Jakub Turek
J.Turek@stud.elka.pw.edu.pl

Promotor: dr inż. Jakub Koperwas

Wydział Elektroniki i Technik Informacyjnych

25 kwietnia 2014



#### Agenda

- 1. Wprowadzenie.
- 2. Przegląd zagadnień omówionych na pierwszym seminarium.
- 3. Istnienie optymalnej strategii gry.
- 4. Ogólny opis algorytmu.
- 5. Omówienie wykorzystanych mechanizmów w podziale na fazy gry.

### Scrabble - definicia

- Gra planszowa dla 2-4 osób.
- Na początku gry każdy gracz otrzymuje po 7 klocków. Klocki należą do jednej z dwóch grup:
  - Reprezentują pojedynczą literę alfabetu i przypisaną do niej wartość punktowa.
  - ► Reprezentują dowolną literę i nie mają wartości punktowej (blanki).
- ▶ Gra toczy się w turach. W każdej turze zadaniem gracza jest ułożenie na planszy wyrazu w układzie krzyżówkowym:
  - ► Dopuszczalne są dowolne wyrazy lub ich odmiany ujęte w słownikach języka i ortograficznych.
  - Wyjątki stanowią wyrazy rozpoczynające się wielką literą, skróty, przedrostki, przyrostki oraz słowa wymagające użycia łącznika lub apostrofu.
- Wartość punktowa jest zależna od sumy wartości klocków oraz ich położenia na planszy (premie literowe oraz słowne).



### Plansza do gry



Rysunek: Plansza wykonana z włókna węglowego, podświetlana diodami LED.

#### Scrabble jako gra turniejowa w Polsce

- Polska Federacja Scrabble to oficjalna federacja zrzeszająca kluby Scrabble w Polsce. Została założona w 1997 roku.
- ► Ranking PFS zrzesza 335 graczy, którzy rozegrali minimum 30 partii turniejowych w przeciągu ostatnich dwóch lat.
- Zasady:
  - Ograniczony czas na wykonanie wszystkich ruchów po 20 minut na gracza.
  - Dozwolone są ruchy uznawane za poprawne przez Oficjalny Słownik Polskiego Scrabblisty.
- Rekordy:
  - Najwyższy wynik w partii pełnej Michał Alabrudziński, 721 punktów.
  - Najlepsze otwarcie Radosław Sowiński, 112 punktów za słowo źrebień



# Przypomnienie (1/2)

Podczas poprzedniego wystąpienia zostały omówione następujące zagadnienia:

- 1. Porównanie słowników do gier dla języka polskiego:
  - OSPS "Oficjalny Słownik Polskiego Scrabblisty".
    - SA Słownik alternatywny.
- 2. Analiza statystyczna słownika alternatywnego.
- 3. Omówienie efektywnych struktur słownikowych zorientowanych na przeglądanie poprawnych sufiksów wyrazów:

Trie Drzewo poszukiwań.

DAG Directed Acyclic Graph.

GADDAG prefiksowo-sufiksowa odmiana DAG.

Wprowadzenie 0000000 Ekstrakt z SDM1

#### Omówione zagadnienia - ciąg dalszy:

- 4. Przedstawienie algorytmu Appela-Jacobsona wyznaczającego wszystkie legalne kombinacje ruchów dla ustalonego stanu gry.
- 5. Podział rozgrywki na cztery fazy MG, PEG-1, PEG-2, EG.
- 6. Porównanie najlepszych algorytmów sztucznej inteligencji obecnej generacii:
  - Algorytm Maven.
  - Aplikacja Quackle.
- 7. Przedstawienie wybranych elementów algorytmu używanego w aplikacji Quackle.



Wprowadzenie 000000 Założenia przez pr

#### Cel pracy oraz przyjęte założenia:

- Zwiększenie procentowej liczby wygranych najlepszych algorytmów obecnej generacji:
  - Skuteczność mierzona w starciu z przeciwnikami klasy mistrzowskiej.
- Algorytmem bazowym (oraz referencyjnym) jest wykorzystywany przez aplikację Quackle.
- Średni czas wykonania ruchu nie może być większy niż w algorytmach obecnej generacji.
- Złożoność pamięciowa algorytmu nie jest istotna.
- Słownik dopuszczalnych wyrazów jest znany z góry:
  - Dodanie obsługi nowego języka wymaga przeprowadzenia automatycznej analizy, która może być operacją czasochłonną.



