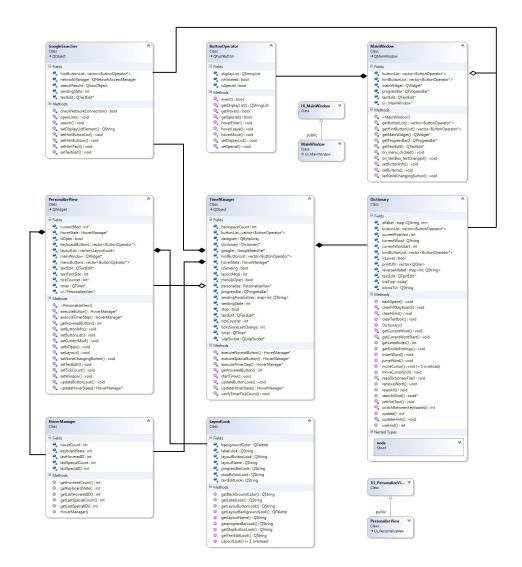
Rozdział 1

Implementacja

W aplikacji, wykorzystującej wyżej wymienione technologii, stworzono 8 klas w języku C++ wraz z odpowiadającym im plikom nagłówkowym, dodatkowy plik zawierający stałe programowe oraz 2 widoki.

1.1 Diagram klas

Na rysunku 4.1 przedstawiono poglądowy diagram klas wraz z ich zależnościami. Opis klar oraz zastosowanych algorytmów zawarto w podrodziałach 4.2 oraz 4.2.



Rys. 1.1 – Poglądowy diagram klas zaimplementowanych w projekcie.

1.2 Opis klas zastosowanych

1.3 Zaimplementowane algorytmy

 ${\bf W}$ poniższych podrozdziałach zaprezentowano zasadę działania zaimplementowanych w oprogramowaniu algorytmów.

1.3.1 Działanie przycisków

W aplikacji każdy przycisk jest obiektem klasy ButtonOperator, która dziedziczy po klasie QPushButton. Dzięki czemu obiekty przycisków mogą korzystać zarówno z metod klasy nadrzędnej np. isCheckable(), jak i klasy dziedziczącej. Właśnie dzięki nadpisaniu metod domyślnych klasy QPushButton - hoverEnter() i hoverLeave() stworzono możliwość detekcji, nad którym przyciskiem aktualnie znajduje się punkt fiksacji wzroku. Podczas wywołania obu metod zmieniana jest wartość logiczna zmiennej isHovered aktualnie obserwowanego przycisku. Prócz informacji o tym, czy dany przycisk jest aktualnie używany przechowuje się również dane o tym, czy przycisk zalicza się do tzw. "specjalnych", czy też nie, jak i listę dostępnych dla niego tekstów do wyświetlania – wyglądów przycisku dla 6 stanów klawiatury (małe litery, duże litery, znaki specjalne karta pierwsza, znaki specjalne karta druga, polskie litery, menu kontekstowe). Wszystkie te dane wprowadza się podczas uruchamiania klawiatury i wtedy także przypisuje się przyciski kolejno do specjalnej listy. Kolejność jest znacząca w przypadku przycisków "specjalnych", gdyż ich obsługa zależna jest od wartości ich ID zapisanego w pliku ze stałymi. Określenie przycisku działającego odbywa się poprzez sprawdzenie jego ID, którego zmienna isHovered jest prawdziwa w klasie TimeManager. Do zarządzania stanem klawiatury, ostatnio wybranym przyciskiem specjalnym oraz ostatnio obserwowanym przyciskiem powstała klasa HoverManager. Zbiera ona na bieżaco informacje o ID przycisku ostatnio najechanego, o tym przez jaki czas dany przycisk jest już pod punktem fiksacji, o aktualnym stanie klawiatury, o ostatnio wybranym specjalnym przycisku (np. CapsLock) oraz przez jaki czas działanie tego przycisku się utrzymuje. Większość z tych danych odświeżana jest co 200ms (stała zdefiniowana w pliku ze stałymi) podczas każdego wykonywania się metody TimerStep(). Jej działanie przedstawiono za pomocą pseudokodu??.

