

ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

ΤΜΗΜΑ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ ΤΟΜΕΑΣ ΤΕΧΝΟΛΟΓΙΑΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΚΑΙ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

Κατανεμημένη Μάθηση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο με τη χρήση Δραστών

Δ IΠΛΩΜΑΤΙΚΉ ΕΡΓΑΣΙΑ

του

ΑΛΕΞΑΝΔΡΟΥ Χ. ΦΕΡΛΕ

Επιβλέπων: Γεώργιος Στάμου

Αναπληρωτής Καθηγητής Ε.Μ.Π.

ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΕΠΕΞΕΡΓΑΣΙΑΣ ΕΙΚΟΝΑΣ, ΒΙΝΤΕΟ ΚΑΙ ΠΟΛΥΜΕΣΩΝ $\label{eq:condition} A \vartheta \acute{\eta} \nu \alpha, \, \text{Ιούλιος} \,\, 2017$





Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο

Τμήμα Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών Υπολογιστών

Τομέας Τεχνολογίας Πληροφορικής και Υπολογιστών

Εργαστήριο Επεξεργασίας Εικόνας, Βίντεο και Πολυμέσων

Κατανεμημένη Μάθηση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο με τη χρήση Δραστών

Δ III Λ Ω MATIKH EP Γ A Σ IA

του

ΑΛΕΞΑΝΔΡΟΥ Χ. ΦΕΡΛΕ

Επιβλέπων: Γεώργιος Στάμου

Καθηγητής Ε.Μ.Π.

Εγκρίθηκε από την τριμελή εξεταστική επιτροπή την 20η Ιουλίου 2017.

(Υπογραφή) (Υπογραφή) (Υπογραφή)

.....

Γεώργιος Στάμου Ανδρέας-Γεώργιος Δημήτρης Φωτάχης

Σταφυλοπάτης

Αν. Καθηγητής Ε.Μ.Π Καθηγητής Ε.Μ.Π. Επ. Καθηγητής Ε.Μ.Π

$(\mathcal{X}_{-}, \mathcal{X}_{-}, \mathcal{X}_{-}, \mathcal{X}_{-})$	
(Υπογραφή)	
ΑΛΕΞΑΝΔΡΟΣ Χ. ΦΕΡΛΕΣ	
Διπλωματούχος Ηλεκτρολόγος Μηχανικός και Μηχανικός Υπολογιστών Ε.Ν	М.П.
© 2017 – All rights reserved	



Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο Τμήμα Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών Υπολογιστών Τομέας Τεχνολογίας Πληροφορικής και Υπολογιστών Εργαστήριο Επεξεργασίας Εικόνας, Βίντεο και Πολυμέσων

Copyright ©-All rights reserved Αλέξανδρος Χ. Φερλές, 2019. Με επιφύλαξη παντός δικαιώματος.

Απαγορεύεται η αντιγραφή, αποθήκευση και διανομή της παρούσας εργασίας, εξ ολοκλήρου ή τμήματος αυτής, για εμπορικό σκοπό. Επιτρέπεται η ανατύπωση, αποθήκευση και διανομή για σκοπό μη κερδοσκοπικό, εκπαιδευτικής ή ερευνητικής φύσης, υπό την προϋπόθεση να αναφέρεται η πηγή προέλευσης και να διατηρείται το παρόν μήνυμα. Ερωτήματα που αφορούν τη χρήση της εργασίας για κερδοσκοπικό σκοπό πρέπει να απευθύνονται προς τον συγγραφέα.

Περίληψη

Η αναγνώριση σύνθετων γεγονότων (Complex Event Recognition) αποτελεί αντικείμενο έρευνας στο πεδίο της μηχανικής μάθησης (Machine Learning). Στόχος ενός συστήματος αναγνώρισης σύνθετων γεγονότων είναι να χρησιμοποιεί διατυπώσεις γνωστών γεγονότων χαμηλού επιπέδου (low-level events) συνδυαστικά με ορισμούς σύνθετων γεγονότων ώστε να αναγνωρίζει τα γεγονότα υψηλού επιπέδου (high-level events) τα οποία πραγματοποιούνται δεδομένες χρονικές στιγμές. Το σύστημα Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο (Online Learning of Event Definitions; OLED) χρησιμοποιεί τεχνικές επαγωγικού λογικού προγραμματισμού ώστε να διατυπώσει τις προϋποθέσεις οι οποίες πρέπει να πληρούνται προχειμένου να λαμβάνει χώρα ένα σύνθετο γεγονός, με τη μηχανική μάθηση να πραγματοποιείται σε πραγματικό χρόνο, υπό την έννοια ότι κάθε διαθέσιμο δεδομένο χρησιμοποιείται αχριβώς μία φορά χωρίς να διατηρείται στη μνήμη για περαιτέρω επεξεργασία. Σχοπός της διπλωματιχής εργασίας είναι η ανάπτυξη ενός συστήματος μάθησης ορισμών γεγονότων σε πραγματικό χρόνο για κατανεμημένα συστήματα επεξεργασίας. Η σχεδίαση του νέου αυτού συστήματος βασίστηκε στο προϋπάρχον σύστημα του ΟLED. Συγκεκριμένα, έγινε χρήση του μαθηματικού μοντέλου των δραστών (Actors), το οποίο χρησιμοποιείται την υλοποίηση ασύγχρονων συστημάτων κατανεμημένης επεξεργασίας, και στηρίζεται στην ανταλλαγή και αξιοποίηση μηνυμάτων μεταξύ των υπολογιστικών νημάτων. Στην εν λόγω διπλωματική εργασία, παρουσιάζουμε το σύστημα Κατανεμημένης Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο (Distributed Online Learning of Event Definitions; DOLED) το οποίο επιτυγγάνει κατανεμημένη μάθηση κανόνων με χρήση ενός συνόλου δεδομένων το οποίο έχει διασπαστεί σε τμήματα τα οποία με τη σειρά τους αναθέτονται σε πλήθος υπολογιστικών νημάτων. Το σύστημα αυτό παρουσιάζεται σε δύο διαχριτές και ανεξάρτητες ματαξύ τους υλοποιήσεις, το Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος και το Μοντέλο Ροής Πληροφορίας.

2 Περίληψη

Λέξεις Κλειδιά

Λογισμός Πράξης, Αναγνώριση Σύνθετων Γεγονότων, Κατανεμημένα Συστήματα Επεξεργασίας, Επαγωγικός Λογικός Προγραμματισμός, Δράστες

Abstract

Complex Event Recognition is a scientific research area in Machine Learning. The purpose of a complex event recognition system is to combine known low-level events with complex-event definitions in order to recognize high-level events that occur in certain time points. Online Learning of Event Definitions (OLED) is an Incremental Logic Programming (ILP) system for learning Event Calculus theories in an online manner. The scope of this thesis is the development of a distributed online learning system. The design of this system is based on the OLED system. In order to achieve a distributed algorithm, we deploy the Actor-model, which is an inconcurrent model of distributed processing that mainly operates by exchanging messages between active computing threads. We present the Distributed Online Learning of Event Definitions system, which achieves distributed learning of rules by using disjoint subsets of a dataset which are allocated to a number of computing threads. The DOLED system is presented in two distinct models, the Global-Lock Model and the Streaming Model.

Keywords

Event Calculus, Complex-Event Recognition, Distributed systems, Inductive Logic Programming, Actors



Ευχαριστίες

Η παρούσα διπλωματική εργασία αποτελεί προϊόν συνεργασίας μεταξύ του εργαστηρίου Ψηφιακής Επεξεργασίας Εικόνας, Βίντεο και Πολυμέσων, της Σχολής Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών Υπολογιστών, του Ε.Μ.Π, και του εργαστηρίου Τεχνολογίας Γνώσεων και Λογισμικού, του Ινστιτούτου Πληροφορικής και Τηλεπικοινωνιών, του Ε.Κ.Ε.Φ.Ε Δημόκριτος.

Θα ήθελα να ευχαριστήσω τον καθηγητή Γεώργιο Στάμου που δέχτηκε να επιβλέψει την διπλωματική αυτή εργασία. Επίσης θα ήθελα να ευχαριστήσω τους καθηγητές Αλέξανδρο Αρτίκη και Γεώργιο Παλιούρα για τη συνεχή καθοδήγηση τους και την υπομονή τους κατά την εκπόνηση της εργασίας. Ευχαριστώ ιδιαίτερα τον Δρ. Νίκο Κατζούρη για την πολύτιμη συνεργασία του σε όλο αυτό το διάστημα. Η διάθεση του να συζητήσει κάθε ιδέα που είχα και οι συμβουλές του για το πως να την μετουσιώσω σε κάτι λειτουργικό με βοήθησαν να ολοκληρώσω την εργασία αυτή.

Είναι πολλοί οι φίλοι τους οποίους ευχαριστώ από καρδιάς για τα όμορφα χρόνια των σπουδών μου. Θα ήθελα να αναφερθώ ιδιαίτερα στον Μιχάλη, τον Νίκο, τον Βασίλη, τον Σπύρο, τον Πέτρο, τον Τζίμη και τον Οδυσσέα για τις ατέλειωτες ώρες που περάσαμε μαζί είτε διαβάζοντας για τις εξεταστικές είτε για να προλάβουμε να παραδώσουμε την κάθε ομαδική εργασία πριν εκπνεύσει η τελευταία προθεσμία. Χωρίς εσάς δεν θα έφτανα στο σημείο να ξεκινήσω να γράφω το κείμενο αυτό.

Περισσότερο από όλους, θα ήθελα να ευχαριστήσω την οικογένεια μου για την αγάπη, την αδιάκοπη υποστήριξη και τη συμπαράσταση που μου προσέφερε απλόχερα όλα αυτά τα χρόνια.

Στον Χρήστο, τη Γεωργία, τη Λητώ...