### Strategia optymalna

Podstawy teoretyczne

#### Twierdzenie

Istnieje optymalna strategia gry w Scrabble.

#### Przestrzeń stanów

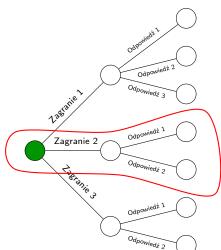
Stan rozgrywki po danej turze opisują parametry P - rozmieszczenie klocków na planszy oraz Z - zagranie. Przejście między stanami determinuje zmiana  $(\Delta P, \Delta Z)$ .

#### Dowód

Dla dowolnej rozgrywki tworzymy graf możliwych stanów wychodząc od stanu końcowego. Do stanu końcowego można wejść tylko poprzez skończoną liczbę legalnych zagrań. Rozumując iteracyjnie dochodzimy do stanu początkowego, na każdym etapie analizując skończoną liczbę przejść między stanami. Wynika z tego, że ilość stanów jest skończona. Można więc w każdym kroku wybrać optymalną strategię, która maksymalizuje prawdopodobieństwo wygranej.



### Strategia optymalna - ilustracja dowodu





- Wyznaczenie optymalnej strategii należy do klasy problemów PSPACE-complete.
- Analiza przestrzeni stanów jest możliwa wyłącznie dla bardzo ograniczonej przestrzeni stanów:
  - W praktyce analiza przestrzeni stanów jest możliwa, gdy w worku nie ma już klocków lub gdy pozostał jeden/dwa klocki.
- ► Należy zmieniać strategię w zależności od fazy rozgrywki:
  - Nie zawsze można użyć strategii optymalnej.
  - Wykorzystanie metod heurystycznych.



Strategia optymalna

#### Fazy gry

Podstawy teoretyczne 000000

Rozgrywkę w Scrabble można podzielić na cztery zasadnicze fazy:

- OP opening-play. Faza obejmuje pierwsze zagranie.
- MG *mid-game*. Faza trwa od momentu rozpoczęcia rozgrywki do momentu rozpoczęcia fazy pre-endgame.
- PEG pre-endgame. Faza rozpoczyna się, gdy w worku pozostaje ≤ 7 klocków i trwa do rozpoczecia fazy end-game. W PEG każde kolejne zagranie może poskutkować opróżnieniem worka. Dodatkowy podział:
  - PEG-1 W worku pozostał jeden klocek. Przez tę faze przechodzi około 50% gier.
  - PEG-2 W worku pozostały dwa klocki.
  - PEG-X W worku pozostało  $x \leq 7$  klocków.
  - EG end-game. W worku nie ma już żadnych klocków.



# Strategia a faza gry

Podstawy teoretyczne 000000



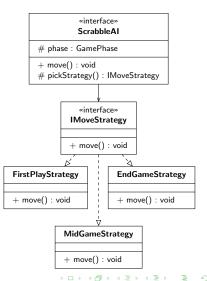
Rysunek: Zmiana strategii wraz z progresją rozgrywki.

#### Wzorzec projektowy - strategia

Podstawy teoretyczne 000000

#### Strategia

Wzorzec definiuje rodzinę algorytmów, pakuje je jako osobne klasy i powoduje, że są one w pełni wymienne. Zastosowanie strategii pozwala na to, aby zmiany w implementacji przetwarzania były całkowicie niezależne od strony klienta, który z nich korzysta.