Algorithm 1 Działanie funkcji TimerStep()

```
pobierz ID aktualnie fiksowanego przycisku
if pobrane ID różne jest od -1 then
  if zwykłe przyciski sa w trybie wstrzymania then
    if jeśli aktualnie fiksowany przycisk jest specjalny then
      hoverState (obiekt klasy HoverManager) ustaw aktualnie aktywny
      przycisk na pobrane ID
      Wykonaj krok timera (funkcja executeTimerStep())
      Pokaż czas przez jaki przycisk jest fiksowany na pasku postępu dla
      informacji użytkownika.
    end if
  else
    Wykonaj powyższe funkcje dla wszystkich przycisków - niezależnie od
    tego, czy są specjalne, czy nie.
  end if
end if
Wywołaj funkcję verifyTimerTickCount().
```

Zadaniem wyżej wspomnianej funkcji executeTimerStep() jest sprawdzenie, czy dany przycisk był fiksowany przez odpowiednią ilość czas (zmienna, której wartość

zależy od ilości pomyłek popełnionych przez użytkownika, jest dynamicznie zmieniana podczas korzystania z klawiatury – analizowane to jest w funkcji verifyTimerTickCount()). Jeżeli warunek ten został spełniony to dalszy przebieg działań zależy od tego, czy przycisk był specjalny, czy też nie oraz czy klawiatura nie znajduje się w trybie wstrzymania.

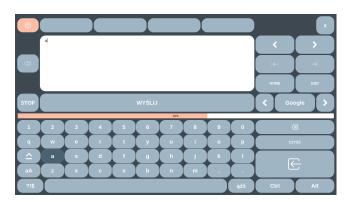
1.3.1.1 Działanie przycisków specjalnych

W tabeli ?? wymieniono wszystkie specjalne przyciski z widoku klawiatury oraz opisano po krótce algorytm ich działania. W tabeli ?? przedstawiono przyciski widoku menu oraz ich zachowanie.

Jako wciśnięcie rozumie się tu czas fiksacji nad przyciskiem przekracający progową wartość. Stany klawiatury to odpowiednio 0-małe litery, 1-wielkie litery, 2-znaki specjalne strona pierwsza, 3-zanki specjalne strona druga, 4-polskie znaki, 5-menu kontekstowe dla polskich znaków.

1.3.1.2 Działanie przycisków nomalnych

Za wpisywanie znaków z klawiatury do edytora odpowiedzialna jest funkcja update() klasy Dictionary. Jest ona głównym zarządcą jeśli chodzi o wprowadzanie znaków w odpowiedniej pozycji. W pierwszej kolejności sprawdzane jest, czy stan klawiatury różny jest od stanu piątego (menu kontekstowe). Gdy spełniony jest dany warunek to porównywana jest aktualnie wprowadzana wartość z uprzednio wprowadzoną. Wyjątek stanowi pierwsze wprowadzenie znaku do edytora. W przypadku dwóch identycznych liter czyszczona jest zawartość piątego stanu klawiatury i przechodzi się do wywołania funkcji switchBetweenKeyboards(), która zwraca informację o tym, czy stan klawiatury się zmienił. Tam sprawdzane jest, czy wprowadzony znak jest jedną z liter posiadających polskie odpowiedniki tj. a-a, c-c, e-e, l-l, n-n, o-o, s-s, z-z-z. Gdy znajdzie się on wśród wymienionej listy, to dla odpowiadającego przycisku ustawiany jest test dla klawiatury stanu piątego i następuje jej wyświetlenie. Działanie takiego zachowania widać na rysunkach ??, ??.



Rys. 1.2 – Widok aplikacji z klawiatura w stanie zerowym po wpisaniu litery 'a'.

