

Βελτιώνοντας την επίδοση του packrat parsing

Νίκος Μαυρογεώργης

Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών Υπολογιστών
Εθνικό Μετσόβειο Πολυτεχνείο

Παρουσίαση Διπλωματικής
Ιούνιος 2020

Επιβλέπων Καθηγητής: Νίκος Παπασπύρου

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Συντακτική Ανάλυση

- Πρακτικά όλες οι γλώσσες, είτε φυσικές είτε γλώσσες μηχανής, βασίζονται στην έκφραση της πληροφορίας με γραμμικό τρόπο
- Συνήθως η αναπαράσταση γίνεται με τη μορφή μίας *συμβολοσειράς*, που είναι μια ακολουθία χαρακτήρων από ένα τυποποιημένο σύνολο
- Οποιαδήποτε εφαρμογή επεξεργασίας γλώσσας πρέπει να μετατρέψει τις συμβολοσειρές σε πιο αφηρημένες δομές όπως λέξεις, φράσεις, προτάσεις, εκφράσεις ή εντολές

Συντακτική Ανάλυση

- Πρακτικά όλες οι γλώσσες, είτε φυσικές είτε γλώσσες μηχανής, βασίζονται στην έκφραση της πληροφορίας με γραμμικό τρόπο
- Συνήθως η αναπαράσταση γίνεται με τη μορφή μίας *συμβολοσειράς*, που είναι μια ακολουθία χαρακτήρων από ένα τυποποιημένο σύνολο
- Οποιαδήποτε εφαρμογή επεξεργασίας γλώσσας πρέπει να μετατρέψει τις συμβολοσειρές σε πιο αφηρημένες δομές όπως λέξεις, φράσεις, προτάσεις, εκφράσεις ή εντολές

Ορισμός

Συντακτική ανάλυση (parsing) είναι η διαδικασία που εξάγει χρήσιμη δομημένη πληροφορία από γραμμικό κείμενο.

Πόσο κοστίζει η συντακτική ανάλυση?

Πόσο κοστίζει η συντακτική ανάλυση?

- Αποτελεί σημαντικό κομμάτι της εκτέλεσης προγραμμάτων, ειδικά στις διερμηνευόμενες γλώσσες όπου οι εντολές δεν μετατρέπονται σε ένα εκτελέσιμο, αλλά εκτελούνται διαρκώς εκ νέου:
 - Γλώσσες Σεναρίων: Python, Javascript
 - Γλώσσες Σήμανσης: HTML, CSS, Postscript
 - Γλώσσες ανταλλαγής δεδομένων: XML, JSON

Πόσο κοστίζει η συντακτική ανάλυση?

- Αποτελεί σημαντικό κομμάτι της εκτέλεσης προγραμμάτων, ειδικά στις διερμηνευόμενες γλώσσες όπου οι εντολές δεν μετατρέπονται σε ένα εκτελέσιμο, αλλά εκτελούνται διαρκώς εκ νέου:
 - Γλώσσες Σεναρίων: Python, Javascript
 - Γλώσσες Σήμανσης: HTML, CSS, Postscript
 - Γλώσσες ανταλλαγής δεδομένων: XML, JSON
- Κατά το rendering ιστοσελίδων, η συντακτική ανάλυση των HTML, CSS και Javascript καταναλώνει έως και το 40% της διαδικασίας.

Πόσο κοστίζει η συντακτική ανάλυση?

- Αποτελεί σημαντικό κομμάτι της εκτέλεσης προγραμμάτων, ειδικά στις διερμηνευόμενες γλώσσες όπου οι εντολές δεν μετατρέπονται σε ένα εκτελέσιμο, αλλά εκτελούνται διαρκώς εκ νέου:
 - Γλώσσες Σεναρίων: Python, Javascript
 - Γλώσσες Σήμανσης: HTML, CSS, Postscript
 - Γλώσσες ανταλλαγής δεδομένων: XML, JSON
- Κατά το rendering ιστοσελίδων, η συντακτική ανάλυση των HTML, CSS και Javascript καταναλώνει έως και το 40% της διαδικασίας.

Συμπέρασμα

Θα άξιζε να μειώναμε το χρόνο εκτέλεσής της, ιδιαίτερα αν αξιοποιούσαμε και τα πολυπύρρηνα συστήματα που είναι σχεδόν πάντα διαθέσιμα.

Σε ποιες γραμματικές απευθύνεται το packrat?

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Parsing Expression Grammars - Κίνητρο

- Οι δύο πιο συνηθισμένες μέθοδοι για να περιγραφεί η σύνταξη μίας γλώσσας: οι κανονικές εκφράσεις και οι γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα (CFGs)

Parsing Expression Grammars - Κίνητρο

- Οι δύο πιο συνηθισμένες μέθοδοι για να περιγραφεί η σύνταξη μίας γλώσσας: οι κανονικές εκφράσεις και οι γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα (CFGs)
- Ένα ακόμη χρήσιμο πρότυπο περιγραφής της σύνταξης είναι οι *Parsing Expression Grammars* (PEGs)
- Μοιάζουν με τις γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα, αλλά έχουν και ορισμένες θεμελιώδεις διαφορές

Parsing Expression Grammars - Κίνητρο

- Οι δύο πιο συνηθισμένες μέθοδοι για να περιγραφεί η σύνταξη μίας γλώσσας: οι κανονικές εκφράσεις και οι γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα (CFGs)
- Ένα ακόμη χρήσιμο πρότυπο περιγραφής της σύνταξης είναι οι *Parsing Expression Grammars (PEGs)*
- Μοιάζουν με τις γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα, αλλά έχουν και ορισμένες θεμελιώδεις διαφορές
- Δαισθητικά μια CFG μας περιγράφει το πώς κατασκευάζεται μία συμβολοσειρά που ανήκει σε κάποια γλώσσα, ενώ οι PEGs το πώς αναλύεται η συμβολοσειρά ώστε να προκύψει δομική πληροφορία για αυτή

Parsing Expression Grammars - Κίνητρο

Example

Γλώσσα από τη συνένωση ζευγών **a**

- Παραγωγικός ορισμός: $\{s \in a^* | s = (aa)^n\}$ δηλαδή μια γλώσσα με ένα μόνο γράμμα στο λεξιλόγιό της της οποίας οι συμβολοσειρές κατασκευάζονται συνενώνοντας ζεύγη από **a**
- Αναγνωριστικός ορισμός: $\{s \in a^* | (|s| \bmod 2 = 0)\}$ δηλαδή μία συμβολοσειρά από **a**'s γίνεται αποδεκτή μόνο αν το μήκος της είναι άρτιο

Parsing Expression Grammars - Κίνητρο

Example

Γλώσσα από τη συνένωση ζευγών **a**

- Παραγωγικός ορισμός: $\{s \in a^* | s = (aa)^n\}$ δηλαδή μια γλώσσα με ένα μόνο γράμμα στο λεξιλόγιό της της οποίας οι συμβολοσειρές κατασκευάζονται συνενώνοντας ζεύγη από **a**
- Αναγνωριστικός ορισμός: $\{s \in a^* | (|s| \bmod 2 = 0)\}$ δηλαδή μία συμβολοσειρά από **a**'s γίνεται αποδεκτή μόνο αν το μήκος της είναι άρτιο

Ο σχεδιαστής της γραμματικής είναι ευκολότερο να σκέφτεται πώς αναλύεται μία δοσμένη συμβολοσειρά στα συστατικά της, παρά πώς θα γεννηθεί (generated) η συμβολοσειρά μέσα από τους κανόνες της γραμματικής.