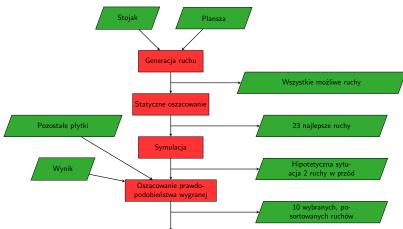


### Otwarcie gry

- Celem jest wybranie najwyżej punktowanego zagrania.
- ▶ W algorytmie aplikacji Quackle jest przeszukiwany słownik i dla każdej prawidłowej kombinacji liter wyznaczana jest wartość punktowa.
- Wprowadzona optymalizacja wydajnościowa:
  - ► Ponieważ słownik jest znany z góry można przeprowadzać wstępne obliczenia.
  - ► Każdą możliwą kombinację liter indeksujemy 7-wyrazowym ciągiem znaków, które przedstawiają litery ułożone w porządku alfabetycznym.
  - Dla każdego indeksu obliczamy najlepsze otwarcie.
  - Najlepsze otwarcie wyznaczane w czasie jednostkowym (wyjątek: blanki).

15 / 43

### Algorytm dla fazy mid-game



Rysunek : Schemat algorytmu referencyjnego dla fazy MG.



Algorytm referencyjny wykorzystuje do statycznego oszacowania poniższa funkcję celu.

#### Funkcja celu

Faza mid-game

$$F(x) = P(x) + LV(x),$$

gdzie P(x) to liczba punktów za zagranie x, a LV(x) to leave value klocków pozostałych po wykonaniu zagrania x.

#### Leave value

Obliczona na podstawie bazy danych gier wartość, która faworyzuje kombinacje liter o większym prawdopodobieństwie dopełnienia wysokopunktowych zagrań w nadchodzących ruchach. Może przyjmować dodatnie oraz ujemne wartości.

### Faza mid-game: Symulacja

#### Algorytm referencyjny wykonuje następującą symulację:

- 1. Gracz wykonuje zagranie  $P_1$ .
- 2. Przeciwnik wybiera 7 losowych klocków, wyznacza wszystkie możliwości ruchu i wykonuje zagranie  $P_2$  dla ruchu z najlepszym statycznym oszacowaniem.
- 3. Gracz uzupełnia klocki, wyznacza wszystkie możliwości ruchu i wykonuje zagranie  $P_3$  dla ruchu z najlepszym statycznym oszacowaniem.
- 4. Gracz oblicza wartość  $PV_1$  zagrania  $P_1$  odejmując od liczby swoich punktów po zagraniu  $P_3$  liczbę punktów przeciwnika po zagraniu  $P_2$ .
- 5. Gracz dodaje do  $PV_1$  leave value po zagraniu  $P_3$ .

# Faza mid-game: Oszacowanie prawdopodobieństwa wygranei

Algorytm referencyjny szacuje prawdopodobieństwo wygranej zgodnie z poniższa zależnościa.

Estymata prawdopodobieństwa wygranej

$$W: PV, TR \rightarrow [0; 1],$$

gdzie PV to wartość zagrania obliczona na etapie symulacji, a TR to liczba klocków pozostałych do wykorzystania w partii.

Wartość funkcji jest wyznaczana na podstawie bazy danych gier.

Faza end-game

- Możliwe wykorzystanie drzewa przestrzeni stanów:
  - Dla rozgrywki 7 na 7 klocków ilość gałęzi wynosi 200, a maksymalna ilość zagłębień wynosi 14.
  - Nie można zastosować efektywnie algorytmu  $\alpha \beta$ .
  - Wymagane jest przeszukiwanie drzewa z ograniczeniami.
- Wykorzystanie programowania dynamicznego:
  - Założenie, że sytuacja na planszy jest statyczna. Szacowana jest wyłacznie wartość stojaków.
  - Wartość każdego możliwego ruchu jest szacowana przy założeniu, że gra zakończy się dokładnie w N turach.
  - ▶ Oszacowanie wartości ruchu  $F_N(x) = P_N(x) + LV_{N-1}$ , gdzie  $P_N$  to liczba punktów uzyskanych za ruch, a  $LV_{N-1}$  to oszacowanie wartości pozostałych klocków przy założeniu, że do końca gry pozostało N-1 tur.