Περιεχόμενα

П	ερίλι	ηψη	1
\mathbf{A}	bstra	net	3
\mathbf{E}_{i}	υχαρ	οιστίες	5
П	εριε	χόμενα	10
K	ατάλ	.ογος Σχημάτων	13
K	ατάλ	.ογος Πινάχων	15
1	Εισ	αγωγή	17
	1.1	Λογισμός Γεγονότων	17
	1.2	Σκοπός της διπλωματικής	18
	1.3	Δ ιάρθρωση εργασίας	18
2	Θε	ωρητικό υπόβαθρο	21
	2.1	Αναγνώριση Σύνθετων Γεγονότων	21
		2.1.1 Λογισμός Γεγονότων	21
		2.1.2 Επαγωγικός Λογικός Προγραμματισμός	22

Β Περιεχόμενα

		2.1.3	Συστήματα Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων	24
	2.2	Μάθη	ση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικο χρόνο	25
		2.2.1	Το όριο του Hoeffding	25
		2.2.2	Το σύστημα ΟLED	26
		2.2.3	Αλγοριθμική περιγραφή του ΟLED	28
		2.2.4	Αξιολόγηση θεωρίας στο σύστημα ΟLED	32
	2.3	Δράστ	Ές	32
		2.3.1	Το μοντέλο των Δραστών	32
		2.3.2	Διάρθρωση του ΟLED με τη χρήση Δραστών	34
	2.4	Σχετικ	κές εργασίες	35
3	Προ	ώτες ε	πεκτάσεις στο σύστημα OLED	37
3	Προ		επεχτάσεις στο σύστημα OLED οια επιχοινωνίας	
3		Κριτήρ		37
3		Κριτήρ	ρια επιχοινωνίας	37 38
3		Κριτής 3.1.1	οια επιχοινωνίας	37 38 38
3		Κριτής 3.1.1 3.1.2	οια επιχοινωνίας	37 38 38
3		Κριτής 3.1.1 3.1.2 3.1.3 3.1.4	οια επιχοινωνίας	37 38 38 39
3	3.1	Κριτής 3.1.1 3.1.2 3.1.3 3.1.4	ρια επιχοινωνίας	37 38 38 39 40
3	3.1	Κριτής3.1.13.1.23.1.33.1.4Μοντέ	νία επιχοινωνίας	37 38 38 39 40 40
3	3.1	Κριτής3.1.13.1.23.1.33.1.4Μοντέ3.2.1	λία επιχοινωνίας	37 38 38 39 40 40 40

Περιεχόμενα

		3.3.1	Διαφοροποίηση στον αλγόριθμο του ΟLED για χρήση σε κατανεμημένα συ-
			στήματα
		3.3.2	Τεριορισμοί του μοντέλου των Δ ραστών
		3.3.3	Ο Δράστης τύπου Modifier
		3.3.4	Μοντέλο Ένα-προς-Ένα
		3.3.5	Μοντέλο Ένα-προς-Ν
4	Kα	τανεμη	ιένη Μάθηση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο 49
		•	
	4.1	Διαχω	σμός των παραδειγμάτων σε παρτίδες (batches) δεδομένων 49
	4.2	Μοντέ	ο Ολικού Κλειδώματος
		4.2.1	Τροσέγγιση Ολικού Κλειδώματος
		4.2.2	Ο Δράστης τύπου Συντονιστή
		4.2.3	Αρχιτεκτονική διάρθρωση Δραστών στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος 51
		4.2.4	Γύποι μηνυμάτων
			4.2.4.1 New Rules
			1.2.4.2 StatsRequested - Clauses Wanted
			1.2.4.3 Clauses Wanted -Response
			1.2.4.4 Drop Clause
			1.2.4.5 Awaiting - Proceed
			1.2.4.6 Συγκεντρωτικός πίνακας μηνυμάτων
		4.2.5	Ιεριγραφή της λειτουργίας του Μοντέλου Ολικού Κλειδώματος 58
		4.2.6	Αλγοριθμική παρουσίαση του Μοντέλου Ολικού Κλειδώματος
	4.3	Μοντέ	ο Ροής Πληροφορίας

10 Περιεχόμενα

		4.3.1	Χρονικοί περιορισμοί στο ΜΟΚ	61
		4.3.2	Ελαττωμένη αρχιτεκτονική Δραστών	61
		4.3.3	Τύποι μηνυμάτων	62
			4.3.3.1 New Rules - Clauses Wanted - Response	62
			4.3.3.2 Refined Rule	63
			4.3.3.3 Proceed	63
		4.3.4	Προσέγγιση Ροής Πληροφορίας	63
		4.3.5	Αλγοριθμική περιγραφή του Μοντέλου Ροής Πληροφορίας	64
5	Πει	ραματ	ικά Αποτελέσματα και Παρατηρήσεις	67
	5.1	Οργάν	ωση των πειραμάτων	67
	5.2	Μοντέ	λο Ολικού Κλειδώματος	68
		5.2.1	Meeting Event	69
		5.2.2	Moving Event	71
	5.3	Μοντέ	λο Ροής Πληροφορίας	73
		5.3.1	Meeting Event	73
		5.3.2	Moving Event	76
	5.4	Συγκε	ντρωτικός πίνακας αποτελεσμάτων	78
6	Επί	λογος		79
	6.1	Σύνοψ	η και Συμπεράσματα	79
	6.2	Μελλο	ντική Εργασία	80
Ві	βλιο	γραφίο	x	82

Κατάλογος Σχημάτων

2.1	Λογικός Μηχανισμός ενός συστήματος Λογισμού Γεγονότων	22
2.2	Βήματα μάθησης κανόνων στο σύστημα ΟLED	30
2.3	Διάγραμμα επικοινωνίας Δραστών	34
2.4	Ιεραρχία Δραστών στο σύστημα ΟLED	35
3.1	Επικοινωνία μεταξύ Δραστών τύπου Learner και Scorer	41
3.2	Αρχιτεκτονική διάρθρωση με Modifiers στο μοντέλο Ένα-προς-Ένα	46
3.3	Αρχιτεκτονική διάρθρωση με έναν Modifier στο μοντέλο Ένα-προς-Ν	48
4.1	Δ ιάρθρωση της ιεραρχίας των Δ ραστών στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος	52
4.2	Δημιουργία και χειρισμός μηνύματος NewRules στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος	53
4.3	Δ ιαδικασία εξειδίκευσης ενός κανόνα στο Μοντέλο Ολικού Κλιδώματος	55
4.4	Επιχοινωνία μεταξύ Learners στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας	62
4.5	Διάγραμμα ροής 2 Δραστών στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας	64
5.1	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ο-	
	λικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar	69
5.2	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για	
	το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar	69

5.3	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ο-	
	λικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	70
5.4	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για	
	το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	70
5.5	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ο-	
	λικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar	71
5.6	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για	
	το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar	71
5.7	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ο-	
	λικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	72
5.8	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για	
	το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	72
5.9	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής	
	Πληροφορίας για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar	73
5.10	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για	
	το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar	74
5.11	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής	
	Πληροφορίας για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	74
5.12	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για	
	το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	75
5.13	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής	
	Πληροφορίας για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar	76
5.14	Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για	
	το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar	76
5.15	Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής	
	Πληροφορίας για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar	77

5.16	Συνδυαστικό	αποτέλεσμα	χρόνου :	και	f-score	στο	Μοντέλο	Ροής	Πληρο	οφορ	ίας	γι	χ	
	το γεγονός m	noving και εχ	κτεταμέν ^ι	n επ	ιεξεργαι	σία τ	ου Caviar							77



Κατάλογος Πινάκων

2.1	Απλοποιημένη μορφή του Λογισμού Γεγονότων	22
2.2	Θετικά και αρνητικά παραδείγματα ως προς ένα σύνθετο γεγονός	24
2.3	Ανανέωση δεικτών στο σύστημα ΟLED	29
2.4	Αλγόριθμος του ΟLED	31
3.1	Τροποποιημένος αλγόριθμος της μάθησης κανόνων με χρήση κοινών δεδομένων	44
4.1	Τύπος μηνυμάτων για το σύστημα Κατανεμημένης Αχολουθιαχής Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων σε συνδυασμό με τον τρόπο χειρισμού τους από τους δράστες τύπου Learner και Coordinator	57
4.2	Συναρτήσεις receive των Learner και Coordinator	60
4.3	Συνάρτηση receive των Learner στο μοντέλο Ροής Πληροφορίας	66
5.1	Συγκεντρωτικός πίνακας αποτελεσμάτων	78



Κεφάλαιο 1

Εισαγωγή

1.1 Λογισμός Γεγονότων

Ο Λογισμός Γεγονότων (Event Calculus,[1]) εισήχθη το 1986 από τους R. Kowalski και Μ.Sergot ώς μία προσπάθεια επέκτασης της Τυπικής Λογικής (Formal Logic), με σκοπό να επεκτείνει τις διατυπώσεις λογικών γεγονότων ώστε να σημειώνεται ο χρόνος στον οποίο πραγματοποιούνται αυτά τα γεγονότα. Μέσω αυτής της επέκτασης δίνεται η δυνατότητα να διατυπωθούν πλήρως γεγονότα σε αυστηρά υπολογιστική γλώσσα, και να υποστούν επεξεργασία από υπολογιστικές μονάδες.