Parsing Expression Grammars - Ορισμοί

- Κανόνες της μορφής $n \leftarrow e$, όπου n μη τερματικό και e έκφραση ("για να αναγνωρίσεις το n , αναγνώρισε πρώτα το e ")

Parsing Expression Grammars - Ορισμοί

- Κανόνες της μορφής $n \leftarrow e$, όπου n μη τερματικό και e έκφραση ("για να αναγνωρίσεις το n , αναγνώρισε πρώτα το e ")
- Αριστερό βέλος αντί για δεξί: διασθητική διαφορά στην "ροή της πληροφορίας"

Parsing Expression Grammars - Ορισμοί

- Κανόνες της μορφής $n \leftarrow e$, όπου n μη τερματικό και e έκφραση ("για να αναγνωρίσεις το n , αναγνώρισε πρώτα το e ")
- Αριστερό βέλος αντί για δεξί: διασθητική διαφορά στην "ροή της πληροφορίας"
- Οι κανόνες των CFGs εκφράζουν "παραγωγές" από μη τερματικά στις αντίστοιχες εκφράσεις τους ενώ των PEGs αναπαριστούν "αφαιρέσεις" από τις εκφράσεις στους αντίστοιχους κανόνες

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Κενή συμβολοσειρά `()` : "Μην προσπαθήσεις να διαβάσεις τίποτα:
απλά επίστρεψε επιτυχώς χωρίς να καταναλώσεις τίποτα
από την είσοδο."

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Κενή συμβολοσειρά `()`: "Μην προσπαθήσεις να διαβάσεις τίποτα:
απλά επέστρεψε επιτυχώς χωρίς να καταναλώσεις τίποτα
από την είσοδο."

Τερματικό `α`: "Αν το επόμενο τερματικό στην είσοδο είναι α τότε
κατανάλωσε ένα τερματικό και επέστρεψε επιτυχώς.
Αλλιώς, απέτυχε και μην καταναλώσεις τίποτα."

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Κενή συμβολοσειρά $()$: "Μην προσπαθήσεις να διαβάσεις τίποτα:
απλά επέστρεψε επιτυχώς χωρίς να καταναλώσεις τίποτα
από την είσοδο."

Τερματικό α : "Αν το επόμενο τερματικό στην είσοδο είναι α τότε
κατανάλωσε ένα τερματικό και επέστρεψε επιτυχώς.
Αλλιώς, απότυχε και μην καταναλώσεις τίποτα."

Μη Τερματικό A : "Προσπάθησε να διαβάσεις την είσοδο με βάση
τον κανόνα που αντιστοιχεί στο A και επέστρεψε επιτυχώς
ή απότυχε αντίστοιχα."

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Ακολουθία $(e_1 e_2 \dots e_n)$: "Προσπάθησε να διαβάσεις μία συμβολοσειρά ώστε να επιτύχει η e_1 . Αν η e_1 επιτύχει, κάνε το ίδιο με την e_2 , ξεκινώντας από το σημείο της εισόδου που δεν κατανάλωσε η e_1 κ.ό.κ. Αν και οι n εκφράσεις αναγνωριστούν επίστρεψε επιτυχώς και κατανάλωσε τα αντίστοιχα κομμάτια της εισόδου. Αν οποιαδήποτε υποέκφραση αποτύχει, απότυχε χωρίς να καταναλώσεις τίποτα."

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Διατεταγμένη Επιλογή $(e_1/e_2/\dots/e_n)$: "Προσπάθησε να διαβάσεις μία συμβολοσειρά ώστε να επιτύχει η e_1 . Αν επιτύχει τότε η επιλογή επιστρέφει επιτυχώς καταναλώνοντας το αντίστοιχο κομμάτι της εισόδου. Αλλιώς, προσπάθησε με την e_2 και την αρχική είσοδο κ.ό.κ, μέχρις ότου να επιτύχει κάποια από τις υποεκφράσεις. Αν καμία από τις n εναλλακτικές δεν πετύχουν, τότε απέτυχε χωρίς να καταναλώσει τίποτα."

Parsing Expression Grammars - Εκφράσεις

Διατεταγμένη Επιλογή $(e_1/e_2/\dots/e_n)$: "Προσπάθησε να διαβάσεις μία συμβολοσειρά ώστε να επιτύχει η e_1 . Αν επιτύχει τότε η επιλογή επιστρέφει επιτυχώς καταναλώνοντας το αντίστοιχο κομμάτι της εισόδου. Αλλιώς, προσπάθησε με την e_2 και την αρχική είσοδο κ.ό.κ, μέχρις ότου να επιτύχει κάποια από τις υποεκφράσεις. Αν καμία από τις n εναλλακτικές δεν πετύχουν, τότε απότυχε χωρίς να καταναλώσεις τίποτα."

Example

Έστω ο κανόνας $Number \leftarrow Digit\ Number/Digit$. Η σειρά έχει σημασία, διότι αν ήταν ανάποδα και θέλαμε να αναλύσουμε τον αριθμό 12, θα πηγαίναμε πρώτα στην εναλλακτική $Digit$, θα αναγνωρίζαμε το 1 και θα επιστρέφαμε χωρίς να πάμε στο 2.

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing**
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Ορισμοί

- Ο απλούστερος και διαισθητικά προφανής τρόπος να σχεδιάσουμε έναν συντακτικό αναλυτή είναι η από πάνω προς τα κάτω ανάλυση ή ανάλυση αναδρομικής κατάβασης.
- *Προβλέποντες (predictive) συντακτικοί αναλυτές*: επιχειρούν να προβλέψουν ποιο στοιχείο της γλώσσας ακολουθεί, βλέποντας ορισμένα από τα προπορευόμενα σύμβολα στην είσοδο.
- *Συντακτικοί αναλυτές με οπισθαναχώρηση (backtracking)*: παίρνουν αποφάσεις υποθετικά (speculatively) και δοκιμάζουν διαδοχικά διάφορες εναλλακτικές. Αν μία αποτύχει, τότε ο αναλυτής οπισθαναχωρεί στη θέση της εισόδου που ήταν προτού δοκιμάσει την εναλλακτική και μετά εξετάζει την επόμενη εναλλακτική.