# Faza end-game (2/2)

#### Przykład oszacowania:

- 1. Gracz 1  $(G_1)$  zakończy grę w 8 ruchach. Wtedy gracz 2  $(G_2)$  rozegra 7 ruchów. Powstaje ścieżka, którą przetwarzamy algorytmem minimax.
- 2.  $G_2$  zakończy grę w 7 ruchach.  $G_1$  rozegra wtedy 7 ruchów. Jeżeli ta ścieżka będzie lepsza dla  $G_2$ ,  $G_2$  wybierze właśnie ją.
- 3.  $G_1$  będzie miał okazję do poprawy jeżeli zakończy grę w 7 ruchach...

Algorytm jest powtarzany do momentu, gdy żaden z graczy nie może się poprawić.

### Faza end-game: modyfikacje

- Nie zawsze istnieje jedna optymalna ścieżka zagrania dla przeciwnika:
  - Przykładowo, jeżeli przeciwnik może zagrać słowo ALE w dwóch pozycjach (za 25 i 28 punktów) korzyść z zablokowania drugiej pozycji względem zablokowania pierwszej wynosi tylko 3 punkty.
- ► Rozwiązaniem problemu jest wprowadzenie dwóch oszacowań:
  - optymistycznego,
  - pesymistycznego.
- ► Wykorzystanie algorytmu B\* do przeszukiwania przestrzeni (minimax nie wspiera przedziałów).

### Faza pre-endgame

Algorytm w fazie pre-endgame wymaga połączenia podejść wykorzystywanych w fazach *mid-game* i *end-game*:

- ▶ Obliczenia wykonywane w fazie *mid-game* nadal pozostają poprawne.
- Istnieje możliwość zakończenia gry w dwóch turach, więc dla uzyskania pełnego obrazu należy przeszukać przestrzeń stanów jak w fazie end-game.
- ▶ Hybrydowy algorytm dla fazy *pre-endgame* jest uruchamiany począwszy od 9 klocków pozostałych w worku.

### Prawdopodobieństwo występowania bigramów

#### N-gram

Sekwencja składająca się z n liter, znaków lub wyrazów.

- Unigram.
- Bigram.
- Trigram.
- 4-gram.
- N-gram.

Bigram	Wystąpienia
ni	1 077 436
ie	1 028 249
ow	645 018
an	507 205
wa	484 295
za	313 370
ро	301 636
ch	296 749
ał	294 734
ia	284 247

# Prawdopodobieństwo występowania n-gramów

	Trigram	Wystąpienia
	nie	635 196
	owa	307 277
	ani	195 186
	wan	180 460
m	cie	148 513
	nia	142 201
	jąc	131 792
	prz	130 283
	wał	126 134
	rze	116 370

4-gram	Wystąpienia
owan	127 626
ował	88 130
wani	78 095
niep	77 449
prze	73 230
ując	67 062
ania	61 398
ając	59 499
ście	56 462
łaby	55 380
тару	33 300

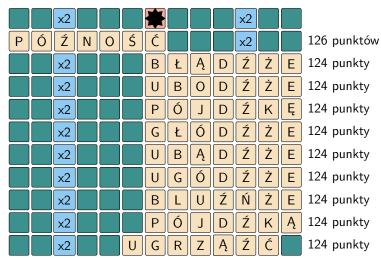
5-gram	Wystąpienia
owani	54 991
niepo	40 329
ałaby	37 581
yście	33 161
owała	28 175
niewy	26 193
owane	25 555
wania	25 551
owany	25 542
ałyby	25 282

# Prawdopodobieństwo występowania n-gramów (2)

6-gram	Wystąpienia
owania	17 609
wałaby	17 161
byście	16 821
liście	15 910
aniami	15 585
aniach	15 585
łyście	15 405
owanie	14 674
owałby	14 437
nieprz	14 328

7-gram	Wystąpienia
owałaby	12 401
libyśmy	12 267
łybyśmy	12 094
ałyście	9 902
aliście	9 304
ibyście	8 445
libyści	8 443
ybyście	8 317
łybyści	8 314
nieprze	8 111

Faza pre-endgame



#### Najlepsze kombinacje liter

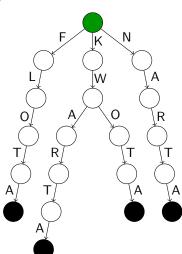
Najlepsze kombinacje liter to zawartość stojaka, która umożliwia ułożenie (niezależnie) jak największej ilości słów.