Η Αναγνώριση Σύνθετων Γεγονότων (Complex Event Recognition, συναντάται συχνά στη βιβλιογραφία ως Complex Event Processing) αποτελεί πεδίο της Μηχανικής Μάθησης (Machine Learning), και αφορά την αναγνώριση σύνθετων γεγονότων[2] τα οποία πραγματοποιούντα σε δεδομένες χρονικές στιγμές χρησιμοποιώντας τη γνώση για τα γεγονότα μικρής κλίμακας (low-levelevents) τα οποία πραγματοποιούνται σε συνδυασμό με τους ορισμούς των ιδίων των σύνθετων γεγονότων τα οποία αναγνωρίζουν. Οι έν λόγω ορισμοί μπορούν να εξαχθούν από συστήματα Μάθησης Ορισμών Γεγονότων, τα οποία χρησιμοποιούν διατυπώσει γεγονότων χαμηλής και υψηλής κλίμακας για να διατυπώσουν θεωρίες για την πραγματοποίηση των γεγονότων υψηλής κλίμακας. Μία διαδικασία Μάθησης Ορισμών Γεγονότων είναι χρονικά και υπολογιστικά δαπανηρή, καθώς αφορά επεξεργασία μεγάλου όγκου αρχικών δεδομένων, τα οποία σε πολλές προσεγγίσεις επαναχρησιμοποιούνται για την εξαγωγή της διατύπωσης ενός σύνθετου γεγονότος. Ακόμα και προσεγγίσεις οι οποίες πραγματοποιούνται σε πραγματικό χρόνο (δηλαδή προσεγγίσεις οι οποίες χρησιμοποιούν ακριβώς μία φορά κάθε διαθέσιμο δεδομένο) απαιτούν μεγάλο χρονικό διάστημα για την περίπτωση

τους, λόγω των ολοένα αυξανόμενων όγκων δεδομένων.

Ως αποτέλεσμα, έχουν κάνει την εμφάνιση τους συστήματα κατανεμημένης επεξεργασίας των δεδομένων, όπου υπολογιστές οι οποίοι είναι ανεξάρτητοι μεταξύ τους αναλαμβάνουν τον χειρισμό ενός μέρους των δεδομένων και συνδυάζουν τα αποτελέσματα τους με σκοπό να εξάγουν πληροφορία παρόμοιας ποιότητας σε σχέση με τα μονολιθικά συστήματα, σε μικρότερο χρονικό διάστημα. Καθώς μία διαδικασία μάθησης Ορισμών Γεγονότων οι οποίοι θα είναι σε θέση να περιγράψουν τις συνθήκες οι οποίες θα πρέπει να πληρούνται ώστε να πραγματοποιούνται συγκεκριμένα σύνθετα γεγονότα δεν είναι καθολικά ανεξάρτητη, υπό την έννοια πως κάθε υπολογιστικός κόμβος πρέπει να χρησιμοποιεί πληροφορίες οι οποίες δεν είναι πάντα δυνατό να εξαχθούν απο τα διαθέσιμα σε εκείνον δεδομένα, υπάρχει η ανάγκη επικοινωνίας μεταξύ των κόμβων υπό προϋποθέσεις οι οποίες τίθενται από το σχεδιαστή του κατανεμημένου συστήματος. Γίνεται χρήση διαφόρων μοντέλων παράλληλης και κατανεμημένης επεξεργασίας, και τα κριτήρια επικοινωνίας μεταξύ των κόμβων ποικίλλουν.

1.2 Σκοπός της διπλωματικής

Σκοπός της διπλωματικής αυτής εργασίας είναι ο σχεδιασμός ενός συστήματος Κατανεμημένης Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο, επεκτείνοντας το προϋπάρχον σύστημα Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο(Online Learning of Event Definitions; OLED). Χρησιμοποιώντας ως βάση το μοντέλο των Δραστών, πραγματοποιήθηκε ο σχεδιασμός διαφορετικών αρχιτεκτονικών και ειδών Δραστών, όπως επίσης οι τρόποι με τους οποίους πραγματοποιόταν η επικοινωνία μέσω μηνυμάτων στις αρχιτεκτονικές αυτές. Το αποτέλεσμα της εργασίας συνοψίζεται κατά κύριο λόγο σε δύο διακριτά μοντέλα: το Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος και το Μοντέλο Ροής Πληροφορίας.

1.3 Διάρθρωση εργασίας

Η εργασία οργανώνεται σε κεφάλαια με την ακόλουθη δομή:

Κεφάλαιο 2: Σε αυτό το κεφάλαιο γίνεται αναφορά στην υπάρχουσα βιβλιογραφία σχετικά με το Λογισμό Πράξης, τις τεχνικές Μηχανικής Μάθησης που χρησιμοποιούνται στην Αναγνώριση Σύνθετων Γεγονότων όπως επίσης και στο μοντέλο των Δραστών. Επιπλέον,

περιέχει μια αναλυτική περιγραφή του συστήματος Σύγχρονης Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων το οποίο χρησιμοποιήθηκε ως πρότυπο για τη δημιουργία ενός αντίστοιχου κατανεμημένου συστήματος, καθώς και η μοντελοποίηση του με τη χρήση Δραστών. Εν κατακλείδι, γίνεται αναφορά στις σχετικές εργασίες που έχουν γίνει για τη δημιουργία συστημάτων κατανεμημένης μάθησης.

- Κεφάλαιο 3: Πραγματοποιείται μία σύντομη αναφορά στις πρώτες επεχτάσεις του συστήματος, οι οποίες στη συνέχεια εγχαταλείφθηχαν για λόγους οι οποίοι εξηγούνται στο χεφάλαιο αυτό.
- Κεφάλαιο 4: Γίνεται θεωρητική περιγραφή των δύο βασικών μοντέλων Κατανεμημένης Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο. Εξηγούνται οι τρόποι επικοινωνίας μεταξύ των Δραστών οι οποίοι λειτουργούν στα συστήματα και παρουσιάζεται η αρχιτεκτονική διάρθρωση και περιγράφονται οι αλγόριθμοι των συστημάτων αυτών.
- Κεφάλαιο 5: Παρουσιάζονται οι πειραματικές μετρήσεις που έγιναν στις υλοποιήσεις των δύο μοντέλων τα οποία παρουσιάζονται στο κεφάλαιο 4, καθώς και τα αποτελέσματα τους. Γίνεται επίσης ποιοτικός σχολιασμός, όπως και παρατηρήσεις πάνω σε αυτά.
- **Κεφάλαιο 6**: Συνοψίζονται τα συμπεράσματα και η συνεισφορά της εργασίας μας και προτείνονται διορθώσεις και επεκτάσεις πάνω σε αυτές.



Κεφάλαιο 2

Θεωρητικό υπόβαθρο

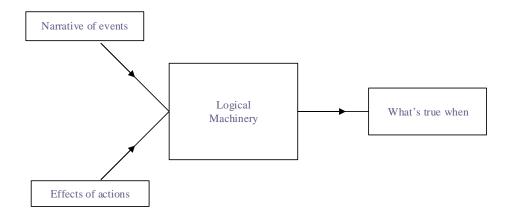
2.1 Αναγνώριση Σύνθετων Γεγονότων

2.1.1 Λογισμός Γεγονότων

Ο Λογισμός Γεγονότων[3] (Event Calculus) αποτελεί έναν τυπικό φορμαλισμό ο οποίος έχει χρησιμοποιηθεί σε αρκετές εφαρμογές Αναγνώρισης Γεγονότων. Χρησιμοποιείται για τη διατύπωση τους, κατά τέτοιο τρόπο ώστε να γίνεται αντιληπτή η επιρροή τους σε άτομα του προς μελέτη σύμπαντος. Μπορούμε να διακρίνουμε μια οντολογία Λογισμού Γεγονότων σε 3 μέρη:

- 1. **Χρονικές στιγμές**(time points): Ένας πραγματικός αριθμός ο οποίος διατυπώνει μία δεδομένη χρονική στιγμή κατά την οποία πραγματοποιείται ένα γεγονός.
- 2. **Μεταβλητές**(fluents): Άτομα τα οποία σε μία δεδομένη χρονική στιγμή έχουν σταθερή (λογική) τιμή.
- 3. **Γεγονότα**(events): Γεγονότα τα οποία με την εμφάνιση τους μπορούν να τροποποιήσουν την τιμή μίας ή περισσότερων μεταβλητών.

Ένα σύστημα Λογισμού Γεγονότων λειτουργεί ώς ένας λογικός μηχανισμός[3] στον οποίο παρέχονται πληροφορίες για μία σειρά από χρονικές στιγμές. Κάθε πληροφορία μπορεί να συνίσταται από την αναφορά γεγονότων τα οποία πραγματοποιούνται (narrative of events) σε συνδυασμό με τη γνώση της επιρροής που μπορούν να έχουν συγκεκριμένες πράξεις σε άτομα του σύμπαντος (effects of actions), ώστε να διατυπώσει ποια γεγονότα είναι αληθή σε δεδομένες χρονικές στιγμές.



Σχήμα 2.1 – Λογικός Μηχανισμός ενός συστήματος Λογισμού Γεγονότων: Οι διατυπώσεις απλών γεγονότων που πραγματοποιούνται σε δεδομένες χρονικές στιγμές συνδυάζονται με επιδράσεις των πράξεων οι οποίες είναι γνωστές στο μηχανισμό για τη διατύπωση ευρύτερων γεγονότων που επίσης πραγματοποιούνται στο ίδιο χρονικό διάστημα.

Ο μηχανισμός ενός συστήματος Λογισμού Γεγονότων, συνδυάζει τις διατυπώσεις αυτές και συνθέτει δηλώσεις για να περιγράψει τα γεγονότα μεγάλης κλίμακας.

