcccccabcbab-
ccccccabababababcccc ✓

(b) `abcabcabccccccabababababccccabcabcabccccccabababababccccabcabcabccccccabababababccccabcabcabccccccabababababccccabcabcabccccccabababababcccc` ❌