Ορισμοί

- Ο απλούστερος και διαισθητικά προφανής τρόπος να σχεδιάσουμε έναν συντακτικό αναλυτή είναι η από πάνω προς τα κάτω ανάλυση ή ανάλυση αναδρομικής κατάβασης.
- *Προβλέποντες (predictive) συντακτικοί αναλυτές*: επιχειρούν να προβλέψουν ποιο στοιχείο της γλώσσας ακολουθεί, βλέποντας ορισμένα από τα προπορευόμενα σύμβολα στην είσοδο.
- *Συντακτικοί αναλυτές με οπισθαναχώρηση (backtracking)*: παίρνουν αποφάσεις υποθετικά (speculatively) και δοκιμάζουν διαδοχικά διάφορες εναλλακτικές. Αν μία αποτύχει, τότε ο αναλυτής οπισθαναχωρεί στη θέση της εισόδου που ήταν προτού δοκιμάσει την εναλλακτική και μετά εξετάζει την επόμενη εναλλακτική.

Ποιο από τα δύο θα επιλέξουμε?

Ορισμοί

- Ο απλούστερος και διαισθητικά προφανής τρόπος να σχεδιάσουμε έναν συντακτικό αναλυτή είναι η από πάνω προς τα κάτω ανάλυση ή ανάλυση αναδρομικής κατάβασης.
- *Προβλέποντες (predictive) συντακτικοί αναλυτές*: επιχειρούν να προβλέψουν ποιο στοιχείο της γλώσσας ακολουθεί, βλέποντας ορισμένα από τα προπορευόμενα σύμβολα στην είσοδο.
- *Συντακτικοί αναλυτές με οπισθαναχώρηση (backtracking)*: παίρνουν αποφάσεις υποθετικά (speculatively) και δοκιμάζουν διαδοχικά διάφορες εναλλακτικές. Αν μία αποτύχει, τότε ο αναλυτής οπισθαναχωρεί στη θέση της εισόδου που ήταν προτού δοκιμάσει την εναλλακτική και μετά εξετάζει την επόμενη εναλλακτική.

Ποιο από τα δύο θα επιλέξουμε? Και τα δύο!

Θεμέλια

- Αξιοποιούμε τη λογική της αναδρομικής κατάβασης (απλότητα), αποθηκεύοντας τα ενδιάμεσα αποτελέσματα σε έναν πίνακα, ώστε να μη χρειάζεται backtracking

Θεμέλια

- Αξιοποιούμε τη λογική της αναδρομικής κατάβασης (απλότητα), αποθηκεύοντας τα ενδιάμεσα αποτελέσματα σε έναν πίνακα, ώστε να μη χρειάζεται backtracking

Πίνακας Packrat

Θεωρούμε έναν πίνακα όπου το κελί (i, j) περιέχει το αποτέλεσμα της συντακτικής ανάλυσης του μη τερματικού i , ξεκινώντας από τη θέση j .

Παράδειγμα

$$\begin{aligned} \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\ \textit{Multitive} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\ \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{'')} \mid \textit{Decimal} \\ \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0'} \mid \dots \mid \text{'9'} \end{aligned} \tag{1}$$

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textit{Multitive} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{')' } \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0' } \mid \dots \mid \text{'9' }
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$\text{Additive} \leftarrow \text{Multitive} \text{ '+' } \text{Additive} \mid \text{Multitive}$
 $\text{Multitive} \leftarrow \text{Primary} \text{ '*' } \text{Multitive} \mid \text{Primary}$
 $\text{Primary} \leftarrow \text{'(' } \text{Additive} \text{'})' \mid \text{Decimal}$
 $\text{Decimal} \leftarrow \text{'0'} \mid \dots \mid \text{'9'}$
(1)

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textit{Multitive} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{'')} \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0'} \mid \dots \mid \text{'9'}
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textit{Multitive} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{')' } \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0' } \mid \dots \mid \text{'9' }
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textit{Multitive} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{'')} \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0'} \mid \dots \mid \text{'9'}
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textcolor{red}{\textit{Multitive}} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{')' } \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0' } \mid \dots \mid \text{'9' }
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

Additive \leftarrow *Multitive* '+' *Additive* | *Multitive*
Multitive \leftarrow *Primary* '*' *Multitive* | *Primary*
Primary \leftarrow '(' *Additive* ')' | *Decimal*
Decimal \leftarrow '0' | ... | '9'

(1)

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}
 \textit{Additive} &\leftarrow \textit{Multitive} \text{ '+' } \textit{Additive} \mid \textit{Multitive} \\
 \textcolor{red}{\textit{Multitive}} &\leftarrow \textit{Primary} \text{ '*' } \textit{Multitive} \mid \textit{Primary} \\
 \textit{Primary} &\leftarrow \text{'(' } \textit{Additive} \text{')' } \mid \textit{Decimal} \\
 \textit{Decimal} &\leftarrow \text{'0' } \mid \dots \mid \text{'9' }
 \end{aligned}
 \tag{1}$$

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

Additive \leftarrow *Multitive* '+' *Additive* | *Multitive*
Multitive \leftarrow *Primary* '*' *Multitive* | *Primary*
Primary \leftarrow '(' *Additive* ')' | *Decimal*
Decimal \leftarrow '0' | ... | '9'

(1)

column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Παράδειγμα

Additive \leftarrow *Multitive* '+' *Additive* | *Multitive*
Multitive \leftarrow *Primary* '*' *Multitive* | *Primary*
Primary \leftarrow '(' *Additive* ')' | *Decimal*
Decimal \leftarrow '0' | ... | '9'

(1)

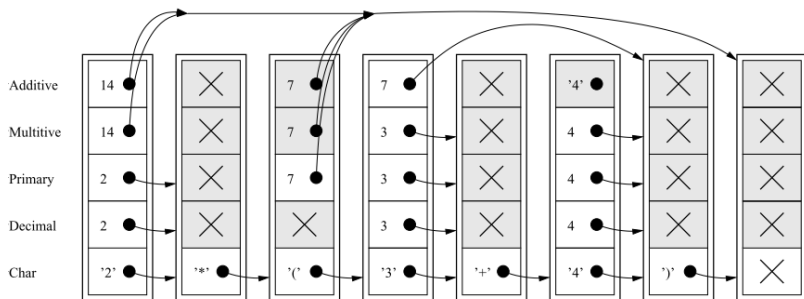
column	C1	C2	C3	C4	C5	C6	C7	C8
Additive			↑	(7,C7)	X	(4,C7)	X	X
Multitive			⋮	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Primary		← ...	(?)	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Decimal			X	(3,C5)	X	(4,C7)	X	X
Input String	'2'	'*'	'('	'3'	'+'	'4'	')'	EOF