6 liter	Kombinacje
e, m, n, o, r, t	10 wyrazów
a, i, k, l, n, o	10 wyrazów
a, e, i, l, m, n	10 wyrazów
e, i, k, m, o, s	9 wyrazów
a, i, k, m, n, o	9 wyrazów
a, i, l, m, o, s	9 wyrazów
a, i, k, o, t, w	9 wyrazów
a, i, k, n, t, u	9 wyrazów
a, e, k, l, s, z	9 wyrazów
a, e, i, k, m, r	9 wyrazów

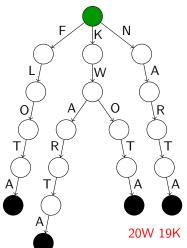
7 liter	Kombinacje
e, i, k, l, n, o, w	12 wyrazów
a, e, i, k, p, r, s	12 wyrazów
a, e, i, k, l, n, p	12 wyrazów
a, e, k, n, r, t, y	11 wyrazów
a, i, k, m, o, p, s	11 wyrazów
a, i, k, m, o, r, w	11 wyrazów
a, a, i, k, l, m, s	10 wyrazów
a, i, k, m, o, s, t	10 wyrazów
a, i, k, l, n, o, w	10 wyrazów
a, i, k, l, m, n, o	10 wyrazów

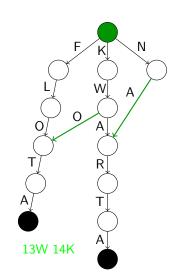
#### Wyznaczanie wszystkich legalnych ruchów

- ► Algorytm opisany w pracy *The* World's Fastest Scrabble Program A. W. Appela i G. J. Jacobsona.
- Algorytm z nawrotami.
- Bazuje na skompresowanej, grafowej odmianie drzewa trie o nazwie DAWG (ang. Directed Acyclic Word Graph).



#### Trie vs DAWG





#### Algorytm Appela-Jacobsona (1)

- 1. Redukcja złożoności problemu do jednego wymiaru:
  - rozpatrywanie ruchów wyłącznie poziomo,
  - ograniczenie zbioru wyłącznie do jednego wiersza.

Rozumowanie należy powtórzyć dla wszystkich wierszy, a następnie transponować planszę i zastosować do ruchów w pionie.



#### Algorytm Appela-Jacobsona (2)

- 2. Ograniczenie zbioru znaków możliwych do wstawienia w miejsce pustych płytek:
  - ruch w danym kierunku może skutkować tworzeniem nowych słów w kierunku przeciwnym,
  - słowa utworzone w kierunku przeciwnym powstają zawsze poprzez dodanie jednego znaku.



# Algorytm Appela-Jacobsona (3)

- 3. Wyznaczenie kotwic (ang. anchors):
  - kotwica to najbardziej wysunięta na lewo płytka nowego słowa, która jest przyległa do płytki istniejącego już na planszy słowa,
  - kotwicą może być każde puste miejsce przyległe do płytki znajdującej się na planszy.





#### Algorytm Appela-Jacobsona (4)

4. Rozwinięcie słów, wychodząc od wyznaczonych kotwic, z uwzględnieniem ograniczeń.

#### Lewa strona

- Obejmuje wszystkie płytki na lewo od kotwicy.
- Może:
  - Składać się wyłącznie z płytek już znajdujących się na planszy - przypadek trywialny.
  - Składać się wyłącznie z płytek znajdujących się na stojaku. Wymaga wyznaczenia wszystkich możliwych kombinacji płytek.
  - Bvć pusta.

#### Prawa strona

- Obejmuje kotwicę oraz wszystkie płytki na prawo od niej.
- Wyznaczana poprzez dopełnianie lewej strony wyrazami ze słownika.
- Poszczególne litery muszą być dostepne na stojaku, a także spełniać ograniczenia wyznaczone dla poszczególnych pól planszy.