Τα αξιώματα του Λογισμού Γεγονότων αχολουθούν την αρχή της αδράνειας: όλες οι σταθερές διατηρούν την τιμή τους αναλλοίωτη με την πάροδο του χρόνου, εχτός εάν πραγματοποιηθεί κάποιο γεγονός το οποίο θα την μεταβάλει. Για τις ανάγχες της εργασίας χρησιμοποιείται μια απλοποιημένη μορφή του Λογισμού Γεγονότων. η οποία παρουσιάζεται στον αχόλουθο πίναχα:

Κατηγόρημα	Ποιοτιχή σημασία	Αξίωμα
happens $At(E,T)$	Το γεγονός Ε πραγματοποιείται τη χρονική στιγμή Τ	
${\rm initiatedAt}(F,T)$	Τη χρονική στιγμή Τ εκκινείται ένα χρονικό	$\text{holdsAt}(F, T+1) \leftarrow$
	διάστημα κατά το οποίο η σταθερά F είναι αληθής	$\mathrm{initiatedAT}(F,T)$
$\operatorname{terminatedAt}(F,T)$	Τη χρονική στιγμή Τ ολοκληρώνεται ένα χρονικό	$ \text{holdsAt}(F, T+1) \leftarrow$
	διάστημα κατά το οποίο η σταθερά F ήταν αληθής	holdsAt(F,T),
$\mathrm{holdsAt}(E,T)$	H σταθερά E είναι αληθής τη χρονική στιγμή T	$\neg terminatedAt(F,T)$

Πίνακας 2.1 - Απλοποιημένη μορφή του Λογισμού Γεγονότων.

2.1.2 Επαγωγικός Λογικός Προγραμματισμός

Ο Επαγωγικός Λογικός Προγραμματισμός[4] (Inductive Logic Programming,ILP) είναι μία τεχνική μηχανικής μάθησης για την εξαγωγή κανόνων με τη χρήση ενός συνόλου παραδειγ-

23

μάτων 1 E και με αναφορά σε ήδη υπάρχουσα γνώση, η οποία αποκαλείται γνώση βάσης (Background Knowledge, B). Επιπρόσθετα γίνεται χρήση του συνόλου M το οποίο αποτελεί υποσύνολο των συνολικών πιθανών υποθέσεων και αποκαλείται language bias.

Για τις ανάγκες του Επαγωγικού Λογικού Προγραμματισμού, το σύνολο E χωρίζεται στα υποσύνολα:

Ε+: Ένα σύνολο από θετικά παραδείγματα, δηλαδή παραδείγματα τα οποία έχουν αληθή τιμή
 ως προς τη γενική γνώση που θέλει να εξάγει ο επαγωγικός λογικός προγραμματισμός.

• E^- : Ένα σύνολο από αρνητικά παραδείγματα, στα οποία κατά αντιστοιχία η τιμή της γενικής γνώσης είναι ψευδής 2 .

Ένα σύστημα Επαγωγικού Λογικού Προγραμματισμού προσπαθεί επομένως να εξάγει ένα σύνολο H με κανόνες μη κενούς ως προς το περιεχόμενο (non-ground clauses), διατυπωμένους στη γλώσσα που ορίζει το σύνολο M και σε συνδυασμό με το σύνολο αναφοράς B να καλύπτει τα παραδείγματα του συνόλου E κατά τέτοιο τρόπο ώστε:

 $B \cup H \models E^+, B \cup H \not\models E^-$

 $^{^{1}}$ Με τον όρο παράδειγμα (example) αναφερόμαστε σε οποιαδήποτε πληροφορία αναφέρεται αληθής για μία δεδομένη χρονική στιγμή

 $^{^2}$ Κατά κανόνα ισχύει η υπόθεση του κλειστού κόσμου (closed-world assumption) η οποία δηλώνει πως ένα παράδειγμα το οποίο δεν αναφέρεται ρητά ως θετικό, μπορεί να ληφθεί ως αρνητικό, και παρέχει τη δυνατότητα της άρνησης ως αποτυχίας[5] (negation as failure).

Narrative	Annotation
$\mathbf{holdsAt}(\text{orientation}(\text{id}4,0,5680))$	$\mathbf{holdsAt}(moving(id4,\!id5)5720)$
$\mathbf{holdsAt}(\text{visible}(\text{id4}), 5680)$	$\mathbf{holdsAt}(moving(id5,\!id4)5720)$
$\mathbf{holdsAt} (orientation (id 5, 169, 5680)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{visible}(\mathrm{id5}),\!5680)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}4),\!5680)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{coords}(\mathrm{id}4,\!46,\!184,\!5680)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}5),\!5680)$	
holdsAt(orientation(id4,0,5720)	$\mathbf{holdsAt}(moving(id4, id5), 5720)$
$\mathbf{holdsAt}(visible(id4), 5720)$	$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{moving}(\mathrm{id}5{,}\mathrm{id}4){,}5720)$
$\mathbf{holdsAt} (orientation (id5, 169, 5720)$	
$\mathbf{holdsAt}(visible(id5),\!5720)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}4),\!5720)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{coords}(\mathrm{id}4,\!46,\!184,\!5720)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}5),\!5720)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathbf{coords}(\mathrm{id}5,\!45,\!167,\!5720)$	
$\mathbf{holdsAt}(\text{orientation}(\text{id}4,0,5760))$	$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{meeting}(\mathrm{id}4,\mathrm{id}5),\!5760)$
$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{visible}(\mathrm{id}4),5760)$	$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{meeting}(\mathrm{id}5,\mathrm{id}4),5760)$
$\mathbf{holdsAt} (orientation (id 5, 169, 5760)$	
$\mathbf{holdsAt}(\text{visible}(\text{id5}), 5760)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}4),\!5760)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathrm{coords}(\mathrm{id}4,\!46,\!184,\!5760)$	
$\mathbf{happensAt}(\mathrm{walking}(\mathrm{id}5),\!5760)$	
$\mathbf{holdsAt}(\mathbf{coords}(id5,45,\!167,\!5760)$	

Πίνακας 2.2 – Θετικά και αρνητικά παραδείγματα ως προς ένα σύνθετο γεγονός: Το γεγονός meeting παίρνει αληθή τιμή τη χρονική στιγμή 5760 και αρνητική τιμή στις 2 προηγούμενες χρονικές στιγμές (5680 και 5720), αφού δεν υπάρχει αναφορά σε αυτό.

Μία διαδικασία μάθησης κανόνων με χρήση Επαγωγικού Λογικού Προγραμματισμού συνήθως ακολουθεί την λογική του διαίρει-και-βασίλευε, με την έννοια ότι αρχικά κατασκευάζονται κανόνες οι οποίοι προσπαθούν να καλύψουν υποσύνολα των δεδομένων και η διαδικασία αυτή επαναλαμβάνεται μέχρις ότου να μπορέσουν να καλύψουν όλα τα παραδείγματα του συνόλου Ε. Οι κανόνες αρχικά είναι κενοί ως προς το περιεχόμενο και εξειδικεύονται με την προσθήκη ατόμων (literals) σε αυτό. Η επιλογή των ατόμων τα οποία θα στελεχώσουν κάθε κανόνα γίνεται βάσει μίας ευριστικής συνάρτησης G: τα άτομα με το υψηλότερο G-score προστίθενται στο σώμα των κανόνων και η διαδικασία αυτή επαναλαμβάνεται αναδρομικά μέχρι το σύνολο E να καλυφθεί.

2.1.3 Συστήματα Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων

Τα συστήματα Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων[6] επεξεργάζονται δηλώσεις απλών γεγονότων (simple events) τα οποία πραγματοποιούνται σε δεδομένες χρονικές στιγμές σε συνδυασμό με τις προϋποθέσεις οι οποίες πρέπει να πληρούνται προκειμένου να λαμβάνου χώρα κάποια σύνθετα

γεγονότα ώστε να διατυπώσουν ώστε να αναγνωρίσουν ποια σύνθετα γεγονότα είναι αληθή σε ποιές χρονικές στιγμές. Ή χρήση του Λογισμού Γεγονότων σε συνδυασμό με Επαγωγικό Λογικό Προγραμματισμό συναντάται σε συστήματα Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων[7, 8]. Οι διατυπώσεις των παραπάνω προϋποθέσεων προκύπτουν συχνά από συστήματα Μάθησης Ορισμών Γεγονότων, τα οποία χρησιμοποιούν γνωστά γεγονότα χαμηλής και υψηλής κλίμακας για να διατυπώσουν θεωρίες για την πλήρωση των γεγονότων υψηλής κλίμακας μέσω συνδυασμών των γεγονότων χαμηλής κλίμακας. Η εμφάνιση θορύβου είναι συχνή στις ροές δεδομένων που επεξεργάζονται τέτοιου είδους συστήματα. Για την αντιμετώπιση του φαινομένου αυτού, ακολουθείται μία τακτική χειρισμού των παραδειγμάτων σε πραγματικό χρόνο[9], με την έννοια ότι κάθε διαθέσιμο δεδομένο τίθεται υπό επεξεργασία ακριβώς μία φορά.

Στην επόμενη παράγραφο παρουσιάζεται ένα σύγχρονο σύστημα αναγνώρισης γεγονότων, το οποίο μαθαίνει κανόνες μέσω ερμηνειών[10] (κάθε παράδειγμα αντιμετωπίζεται ως ένα σύνολο από αληθή άτομα βάσης), το οποίο αποτελεί και τη βάση της διπλωματικής αυτής εργασίας.