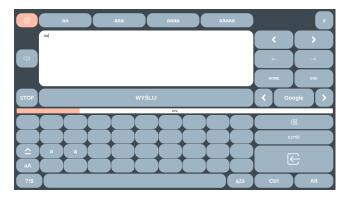
W innym wypadku aktualna litera dopisywana jest do aktualnie tworzonoego

Nazwa przycisku	Działanie
Backspace	Wywołuję metodą backspace() klasy Dictionary, której
	działanie opisano w podrozdziale ??.
CapsLock	W przypadku pierwszego wciśnięcia zmienia stan kla-
	wiatury z 0 na 1 i utrzymuje ją dopóki nie zostanie
	wybrany po raz wtóry lub wykonana zostanie czynność
	innego przycisku zmieniającego stan klawiatury.
Czyść	Korzysta z metody resetAll() klasy Dictionary i powodu-
	je czyszczenie edytora tekstowego oraz z nim związanych
	zmiennych jak currentPosition, currentWord, current-
	WordSart, wholeTxt (więcej na ten temat w rozdziale
	??).
Menu	Otwiera okno klasy Personalize.
Przesuń się o jedno słów w	Wywołuje funkcje jumpWord() klasy Dictionary, która
prawo lub w lewo	powoduje przesunięcie się kursora na koniec poprze-
prawo lub w iewo	dniego słowa, lub na początek kolejnego. Każdorazowo
	zmieniana jest wartość zmiennej currentWord i whole-
	Text. ??
Przesuń się w kierunku	Wybranie przycisku powoduje przesunięcie się kursora w
początku tekstu (home)	jednym z dwóch kierunków oraz zmiane wartości zmie-
- *	
lub na jego koniec (end)	nnej wholeText i currentWord (??).
Przyciski podpowiedzi	Wyświetlane są na nich podpowiedzi, których tworzenie
an e	opisane jest w rodziale ??. Ich użycie powoduje zastąpi-
	enie aktualnie wpisywanej frazy auto uzupełnionym
	słowem pobranym ze słownika.
Shift	W przypadku wciśnięcia zmieniony zostaje stan klawia-
	tury z 0 na 1, a po użyciu przycisku ze znakiem stan
	klawiatury wraca do stanu 0.
Stop i start	Wprowadza klawiaturę w stan wstrzymania lub w stan
	pracy. W zależności od wartości zmiennej isStop jest
	możliwe, lub nie, korzystanie z przycisków ze znakami.
Strzałka w lewo i prawo	Korzystając z metody moveCursor klasy Dictionary
	przemieszcza kursor o jeden znak w danym kierunku.
	Może zmienić wartość currentWord (??) korzysta-
	jąc z metod getCurrentWord() oraz getCurrentWord-
	Start()(??) opisanych w późniejszych rozdziałach.
Wyjdź	Powoduje opuszczenie aplikacji.
Wyszukaj na podanej	Przyciśniecie przycisku powoduje sprawdzenie
platformie	połączenia internetowego, a następnie wysłanie
	wpisanej treści pola tekstowego do funkcji search()
	klasy GoogleSearcher. ??
Wyślij	Wysyła dotychczas wpisany tekst na broadcast na port
	45454 za pomocą metody writeDatagram() klasy QUdp-
	Socket.
Zmiana trybu wyszukiwa-	Strzałki powodują na zmianę trybu wyszukiwania. Do
nia	wyboru "Google", "YouTube", "Filmweb". Zmieniają
THE	wartość zmiennej sendingState niezbędnej do popranego
	działania funkcji search() klasy GoogleSearcher. ??
Znaki specjalne	Zmienia stan klawiatury na odpowiednio 2 i 3 przy ko-
Ziani specjanie	lejnych kliknięciach.
	rojnyon kukuiçotaon.

Tab. 1.1 – Lista specjalnych przycisków wraz z ich działaniem.