#### Algorytm Appela-Jacobsona - wydajność

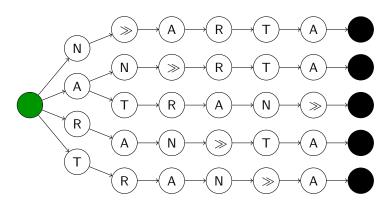
Potencjalnym problemem wydajnościowym jest wyznaczanie wszystkich możliwych kombinacji prefiksów:

- W pesymistycznym przypadku kotwica może być skrajnie prawą płytką wyrazu.
- Dla określonych liter na stojaku może istnieć do 6! = 720 lewostronnych kombinacji do zbadania.
- ▶ W przypadku, gdy na stojaku znajdują się dwa *blanki*, liczba kombinacji rośnie do  $\frac{4! \times 32^2}{2} = 12288$ .
- Nadmiarowość obliczeń duża część badanych kombinacji może nie istnieć (lub nie posiadać rozwinięć) w słowniku.

35 / 43

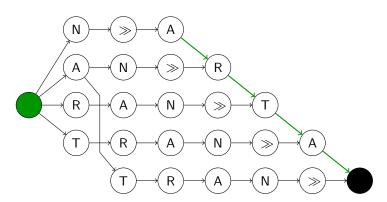
#### **GADDAG**

- ▶ S. A. Gordon, A Faster Scrabble Move Generation Algorithm.
- Struktura nastawiona na szybkie prefiksowanie wyrazów.



#### GADDAG - wady

- Duża złożoność pamięciowa.
- ► Można próbować minimalizować graf po węzłach zawierających ≫.



	Maven	Quackle
Autorzy	Brian Sheppard	Jason Katz-Brown,
Autorzy	Brian Sheppard	John O'Laughlin
Źródło	Zamknięte	Otwarte (C++, Qt)
Struktura słownika	DAWG	GADDAG
	Zależna od fazy gry. Wykorzystanie	Zależna od fazy gry. Wykorzystanie
Strategia	heurystyk i symulacji do ewaluacji	heurystyk i symulacji do ewaluacji
	najbardziej korzystnych ruchów.	najbardziej korzystnych ruchów.
Wyniki przeciwko	▶ 9-5 vs Adam Logan (1997)	▶ 3-2 vs David Boys (2006)
ludziom	▶ 6-3 vs Joel Sherman (2006)	
"Bezpośrednie" starcie	▶ 30-6	▶ 32-4

"It's still better to be a human than to be a computer" - David Boys



#### Fazy gry

#### 1. **MG** - mid-game:

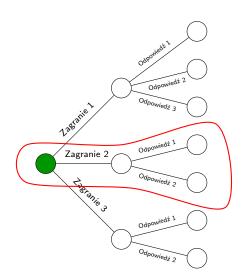
- Trwa od momentu rozpoczęcia gry, aż do osiągnięcia fazy pre-endgame.
- 2. **PEG** pre-endgame.
  - Dzieli się na dwa etapy PEG-1 oraz PEG-2.
  - Występuje, gdy do pobrania pozostają odpowiednio jedna lub dwie płytki.
  - Przez PEG przechodzi ponad połowa gier.
- 3. **EG** endgame.
  - Rozpoczyna się, gdy pobrane zostaną wszystkie płytki.
  - Wiadomo jakimi literami dysponuje przeciwnik.

# Mid-game (Quackle)



### (Pre-)Endgame

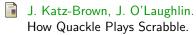
- W fazach PEG, EG możliwe jest zastosowanie wyszukiwania wyczerpującego przestrzeni stanów.
- Algorytmy przeszukiwania  $\alpha \beta$ ,  $A^*$ ,  $B^*$ .
- Obliczenia progresywne przeszukiwanie rozpoczynane w miejscu, w którym można podjąć szybką i pewną decyzję.



#### Literatura



Brian Sheppard. World-championship-caliber Scrabble. Artificial Intelligence, vol. 134, p. 241-275, January 2002.



# Dziękuję za uwagę!



Zakończenie