2.2 Μάθηση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο

2.2.1 Το όριο του Hoeffding

Το όριο του Hoeffding[11] (Hoeffding bound) αποτελεί ένα στατιστικό εργαλείο με το οποίο μπορούμε να περιορίσουμε σε ένα αρκετά μικρό διάστημα πραγματικών αριθμών, τον πραγματικό μέσο \widehat{X} μιας τυχαίας μεταβλητής X. Πιο συγκεκριμένα, για μια τυχαία μεταβλητή $X \in [0,1]$ και τη μέση τιμή \overline{X} η οποία έχει προκύψει από N παρατηρήσεις, η πραγματική μέση τιμή της μεταβλητής X, \widehat{X} βρίσκεται εντός του διαστήματος $[\overline{X}-\epsilon,\overline{X}+\epsilon]$ με πιθανότητα $1-\delta$, όπου το ϵ αποκαλείται το όριο του Hoeffding και ποιοτικά αποτελεί το περιθώριο λάθους που φέρει η βεβαιότητα $1-\delta$ με την οποία θέλουμε να προσεγγίσουμε την πραγματική τιμή. Το όριο του Hoeffding εξαρτάται και από το πλήθος N των παρατηρήσεων και η τιμή του δίδεται από τον ακόλουθο τύπο:

$$\epsilon = \sqrt{\frac{\ln(1/\delta)}{2N}} \tag{2.1}$$

2.2.2 Το σύστημα OLED

Το σύστημα της Μάθησης Ορισμών Γεγονότων[12, 13] σε πραγματικό χρόνο (Online Learning of Event Definitions; OLED) αποτελεί ένα ILP σύστημα για τη μάθηση κανόνων μέσω παραδειγμάτων τα οποία αντλούνται από ένα σετ δεδομένων (datasets). Τα παραδείγματα λογίζονται ως ανεξάρτητες παρατηρήσεις (independent observations) σύμφωνα και με την παρατήρηση των Blockeet et al.[10] για τη μάθηση μέσω ερμηνειών.

Σύμφωνα και με την παρατήρηση αυτή, ικανοποιείται η προϋπόθεση για τη χρήση του ορίου του Hoeffding, όπως αυτό ορίστηκε στη σχέση (2.1). Υιοθετώντας μία μέθοδο των Domingos και Hulten[14], στο σύστημα της Σύγχρονης Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων επιλέγονται οι δύο κατά σειρά καλύτερες εξειδικεύσεις ενός κανόνα, r_1 και r_2 , βάσει της τιμής των scores τους τα οποία εκτιμώνται μέσω μίας γνωστής ευριστικής συνάρτησης G, ώστε:

$$\Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2) > 0 \tag{2.2}$$

Σύμφωνα επομένως και με τον ορισμό του ορίου του Hoeffding, το παραπάνω συνεπάγεται για την πραγματική μέση τιμή των G-scores πώς:

$$\Delta \widehat{G} > \Delta \overline{G} - \epsilon \tag{2.3}$$

με πιθανότητα $1-\delta$, όπου το δ αποτελεί ένα προχαθορισμένο περιθώριο λάθους που είναι διατεθειμένος να χάνει ο σχεδιαστής ενός συστήματος προχειμένου να γίνει χρήση λιγότερων παραδειγμάτων για την εξειδίχευση ενός χανόνα. Επομένως μπορούμε να υποστηρίξουμε ότι:

$$\Delta \overline{G} > \epsilon => \Delta \widehat{G} > 0 \tag{2.4}$$

Εφόσον επομένως ισχύει η πρώτη εκ των δύο ανισώσεων, η r_1 είναι η καλύτερη δυνατή εξειδίκευση ενός κανόνα. Μέσω αυτής της προσέγγισης ένας αλγόριθμος μπορεί να χρησιμοποιήσει κάθε διαθέσιμο παράδειγμα ακριβώς μία φορά ώστε να αξιολογήσει τους κανόνες και τις εξειδικεύσεις τους βάσει της ευριστικής συνάρτησης G.

Σκοπός του συστήματος OLED είναι να μάθει κανόνες στη μορφή initiatedAt και terminatedAt από ένα σετ παραδειγμάτων ώστε να μπορέσει να διατυπώσει θεωρίες που να μπορούν

να περιγράψουν κατάλληλα τα παραδείγματα αυτά. Απαιτείται επομένως κατάλληλος ορισμός της ευριστικής συνάρτησης G ώστε να μπορεί να γίνει χρήση της κατά την εξειδίκευση κανόνων.

Το σύστημα ΟLED χρησιμοποιεί ώς βάση γνώσης αξιώματα του απλοποιημένου Λογισμού γεγονότων όπως αυτά ορίστηκαν στον πίνακα 2.3. Επιπλέον, θεωρούμε έναν κανόνα r και μία ερμηνεία I, η οποία με τη σειρά της χωρίζεται στα μέρη narrative(I) και annotation(I), όπως επίσης το σύνολο (πιθανών) απαντήσεων M των $B \cup narrative(I) \cup r$. Θέλουμε επομένως να αξιολογήσουμε έναν κανόνα r πάνω στα διαθέσιμα δεδομένα.

Κάθε άτομο α το οποίο προκύπτει με χρήση του κανόνα r μπορεί να διακριθεί στις ακόλουθες 3 κατηγορίες:

- Αληθώς Αληθές άτομο (True Positive atom): Ένα άτομο α θεωρείται αληθώς αληθές όταν ανήκει τόσο στο annotation της ερμηνείας I όσο και στο σετ απαντήσεων M ($\alpha \in annotation(I) \cup M$).
- Εσφαλμένα Αληθές άτομο (False Positive atom): Ένα άτομο α θεωρείται εσφαλμένα αληθές όταν ανήχει στο σετ απαντήσεων M χωρίς όμως να ανήχει στο annotation της ερμηνείας I ($\alpha \in M$, $\alpha \notin annotation(I)$).
- Εσφαλμένα Ψευδές άτομο (False Negative atom): Ένα άτομο α θεωρείται εσφαλμένα ψευδές όταν ενώ ανήχει στο annotation της ερμηνείας I, δεν έχει προσαρτηθεί στο σετ απαντήσεων M ($\alpha \in annotation(I)$, $\alpha \notin M$).

Βασικό στόχο του συστήματος αποτελεί η εύρεση μίας θεωρίας (δηλαδή ενός συνόλου κανόνων τύπου initiatedAt και terminatedAt) η οποία να οδηγεί σε ταυτόχρονα μεγάλο αριθμό ΤΡ ατόμων και μικρό αριθμό FP,FN ατόμων. Οι λόγοι στους οποίους οφείλεται η εμφάνιση FP και FN ατόμων, συνοψίζονται ως εξής:

• Εσφαλμένα Ψευδές άτομο:

- 1. Η πρώτη (πιθανή) αιτία για το γεγονός πως ένα άτομο που θα έπρεπε να βρίσκεται στο σετ απαντήσεων απουσιάζει από αυτό, είναι πως δεν έχει δημιουργηθεί ο κανόνας της μορφής initiatedAt ο οποίος θα το εντάξει στο σετ απαντήσεων. Απαιτείται δημιουργία αυτού του κανόνα και ένταξη του στο σετ απαντήσεων ώστε να καλυφθεί το άτομο αυτό.
- 2. Στην αντίθετη περίπτωση, υπάρχει ένας κανόνας της μορφής terminatedAt στο σετ απαντήσεων (είναι πιθανό να υπάρχουν και περισσότεροι του ενός κανόνες με παρόμοια

συμπεριφορά) ο οποίος δηλώνει πως δεν πραγματοποιείται το γεγονός στο οποίο υπάγεται το άτομο αυτό. Ο κανόνας πρέπει να εξειδικευτεί σε μία λιγότερο γενική δήλωση, ώστε να μην απορρίπτεται το άτομο από το σετ απαντήσεων.

• Εσφαλμένα Αληθές άτομο:

- 1. Ένα άτομο μπορεί να βρίσκεται στο σετ απαντήσεων χωρίς να αποτελεί μέρος της ερμηνείας η οποία εξετάζεται. Η πρώτη (πιθανή) αιτία είναι πως δεν υπάρχει κανόνας της μορφής terminatedAt ο οποίος να παύει ένα σύνθετο γεγονός. Σύμφωνα και με την αρχή της αδράνειας, το γεγονός εξακολουθεί να θεωρείται αληθές. Απαιτείται η δημιουργία ενός νέου terminatedAt κανόνα ώστε να πάψει την ισχύ του γεγονότος.
- 2. Αντίστοιχα ένας ή περισσότεροι κανόνες initiatedAt έχουν μία αρκετά γενική δήλωση ώστε να συμπεριλάβουν εσφαλμένα το άτομο αυτό στο σετ απαντήσεων. Για την αποφυγή του συμβάντος αυτού, απαιτείται η εξειδίκευση των κανόνων σε μία λιγότερο συγκεκριμένη δήλωση η οποία δεν θα περικλείει το άτομο αυτό.

Με βάση τα παραπάνω, ορίζεται η ακόλουθη ευριστική συνάρτηση για την αξιολόγηση ενός κανόνα r στο σύστημα OLED:

$$G(r) = \begin{cases} \frac{TP}{TP+FP} & \text{if r is an initiatedAt rule,} \\ \frac{TP}{TP+FN} & \text{if r is an terminatedAt rule} \end{cases}$$
 (2.5)

2.2.3 Αλγοριθμική περιγραφή του ΟΙΕΟ

Το σύστημα ΟLED χειρίζεται ένα σετ δεδομένων, όπου κάθε δεδομένο λογίζεται ως ανεξάρτητο παράδειγμα. Σκοπός του είναι η σύγχρονη μάθηση κανόνων, με την έννοια πως κάθε παράδειγμα θα τεθεί υπό επεξεργασία ακριβώς μία φορά, πριν την εξαγωγή της θεωρίας H με τη μορφή ενός συνόλου κανόνων οι οποίοι θα καλύπτουν τα παραδείγματα του σετ δεδομένων. Κάθε κανόνας διατηρεί, μεταξύ άλλων, δείκτες σχετικά με τα άτομα TP,FP και FN οι οποίοι ανανεώνονται σύμφωνα με τον ακόλουθο πίνακα:

Μία διαδικασία μάθησης κανόνων στο σύστημα ΟLED, συνίσταται στα εξής βήματα:

1. Δημιουργία νέων κανόνων Κατά την επέκταση της θεωρίας, με σκοπό να περιγράψει παραδείγματα τα οποία δεν καλύπτονται από τους ήδη υπάρχοντες κανόνες, απαιτείται η δη-