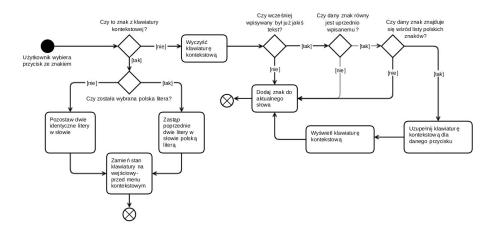
Nazwa przycisku	Działanie
Strzałki zmieniające ak-	Strzałki powodują zmniejszenie lub zwiększenie wartości
tualną wartość progową	zmiennej tickCounter przechowującej ilość 200ms inter-
czasu fiksacji	wałów, po upływie których (w przypadku braku zmiany
	fiksowanego punktu) przycisk można uznać za wciśnięty.
	Początkowo czas ten wynosi 3s, jednak w wyniku dy-
	namicznej korekty następuje zmniejszenie lub zwiększe-
	nie liczby tych interwałów. Korekta uruchamia się,
	gdy użytkownik przekroczy dopuszczalną ilość błędów
	w ciągu minuty. Więcej na temat dynamicznej zmiany
	czasu w podrozdziale ??.
Strzałki zmieniające	Strzałki powodują zamianę właściwości edytora tekstu.
wielkość czcionki w	
edytorze tekstu	
Strzałki zmieniające	Użytkownik może wybrać między jednym z 5 wersji
wygląd aplikacji	kolorystycznych poprzez dynamiczną zmianę wyglądu
	na podstawie danych z listy i aktualnego indeksu.
Wyjście	Powoduje zamknięcie okna menu.

Tab. 1.2 – Lista specjalnych przycisków z menu w raz z ich działaniem.



Rys. 1.3 – Widok aplikacji z klawiaturą w stanie piątym po wpisaniu drugiej litery 'a'.

słowa (currentWord), kursor przesuwany jest o jedną pozycję w prawo. Gdy dodana jest spacja aktualnie przetwarzane słowo jest uznawane za skończone i zapamiętywany jest nowy początek kolejnego słowa. Odświeżony zostaje również widok podpowiedzi, których powstawanie omówiono w późniejszym rozdziale ??. W sytuacji, gdy wybrana zostaje litera z menu kontekstowego (klawiatury w stanie piątym), to albo wpisany tekst zostaje podmieniony na polską literę,lub nie ulega zmianie. Przykładowo po wpisaniu "aa" użytkownik po raz kolejny wybiera literę "a" - tzn. planował wpisanie frazy "aa". Jeśli jednak decyduje się na literę "ą", to w miejsce widniejącego napisu "aa" pojawia się "ą". Poglądowy diagram przepływu przedstawiono no rysunku ??.



Rys. 1.4 – Widok aplikacji z klawiaturą w stanie piątym po wpisaniu drugiej litery 'a'.

1.3.2 Praca z tekstem

Wpisywanie tekstu w aplikacji odbywa się poprzez specjalny algorytm kontrolujący zawartość aktualnie pisanego słowa oraz całego tekstu. W czasie działania programu, w pamieci przechowywany jest currentWord, czyli aktualne słowo tj. ciąg znaków, liter lub cyfr, które zaczynają się na początku wpisywanego tekstu lub po spacji, a kończą się w pozycji kursora. Dodanie spacji po ciągu znaków kończy słowo i usuwa je ze zmiennej currentWord, a dodaje do zmiennej zwanej wholeText, która przechowuje dotychczas wpisany tekst. Przykładowo jeśli mamy tekst jak na rysunku ?? to w zmiennej wholeText przechowywujemy ""Wymagajcie od siebie choćby inni od was nie wymagali." Jan Paweł II", a w currentWord "sie". W ten sposób podpowiedzi generowane będą jedynie dla cząstki "sie", a tekst wpisywany będzie w pozycji kursora, która również monitorowana jest przez zmienną currentPosition. Scalenie wholeText i curren-Word następuje, gdy zmieniamy pozycję kursora strzałkami, lub jeśli do tekstu dodana zostanie spacja, a za kursorem nie znajduje się żaden znak. Przykład przedstawia rysunek ??.