Υπομνηματισμός

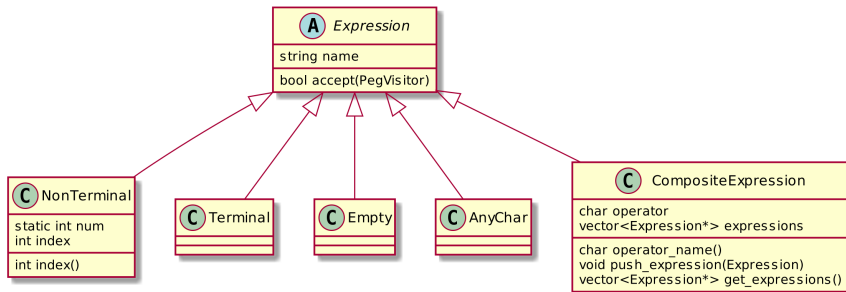
- Δεν χρειάζεται να υπολογίζουμε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα
- Ξεκινάμε με αναδρομή από το αρχικό σύμβολο στην αρχή της εισόδου και αποθηκεύουμε τα ενδιάμεσα αποτελέσματα που υπολογίζουμε (memoisation)

Υπομνηματισμός

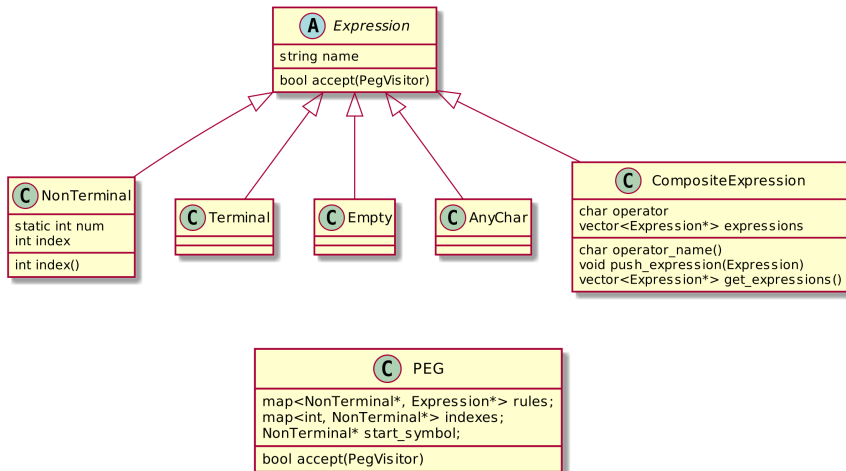
- Δεν χρειάζεται να υπολογίζουμε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα
- Ξεκινάμε με αναδρομή από το αρχικό σύμβολο στην αρχή της εισόδου και αποθηκεύουμε τα ενδιάμεσα αποτελέσματα που υπολογίζουμε (memoisation)



Υλοποίηση - PEG



Υλοποίηση - PEG



Υλοποίηση - Packrat



Packrat

```
string in;  
int pos;  
PEG peg;  
Cell** cells;
```

```
bool visit(NonTerminal& nt);  
bool visit(Terminal& t);  
bool visit(CompositeExpression& ce);  
bool visit(Empty& e);  
bool visit(AnyChar& ac);  
bool visit(PEG& peg);
```

Υλοποίηση - Visit Terminal

```
1 bool SerialPackrat::visit(Terminal& t)
2 {
3     int terminal_char = t.name()[0];
4     ...
5     if (pos < in.size() && terminal_char == this->cur_tok()) {
6         pos++;
7         return true;
8     }
9     return false;
10 }
```


Υλοποίηση - Visit Non Terminal

```

1  bool SerialPackrat::visit(NonTerminal& nt)
2  {
3      int row = nt.index();
4      Cell* cur_cell = &cells[row][pos];
5      Result cur_res = cur_cell->res();
6
7      switch (cur_res) {
8
9          case Result::success:
10         {
11             pos = cur_cell->pos();
12             return true;
13         }
14         case Result::fail:
15         {
16             return false;
17         }

```

```

18     case Result::unknown:
19     {
20         Expression* e = peg.get_expr(&nt);
21         auto res = e->accept(*this);
22
23         if (res) {
24             cur_cell->set_res(Result::success);
25             cur_cell->set_pos(pos); // pos has changed
26             return true;
27         } else {
28             cur_cell->set_res(Result::fail);
29             return false;
30         }
31     }
32 }
33 return false;
34 }

```

Υλοποίηση - Visit Composite Expression

```
1 bool SerialPackrat::visit(CompositeExpression& ce)
2 {
3     char op = ce.op_name();
4     std::vector<Expression*> exprs = ce.expr_list();
5     int orig_pos = pos;
6
7     switch (op) {
8
9         case '\b': // sequence
10            {
11                for (auto expr : exprs)
12                    if (!expr->accept(*this)) {
13                        pos = orig_pos;
14                        return false;
15                    }
16                return true;
17            }
18         case '/': // ordered choice
19            {
20                for (auto expr : exprs) {
21                    pos = orig_pos;
22                    if (expr->accept(*this))
23                        return true;
24                }
25                pos = orig_pos;
26                return false;
27            }
28         ...
29     }
30 }
```

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat**
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Κίνητρο

- Για να πειραματιστούμε με τις υλοποιήσεις μας χρειαζόμαστε μία γραμματική από τον αληθινό κόσμο (π.χ. Java)

Κίνητρο

- Για να πειραματιστούμε με τις υλοποιήσεις μας χρειαζόμαστε μία γραμματική από τον αληθινό κόσμο (π.χ. Java)
- Θα ήταν πολύ δύσκολο να φτιάξουμε ένα instance της γραμματικής αυτής με το "χέρι"
- Θα έπρεπε να φτιάξουμε τα instances όλων των τερματικών, μη τερματικών, κανόνων κλπ.

Κίνητρο

- Για να πειραματιστούμε με τις υλοποιήσεις μας χρειαζόμαστε μία γραμματική από τον αληθινό κόσμο (π.χ. Java)
- Θα ήταν πολύ δύσκολο να φτιάξουμε ένα instance της γραμματικής αυτής με το "χέρι"
- Θα έπρεπε να φτιάξουμε τα instances όλων των τερματικών, μη τερματικών, κανόνων κλπ.