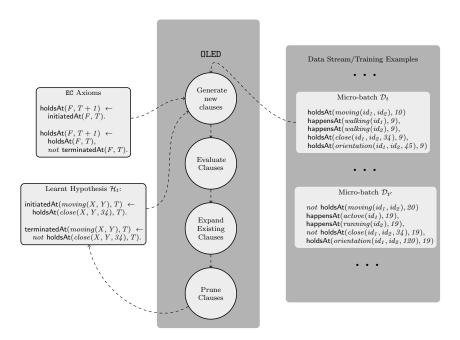
Είδος κανόνα	initiatedAt	$\operatorname{terminatedAt}$
TP	Αυξάνεται κάθε φορά που	Αυξάνεται κάθε φορά που
	ενεργοποιεί σωστά ένα σύνθετο γεγονός	δεν τερματίζει ένα σύνθετο γεγονός
		το οποίο εξαχολουθεί να πραγματοποιείται
\mathbf{FP}	Αυξάνεται κάθε φορά που	
	ενεργοποιεί εσφαλμένα ένα σύνθετο γεγονός	
FN		Αυξάνεται κάθε φορά που
		τερματίζει εσφαλμένα ένα σύνθετο γεγονός
		το οποίο εξαχολουθεί να πραγματοποιείται

Πίνακας 2.3 - Ανανέωση δεικτών στο σύστημα ΟΕΕD

μιουργία νέων κανόνων. Ένας νέος κανόνας είναι κενός αρχικά ως προς το περιεχόμενο και φέρει μόνο την επικεφαλίδα της κλάσης του(initiatedAt ή terminatedAt). Επιπλέον, φέρει μία λίστα από δυνατές επεκτάσεις οι οποίες στην πορεία αξιολογούνται μαζί με τον ίδιο τον κανόνα στα παραδείγματα. Η διαδικασία της δημιουργίας νέου κανόνα υπάγεται στην Μηπαρατηρήσιμη Μάθηση Κατηγορημάτων[15], καθώς οι διατυπώσεις των γεγονότων στα παραδείγματα δεν είναι στη μορφή initiatedAt, terminatedAt αλλά στη μορφή holdsAt, happensAt. Η δημιουργία κανόνων στην επιθυμητή μορφή γίνεται με χρήση απαγωγής[16] η οποία συναντάται και σε άλλα συστήματα εξαγωγής κανόνων όπως το ILED[17].

2. Εξειδίκευση κανόνων Η εξειδίκευση ενός κανόνα πραγματοποιείται με την ενσωμάτωση επεκτάσεων στο σώμα του, επιλέγοντας κανόνες από τη λίστα των επεκτάσεων του. Ορίζεται μία παράμετρος d η οποία φράζει τον αριθμό των επεκτάσεων που μπορούν να προστεθούν σε ένα κανόνα ταυτόχρονα. Η επέκταση που διαλέγεται ικανοποιεί το κριτήριο του ορίου του Hoeffding όπως αυτό ορίστηκε στην προηγούμενη παράγραφο. Ως αποτέλεσμα, επιλέγεται η επέκταση r', με το υψηλότερο G-score σύμφωνα με τη σχέση (2.5) όταν η απόκλιση του G-score από το αντίστοιχο G-score της δεύτερης κατά σειρά επέκτασης του κανόνα υπερβαίνει το τρέχον Hoeffding bound, το οποίο με τη σειρά του εξαρτάται από το πλήθος N των παραδειγμάτων στα οποία έχει αξιολογηθεί ο κανόνας και την παράμετρο δ , όπου $1 - \delta$ η βεβαιότητα με την οποία προσεγγίζεται το ορθό αποτέλεσμα.

Στην περίπτωση όπου οι 2 καλύτερες εξειδικεύσεις ενός κανόνα σημειώνουν παρόμοια scores (το οποίο συνήθως οφείλεται σε παρόμοιες διατυπώσεις του ίδιου κανόνα), και μόνο αφού ο κανόνας έχει αξιολογηθεί σε επαρκές πλήθος παραδειγμάτων, υιοθετείται ένα μικρότερο όριο απόκλισης το οποίο ισούται με τη μέση τιμή των Hoeffding bounds[18] ώστε ο κανόνας να μπορέσει να επεκταθεί χωρίς να μείνει στάσιμος λόγω αυτού του φαινομένου.



Σχήμα 2.2 – Βήματα μάθησης κανόνων στο σύστημα ΟLED

3. Αποκοπή κανόνων Δ οθέντος ενός επαρκούς πλήθους παραδειγμάτων N στο οποίο ένας κανόνας έχει αξιολογηθεί, ο κανόνας αυτός είναι πιθανό να αποκοπεί από την τρέχουσα θεωρία εφόσον το G-score διατηρείται κάτω από ένα προκαθορισμένο όριο S_{min} .

Συνοψίζοντας όλα τα παραπάνω, ακολουθεί ο αλγόριθμος του συστήματος ΟLED:

$\overline{\textbf{Algorithm 1}}$ Online Learning $(I, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min})$

Input: I: A stream of training interpretations; B: Background knowledge; G: Clause evaluation function; δ : Confidence for the Hoeffding test; d: Specialization depth; S_{min} : Clause G-score quality threshold.

```
1: H := \emptyset
 2: for each I \in \mathcal{I} do
         Update TP_r, FP_r, FN_r and N_r counts from I, for each r \in H and each r' \in \rho_d(r),
         where N_r denotes the number of examples on which r has been evaluated so far.
 4:
         if ExpandTheory(B, H, I) then
 5:
              H \leftarrow H \cup \texttt{StartNewClause}(B, I)
 6:
         else
 7:
              for each clause r \in H do
                  r \leftarrow \texttt{ExpandClause}(r, G, \delta)
 8:
         H \leftarrow \text{Prune}(H, S_{min})
 9:
10: \mathbf{return}\ H
11: function StartNewClause(B, I):
12:
         Generate a bottom clause \perp from I and B
         r := head(\bot) \leftarrow
13:
14:
         \perp_r := \perp
15:
         N_r = FP_r = TP_r = FN_r := 0
         return r
17: function ExpandClause(r, G, \delta):
         Compute \epsilon = \sqrt{\frac{\ln(1/\delta)}{2N_r}} and let \overline{G} denote the mean value of a clause's G-score
19:
         Let r_1 be the best specialization of r, r_2 the second best and \Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2)
         Let \tau equal the mean value of \epsilon observed so far
20:
         if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
21:
22:
             \perp_{r_1} := \perp_r
23:
             return r_1
         else return r
24:
25: function prune(H, S_{min}):
         Remove from H each clause r for which S_{min} - \overline{G}(r) > \epsilon, where \epsilon is the current Hoeffding bound
26:
27:
         return H
```

Πίνακας 2.4 - Αλγόριθμος του ΟΙΕΟ

2.2.4 Αξιολόγηση θεωρίας στο σύστημα ΟΙΕΟ

Στα συστήματα Μηχανικής Μάθησης, τα πιο γνωστά μέτρα αξιολόγησης αποτελούν οι μονάδες της ακρίβειας (precision), ανάκλησης (recall) και f-score, το οποίο προκύπτει μέσω της ανάκλησης και της ακρίβειας ως:

$$f - score = \frac{2 * precision * recall}{precision + recall}$$
 (2.6)

Ο όρος της αχρίβειας αναφέρεται στο πλήθος των γεγονότων τα οποία κατετάγησαν σωστά σε μία κατηγορία, ώς προς το συνολικό πλήθος των γεγονότων τα οποία κατετάγησαν σε αυτή την κατηγορία. Δεδομένου πως αντικείμενο εξέτασης στο σύστημα του ΟLED αποτελεί ένα σύνθετο γεγονός (complex event), για το οποίο εμφανίζονται άτομα τα οποία με τη σειρά του χαρακτηρίζονται ως αληθώς αληθή ή εσφαλμένα αληθή, για μία θεωρία η οποία αποτελείται από ένα σύνολο κανόνων μπορούμε να εκτιμήσουμε το μέτρο της ακρίβειας της ως εξής:

$$precision = \frac{\sum\limits_{r \in H} TP_r}{\sum\limits_{r \in H} (TP_r + FP_r)}$$
 (2.7)

Αντιθέτως, ο όρος της ανάχλησης αφορά τη σύγχριση μεταξύ ατόμων τα οποία έχουν καταγεί σωστά σε μία κατηγορία ως προς το πραγματικό πλήθος των ατόμων που ανήκουν στην κατηγορία αυτή. Αντίστοιχα, μέσω του συνόλου των κανόνων οι οποίοι υπάγονται σε μία θεωρία, μπορούμε να ορίσουμε το μέτρο της ανάχλησης της ως εξής:

$$recall = \frac{\sum\limits_{r \in H} TP_r}{\sum\limits_{r \in H} (TP_r + FN_r)}$$
 (2.8)

2.3 Δράστες

2.3.1 Το μοντέλο των Δραστών

Οι Δράστες[19, 20] (Actors) αποτελούν ένα μαθηματικό, υπολογιστικό μοντέλο το οποίο χρησιμοποιείται σε δομές παράλληλου προγραμματισμού, και παρουσιάστηκαν πρώτη φορά στη βι-

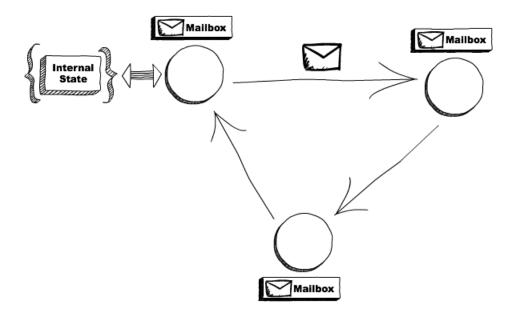
 $2.3 \Delta \rho lpha \sigma$ τες 33

βλιογραφία από τον CarlHewitt[21]. Κάθε Δράστης λειτουργεί ανεξάρτητα από τους υπόλοιπους και η ενεργοποίηση του σημαίνει αυτόματα την εκκίνηση ενός καινούριου υπολογιστικού νήματος (thread) από την υπολογιστική μονάδα η οποία τους χειρίζεται. Οι Δράστες αποτελούν μια θεμελιώδη μονάδα υπολογισμού η οποία οφείλει να περιέχει τα 3 ακόλουθα βασικά μέρη:

- Δυνατότητα επεξεργασίας δεδομένων, ώστε να μπορεί να χειρίζεται πληροφορίες και να οδηγείται σε αποτελέσματα.
- Αποθηκευτικό χώρο, ώστε να διατηρεί στη μνήμη της πληροφορίες που να μπορεί να χρησιμοποιεί όποτε αυτό είναι επιθυμητό.
- Δυνατότητα επιχοινωνίας με τις υπόλοιπες μονάδες υπολογισμού, ώστε να μεταφέρει και να ενημερώνεται με πληροφορίες που αφορούν τα επιμέρους υπολογιστικά τμήματα ενός συστήματος.