"Wymagajcie od siebie choćby inni od was nie wymagali." ~Jan Paweł II

Rys. 1.5– Przykładowe zapisywanie tekstu do zmiennych w zależności od pozycji kursora.

Zmienna currentWord została zespolona z wholeText poprzez wklenie jej na pozycji zapisanej jako currentWordStart. W celu dynamicznego ustalania pozycji currentWordStart oraz zawartości currentWord powstały funkcje: getCurrentWordStart() oraz getCurrentWord(). Działanie pierwszej zademonstrowano

```
"Wymagajcie od siebie choćby inni od was nie wymagali."
~Jan Paweł II
```

Rys. 1.6 – Przykładowe zapisywanie tekstu do zmiennych w zależności od pozycji kursora.

za pomocą pseudokodu??.

Algorithm 2 Działanie funkcji getCurrentWordStart()

```
if currentWord nie jest pusty && currentPosition nie jest na początku tekstu then

for każda pozycja aż do początku tekstu do

pobierz literę z wholeText w danej pozycji

if pobrana wartość nie jest liczbą ani literą then

currentWordStart = danapozycja + 1

end if

end for
end if
```

Działanie drugiej sprowadza się do wycięcia faragmentu tekstu między current-WordStart, zaimplementowanym w wyniku działania poprzedniej funkcji, a currentPosition.

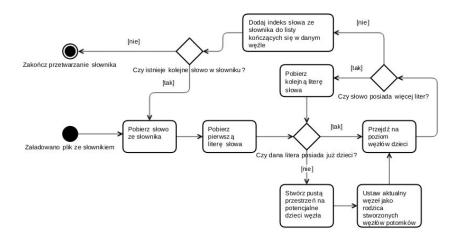
1.3.2.1 Usuwanie znaków

Proces usuwania znaków staje się trudniejszy ze względu na ułatwiające kontrolę nad tekstem currentWord i wholeText. Pierwszym napotkanym problemem była sytuacja, w której currentWord jest puste. W takim wypadku należy usunąć znak znajdujący się w currentPosition ze zmiennej wholeText, a następnie za pomocą wcześniej opisanych funkcji getCurrentWordStart() oraz getCurrentWord() otrzymać informację o nowej wartości currentWord. Kolejnym krokiem jest wycięcie wartości zmiennej currentWord z wholeText, przesunięcie kursora dla informacji użytkownika w odpowiednią pozycję oraz odświeżenie wyglądu podpowiedzi. Gdy currentWord ma wartość, sytuacja upraszcza się do usunięcia ostatniego znaku z currentWord. W celu reprezentacji tekstu dla użytkownika należy scalić wholeText z currentWord, ale by nie utracić wartości wholeText stworzono tymczasową zmienną currentText, który zawiera całą treść wpisanego tekstu.

1.3.3 Trie tree

Jak wyżej ?? wspomniano, w pracy wykorzystano drzewo typu Trie w celu pracy z rozległym słownikiem. Słowa z pliku w formacie TXT wczytywane są do programu podczas uruchamiania klawiatury- każda z linii dostarczanego pliku powinna stanowić pojedynczy wyraz. Słowa te, za pomocą sztucznie wygenerowanych list kodujących oraz dekodujących polski alfabet, wprowadzane są do drzewa typu Trie. Drzewo takie powstaje poprzez stworzenie pustego węzła