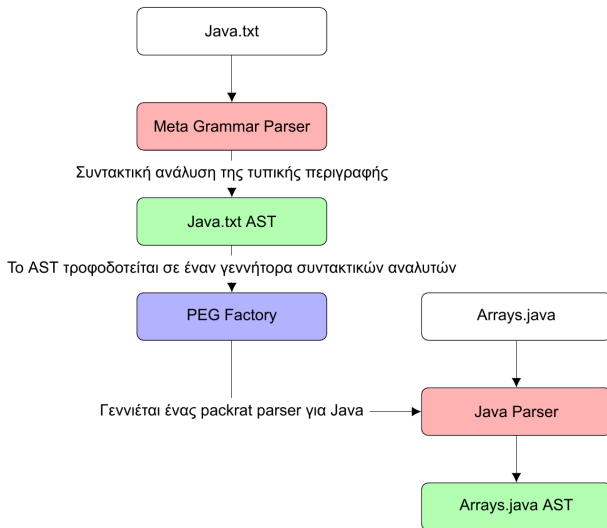
Λύση?

Κίνητρο

- Για να πειραματιστούμε με τις υλοποιήσεις μας χρειαζόμαστε μία γραμματική από τον αληθινό κόσμο (π.χ. Java)
- Θα ήταν πολύ δύσκολο να φτιάξουμε ένα instance της γραμματικής αυτής με το "χέρι"
- Θα έπρεπε να φτιάξουμε τα instances όλων των τερματικών, μη τερματικών, κανόνων κλπ.

Λύση? Parser Generator!

Pipeline



Τυπική περιγραφή γραμματικής

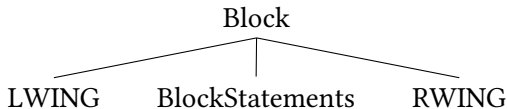
```
Grammar      <- Spacing Definition+ EndOfFile
Definition   <- Identifier LEFTARROW Expression
Expression   <- Sequence (SLASH Sequence)*
Sequence     <- Prefix*
Prefix       <- (AND / NOT)? Suffix
Suffix       <- Primary (QUESTION / STAR / PLUS)?
Primary      <- Identifier !LEFTARROW
              / OPEN Expression CLOSE
              / Literal / DOT
```

Instance μίας μετα-γραμματικής

```
1 NonTerminal grammar("Grammar");
2 NonTerminal spacing("Spacing");
3 NonTerminal definition("Definition");
4 NonTerminal endOfFile("EndOfFile");
5
6 // Grammar <- Spacing Definition+ EndOfFile                                # Type 0
7 CompositeExpression grammarExp('\b');
8 grammarExp.push_expr(&spacing);
9 grammarExp.push_expr(new CompositeExpression('+', {&definition}));
10 grammarExp.push_expr(&endOfFile);
11 this->push_rule(&grammar, &grammarExp);
```

Παράδειγμα: Java

Block \leftarrow *LWING BlockStatements RWING* (2)



Διάσχιση - PEG Factory

```
1 Expression* construct_sequence(TreeNode* node)
2 {
3     if (node->children_num() > 1) {
4
5         auto ce = new CompositeExpression('\b');
6
7         for (auto child : node->get_children()) {
8             Expression* e = traverse(child);
9             ce->push_expr(e);
10        }
11
12        return ce;
13    }
14    else {
15        return traverse(child);
16    }
17 }
```

Instance της γραμματικής-στόχου

```
1 NonTerminal parent("Block");
2 NonTerminal child1("LWING");
3 NonTerminal child2("BlockStatements");
4 NonTerminal child3("RWING");
5
6 // Block <- LWING BlockStatements RWING
7 CompositeExpression grammarExp('\b');
8 grammarExp.push_expr(&child1);
9 grammarExp.push_expr(&child2);
10 grammarExp.push_expr(&child3);
11 this->push_rule(&parent, &grammarExp);
```

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο**
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Κίνητρο

- Ο αλγόριθμος packrat καταναλώνει χώρο $O(NT * n)$, NT ο αριθμός των μη τερματικών, n το μήκος της εισόδου

Κίνητρο

- Ο αλγόριθμος packrat καταναλώνει χώρο $O(NT * n)$, NT ο αριθμός των μη τερματικών, n το μήκος της εισόδου
- Δεν ενδείκνυται για μεγάλα αρχεία εισόδου, καθώς ο πίνακας ενδιάμεσων αποτελεσμάτων μπορεί να γίνει απαγορευτικά μεγάλος

Κίνητρο

- Ο αλγόριθμος packrat καταναλώνει χώρο $O(NT * n)$, NT ο αριθμός των μη τερματικών, n το μήκος της εισόδου
- Δεν ενδείκνυται για μεγάλα αρχεία εισόδου, καθώς ο πίνακας ενδιάμεσων αποτελεσμάτων μπορεί να γίνει απαγορευτικά μεγάλος
- Χρειάζεται να τα κρατάμε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα?

Κίνητρο

- Ο αλγόριθμος packrat καταναλώνει χώρο $O(NT * n)$, NT ο αριθμός των μη τερματικών, n το μήκος της εισόδου
- Δεν ενδείκνυται για μεγάλα αρχεία εισόδου, καθώς ο πίνακας ενδιάμεσων αποτελεσμάτων μπορεί να γίνει απαγορευτικά μεγάλος
- Χρειάζεται να τα κρατάμε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα?
- Θα μπορούσαμε να μειώσουμε τις στήλες του πίνακα?

Κίνητρο

- Ο αλγόριθμος packrat καταναλώνει χώρο $O(NT * n)$, NT ο αριθμός των μη τερματικών, n το μήκος της εισόδου
- Δεν ενδείκνυται για μεγάλα αρχεία εισόδου, καθώς ο πίνακας ενδιάμεσων αποτελεσμάτων μπορεί να γίνει απαγορευτικά μεγάλος
- Χρειάζεται να τα κρατάμε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα?
- Θα μπορούσαμε να μειώσουμε τις στήλες του πίνακα?
- Τις γραμμές?