Σε ένα σύστημα μπορούν να οριστούν αρχετοί διαφορετικοί τύποι Δραστών, με σκοπό να εκτελούν επιμέρους εργασίες του και να συνδυάζουν τα αποτελέσματα τους. Κάθε Δράστης ο οποίος χρησιμοποιείται σε ένα σύστημα οφείλει να έχει διακριτό όνομα σε σχέση με τους υπόλοιπους, το οποίο είναι και το μοναδικό του αναγνωριστικό στο σύστημα αυτό.

Το βασικό χαρακτηριστικό του μοντέλου των Δραστών είναι πως οι Δράστες ενός συστήματος μπορούν να επικοινωνούν μεταξύ τους, και να ανταλλάσσουν δεδομένα μέσω κατάλληλων μηνυμάτων[22]. Για το λόγο αυτό, κάθε Δράστης διατηρεί μία συγκεκριμένη διεύθυνση μέσω της οποίας οποιοδήποτε άλλο μέλος του συστήματος μπορεί να απευθυνθεί σε αυτόν (εφόσον είναι γνωστή σε αυτό), όπως επίσης μία δομή η οποία αποκαλείται γραμματοκιβώτιο μηνυμάτων (mailbox). Στη δομή αυτή διατηρούνται όλα τα μηνύματα που παραλαμβάνει ένας Δράστης. Ένας Δράστης αντιλαμβάνεται τα μηνύματα τα οποία υπάρχουν στο γραμματοκιβώτιο του ως ανεξάρτητα, αποκλειστικά πακέτα εντολών, με την έννοια πως χειρίζεται κάθε μήνυμα μεμονωμένα. Επιπλέον, εάν λάβει κάποιο μήνυμα μέσα στο χρονικό διάστημα στο οποίο επεξεργάζεται ένα προηγούμενο μήνυμα, απλώς θα το αποθηκεύσει στο γραμματοκιβώτιο του και θα το χειριστεί μελλοντικά και μόνο αφού έχει ολοκληρώσει τις εντολές του τρέχοντος μηνύματος. Η σειρά με την οποία επεξεργάζονται οι Δράστες τα μηνύματα είναι FCFS (First Come First Served), επομένως κάθε φορά επιλέγεται από το γραμματοκιβώτιο για επεξεργασία το μήνυμα που βρίσκεται σε αυτό μεγαλύτερο χρονικό διάστημα από τα υπόλοιπα.



Σχήμα 2.3 – Διάγραμμα επικοινωνίας Δραστών: Η επικοινωνία μεταξύ των Δραστών είναι ασύγχρονη, και συμπεριλαμβάνει αποστολή μηνυμάτων. Τα μηνύματα αποθηκεύονται στο γραμματοκιβώτιο ενός Δράστης μέχρι την επεξεργασία τους.

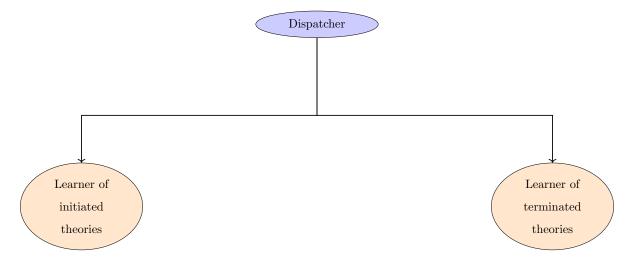
Σε ένα σύστημα Δραστών, μπορούν να υπάρξουν πολλοί διαφορετικοί τύποι μηνυμάτων, οι οποίοι με τη σειρά τους μπορούν να περικλείουν διαφορετικά δεδομένα τόσο ως προς το πλήθος τους όσο και ως προς την ποιότητα τους. Κάθε Δράστης με τη σειρά του, μέσω κατάλληλου σχεδιασμού είναι σε θέση να επεξεργαστεί ποικίλους τύπους μηνυμάτων, εφαρμόζοντας διαφορετική αντιμετώπιση στον κάθε ένα από αυτούς. Βασικό επομένως κομμάτι στο σχεδιασμό ενός Δράστη αποτελεί ο κατάλληλος ορισμός της συνάρτησης παραλαβής μηνυμάτων του (receive function). Στη συνάρτηση παραλαβής μηνυμάτων ορίζεται ακριβώς η συμπεριφορά του Δράστη όσον αφορά συγκεκριμένους τύπους μηνυμάτων, και οφείλει να είναι σαφώς διατυπωμένη πριν την ενεργοποίηση του. Ένας Δράστης είναι σε θέση να δεχθεί και να αποθηκεύσει στο γραμματοκιβώτιο του μηνύματα για τα οποία δεν υπάρχει συνταγή αντιμετώπισης τους στη συνάρτηση παραλαβής, όμως όταν έρθει η σειρά τους για επεξεργασία απλώς θα τα αμελήσει και θα προχωρήσει σε επόμενα μηνύματα.

2.3.2 Διάρθρωση του ΟLED με τη χρήση Δραστών

Το σύστημα της Μάθησης Ορισμλων Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο θεωρείται ένα μονολιθικό σύστημα, καθώς ένας υπολογιστικός κόμβος αναλαμβάνει την επεξεργασία ενός σετ δεδομένων προκειμένου να μάθει κανόνες οι οποίοι να περιγράψουν επαρκώς τα παραδείγματα του. Όμως ακόμα και στο μονολιθικό αυτό σύστημα διακρίνεται μια μορφή παραλληλοποίησης, καθώς με την ενεργοποίηση του θα εκκινήσουν δύο διακριτές διαδικασίες: μία για τη μάθηση κανόνων

initiatedAt και αντίστοιχα μία για τη μάθηση κανόνων terminatedAt. Μπορούμε επομένως να αναθέσουμε την κάθε μία από αυτές τις διεργασίες σε έναν Δράστη, αποκλειστικά υπεύθυνο για την εκτέλεση του αλγορίθμου της μάθησης κανόνων, όπως αυτός περιγράφηκε στην προηγούμενη ενότητα. Ο Δράστης αποκαλείται Μαθητής (Learner) και στο μονολιθικό σύστημα εκτελεί τον αλγόριθμο του ΟLED για τα δεδομένα ολόκληρου του σετ δεδομένων.

Επιπρόσθετα, μπορούμε να ορίσουμε ένα Δράστη-γονέα (parent-Actor) του Learner, ο οποίος στο μονολιθικό σύστημα σύστημα είναι υπεύθυνος για τη διανομή των δεδομένων στους δύο Learners οι οποίοι μαθαίνουν ξεχωριστά τους initiated και terminated κανόνες αντίστοιχα. Ο Δράστης αυτός αποκαλείται Αποστολέας (Dispatcher) και εκκινείται και λειτουργεί σε υψηλότερο ιεραρχικό επίπεδο από τους δύο Learners.



Σχήμα 2.4 – Ιεραρχία Δραστών στο σύστημα OLED

Μέσω της παραπάνω διάρθρωσης, θα μπορέσουμε να επεκτείνουμε μελλοντικά το σύστημα ΟLED, διατηρώντας τον Dispatcher ως έχει και θα αυξήσουμε τον αριθμό των Learners, οι οποίοι θα αναλαμβάνουν τη μάθηση κανόνων σε ένα τμήμα του αρχικού σετ δεδομένων.

2.4 Σχετικές εργασίες

Στη βιβλιογραφία συναντώνται αρχετές περιπτώσεις κατανεμημένων συστημάτων τα οποία χρησιμοποιούν χριτήρια επιχοινωνίας μεταξύ των παράλληλων χόμβων τους, όπως επίσης κατανεμημένα συστήματα μάθησης.

Οι Mosche et al.[23], υιοθετούν γεωμετρική επίβλεψη[24, 25] των ροών δεδομένων ενός κατανεμημένου συστήματος για να αποφασίσουν πότε πραγματοποιείται επικοινωνία μεταξύ των

κόμβων. Σε προκαθορισμένα σημεία, πραγματοποιείται συγχρονισμός των παράλληλων κόμβων ώστε να τεθεί ένα μέτρο αναφοράς β_{global} με το οποίο κάθε κόμβος συγκρίνει τα τοπικά του αποτελέσματα β_{local} . Εφόσον τα δύο αυτά μοντέλα αποκλίνουν κατά ένα όριο ϵ ενεργοποιείται η διαδικασία επαναφοράς του συστήματος εντός των προκαθορισμένων παραμέτρων του, είτε μέσω επικοινωνίας των κόμβων είτε μέσω επαναπροσδιορισμού του μοντέλου β_{global} .