typu node - struktury zadeklarowanej w pliku nagłówkowym klasy obsługującej współprace ze słownikiem – Dictionary. Struktura node przechowuje informacje o rodzicu bieżącego węzła, o jego potomkach – czyli węzłach następujących oraz wektor zawierający informację o przynależności danego węzła literowego do słowa. Po zainicjowaniu węzła zerowego, po kolei analizowane są słowa ze słownika w funkcji insertWord().Każde jest rozpatrywane jako tablica liter (char) i iteracyjnie następuje najpierw kodowanie litery na odpowiadający jej indeks (za pomoca mapy alfabet), potem, sprawdzane jest, czy w drzewie nie istnieje już wezeł odpowiadający danej wartości. Gdy nie znaleziono gałezi drzewa pasujących do poszukiwanej wartości tworzy się za pomocą funkcji calloc przestrzeń w pamięci na przyszłe dzieci tego węzła, a jako ich rodzica podaje się aktualnie przeglądany węzeł z literą. Kolejno, niezależnie od wyniku uprzednio rozpatrywanego warunku, o ile słowo wciaż posiada litery do przegladu, przenosi się o poziom niżej w drzewie (na poziom dziecka uprzednio rozpatrywanej litery) i proces zachodzi od początku. Gdy przetworzono wszystkie litery słowa do listy wystąpień ostatniego odwiedzonego węzła dopisany zostaje indeks słowa w słowniku – tym samym oznaczając jego koniec. Na rysunku ?? przedstawiono, w sposób graficzny, działanie danej funkcji.

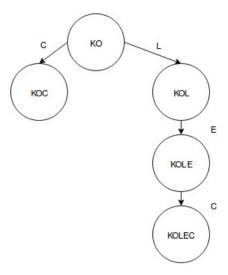


Rys. 1.7 – Diagram przepływu dla funkcji insert
Word() wprowadzającej słowa do drzewa typu Trie.

Po uzupełnieniu słownika nastąpić może auto uzupełnianie wpisywanego tekstu. Każde wpisanie litery powoduje wywołanie metody updateHints(), która jest odpowiedzialna za tworzenie oraz wyświetlanie podpowiedzi, zgodnie z wprowadzonym do tej pory słowem. Jako poszukiwaną frazę traktujemy ciąg znaków, które użytkownik wpisał do pozycji kursora od ostatniej spacji, bądź początku tekstu. W wypadku, gdy ten ciąg znaków jest dłuższy niż dwa, wykorzystywana jest funkcja komunikująca się ze stworzonym słownikiem – search-Word(). Przekazywane jest drzewo Trie słownika oraz aktualnie poszukiwana fraza (bez formatowania). Wpisywana fraza, również traktowana jest jako zbiór liter, które przeglądane są jedna po drugiej. Dla każdej następuje zmiana dzięki mapie kodującej alfabet na odpowiadający indeks, który umożliwia przeszukiwanie słownika. Sprawdzane jest, czy istnieje potomek drzewa Trie o danym

indeksie – jeśli tak, to następuje zmiana węzła na węzeł dziecka, tak, że przy przeszukiwaniu drzewa będą brane pod uwagę jedynie węzły z rodzicem będącym pierwszą literą poszukiwanej frazy. Gdy przeszuka się wszystkie litery, bądź w trakcie tego procesu zabraknie węzłów potomków dla danej kombinacji liter to zwracany jest odpowiednio ostatni węzeł wspólny dla danej frazy lub też węzeł pusty.

W celu lepszego zrozumienia działania algorytmu rozpatrzmy go na przykładzie. Załóżmy, że mamy drzewo takie jak na rysunku ??. Jeśli wyszukamy frazę "ko" to funkcja zwróci nam węzeł i jego dzieci. Możliwe auto uzupełnienia wyglądają wtedy tak jak na rysunku ??. Złożenie końcówek wyrazów zachodzi w

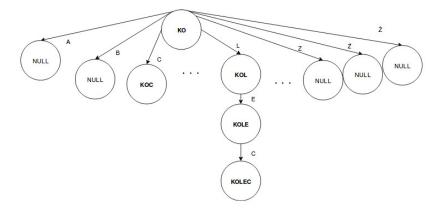


Rys. 1.8 – Przykładowy węzeł do autouzupełniania słów po wpisaniu frazy "ko".