Μείωση των στηλών - Κυλιόμενο Παράθυρο

- Το πόσες στήλες πραγματικά χρειαζόμαστε εξαρτάται από το μήκος της μέγιστης οπισθαναχώρησης (έστω w)
- Αν το γνωρίζαμε από πριν θα μπορούσαμε να έχουμε ένα παράθυρο που να "κυλάει" προς τα δεξιά ως προς την είσοδο
- $w = 1$: αλγόριθμος με backtracking, $w = n$: αλγόριθμος packrat
- Στην πράξη δεν ξέρουμε πόσο είναι, οπότε πρέπει να πειραματιστούμε

Position	0	1	2	3	4	5	6	7	...
Expr	7	4		4				sliding	
Sum	7	4		4					
Product	7	x		4			7		
Value	7	2		4			7		
DIGIT	x	2		4			7		
S	x	x	x	x	x		x		
Input	(1	+	2)	*	3	/	4 ... (end)

window size

Μείωση των γραμμών - Απενεργοποίηση μη τερματικών

- Το πόσες γραμμές πραγματικά χρειαζόμαστε εξαρτάται από το πόσο αξιοποιούνται τα αποτελέσματα των μη τερματικών
- Θέτουμε ένα όριο *limit*
- Αν μετά τις πρώτες *limit* προσπελάσεις κελιών που αντιστοιχούν σε ένα μη τερματικό δεν αξιοποιήσουμε ούτε ένα αποτέλεσμα, σταματάμε να κρατάμε το μη τερματικό στον πίνακα

```
1 if (!int_activated[row]) {  
2     Expression* e = peg.get_expr(&nt);  
3     return e->accept(*this);  
4 }
```

Συνδυασμός ιδεών: Elastic Packrat

- Χρησιμοποιούμε έναν μονοδιάστατο πίνακα $W * N$, όπου W είναι το πλάτος του παραθύρου και N ο αριθμός των ενεργών μη τερματικών.
- Ακολουθώς, χρησιμοποιούμε έναν δείκτη κατακερματισμού (hasing-based index) για να εντοπίσουμε σε ποιο σημείο του μονοδιάστατου πίνακα θα αποθηκευτεί το ενδιαμέσο αποτέλεσμα

```
1  long int key = (pos << shift) | row;
2  unsigned int index = hash(key) % (w * n);
3  ...
4  ElasticCell* cur_cell = &elastic_cells[index];    // πάρε το αντίστοιχο κελί
5  cur_cell->set_key(key);                          // θέσε το κλειδί στο αντίστοιχο κελί
```

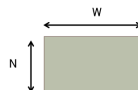
Συνδυασμός ιδεών: Elastic Packrat

- Χρησιμοποιούμε έναν μονοδιάστατο πίνακα $W * N$, όπου W είναι το πλάτος του παραθύρου και N ο αριθμός των ενεργών μη τερματικών.
- Ακολουθώς, χρησιμοποιούμε έναν δείκτη κατακερματισμού (hasing-based index) για να εντοπίσουμε σε ποιο σημείο του μονοδιάστατου πίνακα θα αποθηκευτεί το ενδιαμέσο αποτέλεσμα
- Σταθερή μνήμη: $O(NT * W)$!

```
1  long int key = (pos << shift) | row;
2  unsigned int index = hash(key) % (w * n);
3  ...
4  ElasticCell* cur_cell = &elastic_cells[index];    // πάρε το αντίστοιχο κελί
5  cur_cell->set_key(key);                          // θέσε το κλειδί στο αντίστοιχο κελί
```

Elastic Packrat

Όταν απενεργοποιούμε ένα μη
τερματικό ο χώρος του στον πίνακα
μπορεί να αξιοποιηθεί από άλλα
διευρύνοντας ουσιαστικά το παράθυρο



↓ deactivating

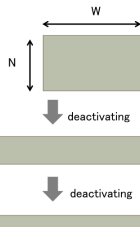


↓ deactivating



Elastic Packrat

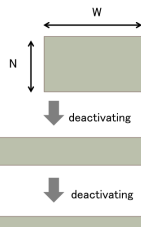
Όταν απενεργοποιούμε ένα μη
τερματικό ο χώρος του στον πίνακα
μπορεί να αξιοποιηθεί από άλλα
διευρύνοντας ουσιαστικά το παράθυρο



- Το μειονέκτημα του hashing-based index είναι οι πιθανές συγκρούσεις (collisions) μεταξύ διαφορετικών κλειδιών, που όμως αντιστοιχίζονται στο ίδιο index

Elastic Packrat

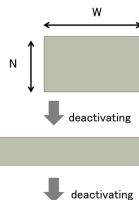
Όταν απενεργοποιούμε ένα μη
τερματικό ο χώρος του στον πίνακα
μπορεί να αξιοποιηθεί από άλλα
διευρύνοντας ουσιαστικά το παράθυρο



- Το μειονέκτημα του hashing-based index είναι οι πιθανές συγκρούσεις (collisions) μεταξύ διαφορετικών κλειδιών, που όμως αντιστοιχίζονται στο ίδιο index
- Στην πράξη δουλεύει καλά και οδηγεί σε απλή υλοποίηση

Elastic Packrat

Όταν απενεργοποιούμε ένα μη
τερματικό ο χώρος του στον πίνακα
μπορεί να αξιοποιηθεί από άλλα
διευρύνοντας ουσιαστικά το παράθυρο



- Το μειονέκτημα του hashing-based index είναι οι πιθανές συγκρούσεις (collisions) μεταξύ διαφορετικών κλειδιών, που όμως αντιστοιχίζονται στο ίδιο index
- Στην πράξη δουλεύει καλά και οδηγεί σε απλή υλοποίηση
- Όσο προχωράμε στην είσοδο, τα νέα κελιά "εκτοπίζουν" τα παλιά που προσομοιώνοντας απλά την "κύλιση" του παραθύρου

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Ιδέα

- Θέλουμε να βρούμε κάποιο κομμάτι του αλγορίθμου που μπορεί να εκτελεστεί από πολλά νήματα ταυτόχρονα, ώστε να μοιραστεί ο φόρτος εργασίας

Ιδέα

- Θέλουμε να βρούμε κάποιο κομμάτι του αλγορίθμου που μπορεί να εκτελεστεί από πολλά νήματα ταυτόχρονα, ώστε να μοιραστεί ο φόρτος εργασίας
- Στη διατεταγμένη επιλογή $E \leftarrow E_1/E_2/E_3$ οι υποεκφράσεις αναλύονται ξεκινώντας από το ίδιο σημείο της εισόδου

Ιδέα

- Θέλουμε να βρούμε κάποιο κομμάτι του αλγορίθμου που μπορεί να εκτελεστεί από πολλά νήματα ταυτόχρονα, ώστε να μοιραστεί ο φόρτος εργασίας
- Στη διατεταγμένη επιλογή $E \leftarrow E_1/E_2/E_3$ οι υποεκφράσεις αναλύονται ξεκινώντας από το ίδιο σημείο της εισόδου
- Αν αποτύχει η E_1 , τότε ξαναπροσπαθεί από το ίδιο σημείο η E_2 κλπ

Ιδέα

- Θέλουμε να βρούμε κάποιο κομμάτι του αλγορίθμου που μπορεί να εκτελεστεί από πολλά νήματα ταυτόχρονα, ώστε να μοιραστεί ο φόρτος εργασίας
- Στη διατεταγμένη επιλογή $E \leftarrow E_1/E_2/E_3$ οι υποεκφράσεις αναλύονται ξεκινώντας από το ίδιο σημείο της εισόδου
- Αν αποτύχει η E_1 , τότε ξαναπροσπαθεί από το ίδιο σημείο η E_2 κλπ
- Θεωρητικά θα μπορούσαμε να τις αναθέσουμε σε ξεχωριστά νήματα