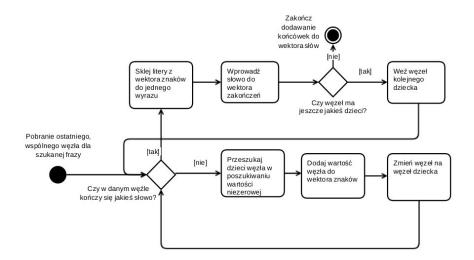
funkcji getSimilarEndings(), której przekazywany jest znaleziony węzeł, pusty wektor, do którego mają zostać zapisane wynikowe wyrazy oraz węzeł znaków niezbędny do dekodowania. W pierwszym kroku sprawdzane jest, czy w danym węźle kończą się jakieś słowa, jeśli tak (wektor wystąpień węzła jest różny od zera),

to każdą literę zapisaną w wyżej wymienionym wektorze znaków zapisuje się do jednego słowa (tworząc końcówkę do auto uzupełniania). Gotowy ciąg znaków zapisywany jest do wektora z końcówkami. W wypadku pierwszego wykonania się funkcji mamy do czynienia z pustym wektorem znaków- toteż nie zostanie stworzona żadna końcówka. Nawet jeśli ''ko" było pełną formą słowa nie powinna się ona wyświetlać w proponowanych opcjach użytkownika. Aby uzupełnić wektor znaków należy przejrzeć przesłany węzeł (ten z rysunku ??) – w tym celu sprawdza się, czy dzieci węzła odpowiadającej każdej literze alfabetu nie są puste, gdyż programowe drzewo ma, prócz wcześniej przedstawionych gałęzi, jeszcze 33 (zakładając, że zaimplementowany alfabet posiada 35 liter) nieobdarzone wartością gałęzie przedstawione na rysunku ??. Gdy znaleziono element o niezerowej wartości pobierana jest za pomocą mapy symetrycznej (reverseAlfabet) wartość literowa węzła i wprowadzana jest do wektora znaków. Węzeł z ''ko" zmieniany jest w węzeł pierwszego pierwszego dziecka – w tym

wypadku ''koc". Następnie przez rekurencję ponownie rozpoczyna się sprawdzanie, czy dane słowo kończy się w tym węźle. Jeśli tak, to proces zachodzi według powyżej opisanych kroków, jeśli nie, to znów poszukiwany jest węzeł potomny z kolejną literą końcówki słowa do auto uzupełniania. Algorytm przedstawiono w sposób graficzny na rysunku ??



Rys. 1.9 – Reprezentacja przykładowego węzła widzianego w programie.



Rys. 1.10 – Diagram przepływu dla funkcji getSmiliarEndings().

Ostatnim krokiem w stworzeniu podpowiedzi jest skrócenie listy końcówek do liczby przycisków przeznaczonych na podpowiedzi oraz zespolenie ich z dotychczas wpisanym słowem. Taki ciąg znaków można przedstawić użytkownikowi jako napis na przycisku, który po wybraniu wpisuje reprezentowany tekst do pola tekstowego zamieniając dotychczasową frazę na wybraną oraz dodając znak spacji na końcu nowowybranego słowa.