Ιδέα

- Θέλουμε να βρούμε κάποιο κομμάτι του αλγορίθμου που μπορεί να εκτελεστεί από πολλά νήματα ταυτόχρονα, ώστε να μοιραστεί ο φόρτος εργασίας
- Στη διατεταγμένη επιλογή $E \leftarrow E_1/E_2/E_3$ οι υποεκφράσεις αναλύονται ξεκινώντας από το ίδιο σημείο της εισόδου
- Αν αποτύχει η E_1 , τότε ξαναπροσπαθεί από το ίδιο σημείο η E_2 κλπ
- Θεωρητικά θα μπορούσαμε να τις αναθέσουμε σε ξεχωριστά νήματα
- Αναδρομική κλήση νημάτων: Αν κάποιο νήμα που κληθεί κατά την διατεταγμένη επιλογή πάει να αναλύσει με τη σειρά του διατεταγμένη επιλογή, καλεί και δικά του νήματα

Λεπτά σημεία

- Τα ενδιάμεσα αποτελέσματα πρέπει να προστατεύονται από ταυτόχρονη χρήση

Λεπτά σημεία

- Τα ενδιάμεσα αποτελέσματα πρέπει να προστατεύονται από ταυτόχρονη χρήση
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_2 , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει πάλι να περιμένουμε το νήμα που αναλύει την E_1 , καθώς η υποέκφραση αυτή έχει προτεραιότητα

Λεπτά σημεία

- Τα ενδιάμεσα αποτελέσματα πρέπει να προστατεύονται από ταυτόχρονη χρήση
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_2 , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει πάλι να περιμένουμε το νήμα που αναλύει την E_1 , καθώς η υποέκφραση αυτή έχει προτεραιότητα
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_i , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει τερματίσουμε τα νήματα που ανέλαβαν τις E_{i+1}, \dots, E_n

Λεπτά σημεία

- Τα ενδιάμεσα αποτελέσματα πρέπει να προστατεύονται από ταυτόχρονη χρήση
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_2 , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει πάλι να περιμένουμε το νήμα που αναλύει την E_1 , καθώς η υποέκφραση αυτή έχει προτεραιότητα
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_i , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει τερματίσουμε τα νήματα που ανέλαβαν τις E_{i+1}, \dots, E_n
- Αν υπάρχουν πολλές εναλλακτικές στην επιλογή, τότε ίσως να μην αξίζει να καλέσουμε πολλά νήματα, καθώς το overhead του fork-join θα είναι μεγάλο

Λεπτά σημεία

- Τα ενδιάμεσα αποτελέσματα πρέπει να προστατεύονται από ταυτόχρονη χρήση
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_2 , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει πάλι να περιμένουμε το νήμα που αναλύει την E_1 , καθώς η υποέκφραση αυτή έχει προτεραιότητα
- Αν το νήμα που ανέλυσε την E_i , επιστρέψει επιτυχώς, πρέπει τερματίσουμε τα νήματα που ανέλαβαν τις E_{i+1}, \dots, E_n
- Αν υπάρχουν πολλές εναλλακτικές στην επιλογή, τότε ίσως να μην αξίζει να καλέσουμε πολλά νήματα, καθώς το overhead του fork-join θα είναι μεγάλο
- Αν το βάθος του fork-join tree είναι ήδη μεγάλο, τότε ίσως πάλι να μην αξίζει να καλέσουμε νέα νήματα

Λεπτά σημεία - Κλειδώματα

- Για να αποφευχθούν συνθήκες ανταγωνισμού για τα κελιά πρέπει να προστατεύονται με κλειδώματα
- Ένας απλός και αποτελεσματικός τρόπος είναι κάθε κελί να έχει το κλειδί του οπότε για να το υπολογίσει κάποιος θα πρέπει να το κλειδώσει

Λεπτά σημεία - Κλειδώματα

- Για να αποφευχθούν συνθήκες ανταγωνισμού για τα κελιά πρέπει να προστατεύονται με κλειδώματα
- Ένας απλός και αποτελεσματικός τρόπος είναι κάθε κελί να έχει το κλειδί του οπότε για να το υπολογίσει κάποιος θα πρέπει να το κλειδώσει

```
1 cur_cell->lock();  
2 cur_cell->set_res(Result::pending);  
3 cur_cell->unlock();
```

Λεπτά σημεία - Κλειδώματα

- Για να αποφευχθούν συνθήκες ανταγωνισμού για τα κελιά πρέπει να προστατεύονται με κλειδώματα
- Ένας απλός και αποτελεσματικός τρόπος είναι κάθε κελί να έχει το κλειδί του οπότε για να το υπολογίσει κάποιος θα πρέπει να το κλειδώσει

```
1 cur_cell->lock();  
2 cur_cell->set_res(Result::pending);  
3 cur_cell->unlock();
```

- Όσο το κελί είναι pending (δηλαδή το υπολογίζει κάποιος) οι υπόλοιποι κάνουν busy-wait

Λεπτά σημεία - Ιεραρχία

- Κάθε νήμα που καλείται λαμβάνει έναν αριθμό *rank* από το γονέα
- Υψηλότερο *rank* είναι το 0

Λεπτά σημεία - Ιεραρχία

- Κάθε νήμα που καλείται λαμβάνει έναν αριθμό *rank* από το γονέα
- Υψηλότερο *rank* είναι το 0

```
1 for (auto j = 0; j < i; ++j) {  
2     threads[j].join();  
3     if (results[j]) {  
4         finished_rank.store(j);  
5         pos = positions[j];  
6         for (auto k = j + 1; k < i; ++k) {  
7             threads[k].join();  
8         }  
9         return true;  
10    }  
11 }  
12 pos = orig_pos;  
13 return false;
```

Λεπτά σημεία - Τερματισμός

- Περιοδικός έλεγχος για πρόωρο τερματισμό από τον γονέα

Λεπτά σημεία - Τερματισμός

- Περιοδικός έλεγχος για πρόωρο τερματισμό από τον γονέα

```
1  auto fr = parent_finished_rank->load();  
2  if (fr >= 0 && fr < rank) {  
3      return false;  
4  }
```