1.3.4 Dynamiczna zmiana czasu progowego fiksacji

Jak wspomniano wcześniej klawiatura umożliwia dynamiczną zmianę czasu czasu progowego fiksacji (decydującego o tym kiedy dany przycisk zostanie wywołany). Zmiana następuję w oparciu o ilość błędów wykonanych przez użytkownika w określonym oknie czasowym. Weryfikacja następuję co minutę. Jeśli w tym czasie użytkownik popełni 5 lub więcej błedów (użyje przycisku Backspace), to czas fiksacji ulegnie wydłużeniu o jedną sekundę. Pięć błedów stanowi, dla ustawień początkowych, czyli progowego czasu fiksacji ustawionego na 3s, 25% znaków wpisanych w tym czasie. Dla ilości błędów mniejszej niż dwa czas fiksacji zostaje skrócony. Jeśli użtkownik użyje przycisku Backspace 3-4 razy w ciągu minut czas progowy fiksacji nie ulegnie zmianie. Czas fiksacji został ograniczony obustronnie poprzez stałe z pliku const.h. Założono, że nie może on być krótszy niż 1s i dłuższy niż 6s. Użytkownik ma również możliwość manualnego ustawienia czasu progowego, poprzez zmiane wartości w oknie menu.

1.3.5 Korzystanie z wyszukiwarki internetowej

W celu pracy z przeglądarką niezbędne jest podłączenie drugiego ekranu, na którym może się otwierać okno przeglądarki. W innym wypadku okno klawiatury ulegnie minimalizacji i nie ma możliwości powrotu do okna.

W przypadku skorzystania z jednego z trybów wysłania ("Google", "YouTube", "Filmweb") wywoływana jest metoda, GoogleSearcher, search(). W zależności od przesłanej wartości sendingState, informującego o tym, gdzie wysłane ma być zapytanie, do wyszukiwanego tekstu (pobranego z pola tekstowego) dołączana jest informacja, w którym serwisie szukać wyników. Taka informacja załączana jest jako argument uzupełniający URL powstały przez stworzenie spersonalizownej wyszukiwarki, dzięki specjalnemu Google API. Następnie obiekt klasy QNetworkAccessManager wywołuję metodę RESTową GET na obiekcie klasy QNetworkRequest, który za argument konstruktora przyjmuje powstałe URL z paramatrem.

1.3.5.1 Google Api

Jak już wcześniej wspomniano ?? do projektu wykorzystano specjalne API Google - Google Custom Search Engine. Dzięki temu powstał specjalny link URL umożliwiający przyjmowanie różnych parametrów jako zapytanie do wyszukiwaraki. Co więcej specjalne API na rządanie GET zwraca iformację w postaci QNetworkReply, gdzie funkcja handleNetworkData() umożliwia jego przetworzenie w ustrukturyzowaną postać JSON. Obiekt JSON zawiera 10 pierwszych wynków wyszukiwania w specjalnej przeglądarce. Każdy z obiektów typu JSON posiada informacje o wyniku wyszukiwania. W skład takiego obiektu wchodzą ?:

- "kind": "customsearch#result"
- "title": string
- "htmlTitle": string

• "link": string

• "displayLink": string

• "snippet": string

• "htmlSnippet": string

• "cacheId": string

• "mime": string,

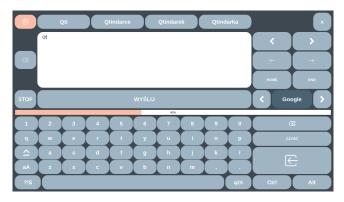
• "fileFormat": string

• "formattedUrl": string

• "htmlFormattedUrl": string

• "pagemap"

Wykorzystując dane z "title" oraz "link" przedstawiane są użytkownikowi cztery pierwsze wyniki wyszukiwania w polu tekstowym,a ich wywołanie (otworzenie strony) odbywa się przez wybranie przystosowanych przycisków podpowiedzi z numerem wyniku wyszukiwania w przypadku wyszukiwania danych w Google. Przykład działania przedstawiono na rysunkach ?? oraz ??.



Rys. 1.11 – Przykładowy tekst wpisany do pola tekstowego, wysyłany jako argumnet wyszukiwania Google.

W wypadku wyszukiwań w Youtube oraz Filmweb użytkownik nie ma możliwości wyboru wyniku wyszukiwania - otwierany jest pierwszy wynik, który zawiera odpowiednie słowa kluczowe.



Rys. 1.12 – Wyniki wyszukiwana tekstu wpisanego na rysunku $\,$??.

1.4 Opis rozwiązania