Όλα μαζί

```
1 finished_rank.store(-1);
2
3 int results[exprs.size()];
4 int positions[exprs.size()];
5 std::vector<std::thread> threads;
6
7 auto i = 0;
8 for (auto& expr : exprs) {
9     threads.emplace_back([&, expr, i]()
10     {
11         SimpleWorker sw{in, peg, cells, pos, expr_limit,
12                         cur_tree_depth + 1, max_tree_depth, i, &finished_rank};
13         results[i] = expr->accept(sw);
14         positions[i] = sw.cur_pos();
15     });
16     i++;
17 }
```

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα**
- 8 Συμπεράσματα

Δοκιμαστικά προγράμματα

- 3 αρχεία από τον πηγαίο κώδικα της Java
 - *Arrays.java* - 116K
 - *BigDecimal.java* - 140K
 - *Throwable.java* - 28K
- Μέτριο προς μεγάλο μέγεθος ώστε να φανούν οι διαφορές στους χρόνους εκτέλεσης των αλγορίθμων
- 12 νήματα διαθέσιμα
- *std::chrono::high_resolution_clock* της STL

Ρύθμιση των παραμέτρων

- Τόσο για το elastic όσο και για το παράλληλο packrat εκτελούμε πειράματα για να βελτιώσουμε τους συνδυασμούς των παραμέτρων

Ρύθμιση των παραμέτρων

- Τόσο για το elastic όσο και για το παράλληλο packrat εκτελούμε πειράματα για να βελτιώσουμε τους συνδυασμούς των παραμέτρων
- Για το elastic δοκιμάζουμε παράθυρα μήκους 256, 512, 1024 και κατώφλια απενεργοποίησης 0, 16, 32, 48

Ρύθμιση των παραμέτρων

- Τόσο για το elastic όσο και για το παράλληλο packrat εκτελούμε πειράματα για να βελτιώσουμε τους συνδυασμούς των παραμέτρων
- Για το elastic δοκιμάζουμε παράθυρα μήκους 256, 512, 1024 και κατώφλια απενεργοποίησης 0, 16, 32, 48

Καλύτερος Συνδυασμός

$w = 256$, *thres* = 32

Ρύθμιση των παραμέτρων

- Τόσο για το elastic όσο και για το παράλληλο packrat εκτελούμε πειράματα για να βελτιώσουμε τους συνδυασμούς των παραμέτρων
- Για το elastic δοκιμάζουμε παράθυρα μήκους 256, 512, 1024 και κατώφλια απενεργοποίησης 0, 16, 32, 48

Καλύτερος Συνδυασμός

$w = 256$, ***thres*** = 32

- Για τον παράλληλο δοκιμάζουμε όρια μήκους διατεταγμένης επιλογής 2, 4, 6, 8 και και μέγιστο βάθος δέντρου 0, 1, 2

Ρύθμιση των παραμέτρων

- Τόσο για το elastic όσο και για το παράλληλο packrat εκτελούμε πειράματα για να βελτιώσουμε τους συνδυασμούς των παραμέτρων
- Για το elastic δοκιμάζουμε παράθυρα μήκους 256, 512, 1024 και κατώφλια απενεργοποίησης 0, 16, 32, 48

Καλύτερος Συνδυασμός

$w = 256$, ***thres*** = 32

- Για τον παράλληλο δοκιμάζουμε όρια μήκους διατεταγμένης επιλογής 2, 4, 6, 8 και και μέγιστο βάθος δέντρου 0, 1, 2

Καλύτερος Συνδυασμός

expr_limit = 4, ***max_depth*** = 1. Δηλαδή 5 ενεργά νήματα κατά το μέγιστο.

Τελική Σύγκριση

Χρόνοι εκτέλεσης (ms)			
Αλγόριθμος Packrat	Arrays 116K	BigDecimal 140K	Throwable 28K
Κλασικός	404	350	46
Elastic (256, 32)	380	329	51
Παράλληλος (1, 4)	432	369	62

Πίνακας: Τελικά αποτελέσματα για τους τρεις αλγορίθμους

Πίνακας Περιεχομένων

- 1 Εισαγωγή
- 2 Parsing Expression Grammars
- 3 Packrat Parsing
- 4 Γεννήτορας συντακτικών αναλυτών packrat
- 5 Packrat Parsing με ελαστικό κυλιόμενο παράθυρο
- 6 Παράλληλο Packrat Parsing
- 7 Πειραματικά Αποτελέσματα
- 8 Συμπεράσματα

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη
- Στον παράλληλο δεν παρατηρείται επιτάχυνση (speedup) σε σχέση με τη σειριακή περίπτωση

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη
- Στον παράλληλο δεν παρατηρείται επιτάχυνση (speedup) σε σχέση με τη σειριακή περίπτωση
- Η πράξη της διατεταγμένης επιλογής, παρόλο που θεωρητικά αφήνει χώρο για παράλληλη εκτέλεση, δεν συμπεριφέρεται τόσο καλά στην πράξη

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη
- Στον παράλληλο δεν παρατηρείται επιτάχυνση (speedup) σε σχέση με τη σειριακή περίπτωση
- Η πράξη της διατεταγμένης επιλογής, παρόλο που θεωρητικά αφήνει χώρο για παράλληλη εκτέλεση, δεν συμπεριφέρεται τόσο καλά στην πράξη
- Overhead από fork-join

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη
- Στον παράλληλο δεν παρατηρείται επιτάχυνση (speedup) σε σχέση με τη σειριακή περίπτωση
- Η πράξη της διατεταγμένης επιλογής, παρόλο που θεωρητικά αφήνει χώρο για παράλληλη εκτέλεση, δεν συμπεριφέρεται τόσο καλά στην πράξη
- Overhead από fork-join
- Ίσως πετυχαίνουν συχνά στη γραμματική μας οι πρώτες (αν όχι η πρώτη) επιλογή, οπότε μετά υπάρχει και ο επιπλέον χρόνος αναμονής νημάτων

Συμπεράσματα

- Αδιαφιλονίκητος νικητής: elastic packrat
- Καλύτερος χρόνος στα μεγάλα προγράμματα + σταθερή μνήμη
- Στον παράλληλο δεν παρατηρείται επιτάχυνση (speedup) σε σχέση με τη σειριακή περίπτωση
- Η πράξη της διατεταγμένης επιλογής, παρόλο που θεωρητικά αφήνει χώρο για παράλληλη εκτέλεση, δεν συμπεριφέρεται τόσο καλά στην πράξη
- Overhead από fork-join
- Ίσως πετυχαίνουν συχνά στη γραμματική μας οι πρώτες (αν όχι η πρώτη) επιλογή, οπότε μετά υπάρχει και ο επιπλέον χρόνος αναμονής νημάτων
- Ο περιοδικό έλεγχος για τερματισμό αυξάνει το χρόνο εκτέλεσης

Απορίες

Απορίες

Ευχαριστώ για την προσοχή σας!¹

¹Hope you slept well!