Οι Kamp et al.[26] προτείνουν δυναμικά μοντέλα συγχρονισμού, με βασικά κριτήρια i) την αθροιστική απώλεια ενός κατανεμημένου συστήματος (δηλαδή το κατά πόσο αποκλίνουν οι προβλέψεις των τοπικών μοντέλων από την πραγματικότητα) και ii) την επιβάρυνση του δικτύου από την ανταλλαγή πληροφοριών μεταξύ των επιμέρους learners. Σε κάθε παραβίαση ενός προκαθορισμένου ορίου από το τοπικό μοντέλο ενός κόμβου, επικοινωνούν με τον ελάχιστο δυνατό αριθμό κόμβων (ξεκινώντας δηλαδή από έναν κόμβο του συστήματος και αυξάνοντας κατά ένα κόμβο τη φορά) χρησιμοποιώντας πληροφορίες από τα μοντέλα τους για να εξομαλύνουν το αρνητικό μοτέλο σε ένα διορθωμένο μοντέλο το οποίο επανατοποθετείται σε όλους τους κόμβους οι οποίοι συμμεντείχαν στη διαδικασία. Τα όρια προς εξέταση του δυναμικού συστήματος επαναπροσδορίζονται[27], ενώ μια βελτιωμένη εκδοχή του πρωτοκόλλου αυτού[28] κάνει χρήση μοντέλων πυρήνων[29] που εμπίπτουν στους Αναπαράξιμο Χώρο Hilbert[30, 31] (Reproducing Kernel Hilbert Space).

Προσεγγίσεις σχετικά με μάθηση σε κατανεμημένα περιβάλλοντα συναντώνται και σε άλλες επιστημονικές περιοχές, όπως η Θεωρία Παιγνίων. Με χρήση πολυπρακτορικών συστημάτων[32], οι Marden et al.[33] απεικονίζουν την κατάσταση κάθε πράκτορα σε ένα γύρο i ως ένα ζεύγος $(\overline{a_i}, \overline{u_i}, m_i)$ όπου τα 2 πρώτα μεγέθη αντιστοιχούν στην επιλογή του πράκτορα και την απόδοση της στο γύρο αυτό αντίστοιχα, ενώ η διάθεση m_i (με δυαδική τιμή content ή discontent)καθορίζει την πιθανότητα με την οποία κάθε πράκτορας μεταβαίνει σε μία νέα κίνηση a_i με $a_i \neq \overline{a_i}$. Σε επόμενη εργασία[34] οι πιθανές τιμές της μεταβλητής m_i αυξάνονται με αποτέλεσμα μεγαλύτερο αριθμό επιλογών και συνδυασμών των πιθανών κινήσεων κάθε πράκτορα.

Κεφάλαιο 3

Πρώτες επεκτάσεις στο σύστημα ΟLED

Στο κεφάλαιο αυτό παρουσιάζονται οι πρώιμες επεκτάσεις του συστήματος ΟLED. Αρχικά γίνεται αναφορά στα κριτήρια που ορίστηκαν για την επικοινωνία μεταξύ των κόμβων υπολογισμού(3.1). Εν συνεχεία, παρουσιάζεται η υλοποίηση του μοντέλου αναμονής απαντήσεων(3.2) το οποίο εκμεταλλεύεται την ικανότητα των Δραστών να αιτούνται και να λαμβάνουν δεδομένα σε συγκεκριμένα σημεία της υπολογιστικής τους επεξεργασίας, καθώς και οι λόγοι για τους οποίους εγκαταλείφθηκε αυτή η προσέγγιση. Εν κατακλείδι, περιγράφονται δύο διακριτές υλοποιήσεις οι οποίες βασίζονται σε χρήση κοινών δεδομένων μεταξύ δραστών, σε περιβάλλοντα κατανεμημένης(3.3) και παράλληλης επεξεργασίας(3.4). Οι εν λόγω υλοποιήσεις προέκυψαν από την ανάγκη να αντιμετωπιστεί ένας βασικός περιορισμός του μοντέλου των Δραστών.

3.1 Κριτήρια επικοινωνίας

Ως προς την σχεδίαση ενός κατανεμημένου συστήματος, είναι σημαντικό να αντιληφθούμε πως κάθε υπολογιστικό νήμα οφείλει να λειτουργεί ανεξάρτητα από τα υπόλοιπα, και ταυτόχρονα να έχει διαθέσιμη όλη την πληροφορία που απαιτείται για τη σωστή λειτουργία του, όπως ακριβώς θα συνέβαινε σε έναν μονολιθικό σύστημα. Ως αποτέλεσμα, πριν τη σχεδίαση κατανεμημένων αρχιτεκτονικών και αλγορίθμων, διακρίνουμε περιπτώσεις όπου θα πρέπει να εφαρμοστεί επικοινωνία μεταξύ των υπολογιστικών νημάτων τα οποία επεξεργάζονται ανεξάρτητα μεταξύ τους τμήματα του αρχικού σετ δεδομένων.

3.1.1 Νέοι κανόνες

Ο ΟLED χειρίζεται ένα σετ από παραδείγματα, για τα οποία στοχεύει να δημιουργήσει και να επεκτείνει κανόνες (clauses) τα οποία να μπορούν να τα καλύψουν. Έχοντας αρχικοποιηθεί με μία θεωρία κενή από clauses, είναι δεδομένο πως όταν θα επεξεργαστεί το πρώτο θετικό παράδειγμα ως προς το high-level event που εξετάζει, θα χρειαστεί να δημιουργήσει ένα κενό κανόνα (bottom rule) για να το καλύψει. Η περίπτωση αυτή συναντάται ακόμα και όταν έχουν δημιουργηθεί μη κενές θεωρίες οι οποίες αξιολογούνται σε παραδείγματα των οποίων οι περιγραφές δεν καλύπτονται από τους διαθέσιμους σε εκείνο το σημείο κανόνες. Ένας bottom rule αποτελείται μόνο από τη δήλωση της στοχευμένης κλάσης την οποία μαθαίνει ένας Learner Actor (initiatedAt:- / terminatedAt:-) και φέρει μαζί του υποψήφιες επεκτάσεις (refinements). Οι επεκτάσεις αποτελούν εξειδικεύσεις του ίδιου του κανόνα κατά ένα βήμα εξειδίκευσης και παρότι δεν αποτελούν μέρος της θεωρίας, αξιολογογούνται μαζί με τον κανόνα στον οποίο ανήκουν σε κάθε παράδειγμα.

Περνώντας από το μονολιθικό σύστημα στο κατανεμημένο, οφείλουμε να εξασφαλίσουμε πως τα bottom rules που θα δημιουργηθούν κατά τη μελέτη ενός υποσυνόλου των δεδομένων από έναν Learner μαζί με τα refinements που φέρουν θα μεταφερθούν με τη μορφή αντιγράφων στους υπόλοιπους Learners οι οποίοι θα τα ενσωματώσουν στην τρέχουσα θεωρία τους.

3.1.2 Clause υποψήφιο για επέκταση

Σε κάθε παράδειγμα ένα clause αξιολογείται μαζί με τα refinements του, τα οποία ταξινομούνται σε φθίνουσα σειρά με κριτήριο το score τους. Επιπρόσθετα, εκτελείται έλεγχος μεταξύ των δύο καλύτερων refinements, ώστε να διαπιστωθεί εάν η διαφορά της μέσης τιμής των G-scores τους ξεπερνάει το Hoeffding bound όπως αυτό ορίστηκε στο κεφάλαιο 2.

Στην περίπτωση του μονολιθικού συστήματος, θετική απόκριση σε αυτό τον έλεγχο σημαίνει πως το clause επεκτείνεται στο καλύτερο refinement του. Στην περίπτωση του κατανεμημένου συστήματος, η ποιοτική σημασία ενός θετικού ελέγχου είναι πως το clause το οποίο εξετάζεται σε ένα υποσύνολο δεδομένων είναι αρκούντως εύστοχο για να περιγράψει τα παραδείγματα του, χωρίς όμως να είναι διαθέσιμη η γνώση για τις επιδόσεις των αντιγράφων τους στα υπόλοιπα υποσύνολα δεδομένων.

Για να αξιολογηθούν σωστά οι υποψήφιες επεκτάσεις ενός κανόνα, απαιτείται η γνώση των επιδόσεων τους σε όλα τα παραδείγματα στα οποία έχουν εξεταστεί μέχρι εκείνο το σημείο.

Επομένως, όταν ένας κανόνας ικανοποιεί τοπικά το κριτήριο του Hoeffding bound, πρέπει να αντληθούν οι επιδόσεις των αντιγράφων τους από τους υπόλοιπους Learners που τα έχουν ενσωματωμένα στη δική τους θεωρία. Πιο συγκεκριμένα, χρειάζονται οι δείκτες TP, FP ή FN (ανάλογα με το αν ο κανόνας ανήκει στην κλάση initiatedAt ή terminatedAt) του κάθε αντιγράφου και των επεκτάσεων του, καθώς και το πλήθος των παραδειγμάτων στα οποία έχει αξιολογηθεί, καθώς η τιμή του Hoeffding bound εξαρτάται από αυτό. Ενδεικτικά για έναν κανόνα r_i (και κάθε επέκταση του ref_i) ο οποίος ανήκει στη θερία του i-ου Learner του κατανεμημένου συστήματος, η ανανέωση των δεικτών TP βάσει των αντιγράφων τους $\{r'_j, j \neq i\}$ και $\{ref'_j, j \neq i\}$ γίνεται ως εξής:

$$TP_{r_i} = TP_{r_i} + \sum_{j,j \neq i}^{N} TP_{r'_j}, \qquad TP_{ref_i} = TP_{ref_i} + \sum_{j,j \neq i}^{N} TP_{ref'_j}$$
 (3.1)

3.1.3 Εξειδίχευση ενός clause

Το σύστημα του ΟLED μαθαίνει και σκοράρει κανόνες οι οποίοι εμπεριέχονται στη θεωρία του. Μόλις ικανοποιηθεί το κριτήριο του Hoeffding bound, ένα clause αντικαθίσταται από τη βέλτιστη εξειδίκευση του. Επομένως, σε έναν κατανεμημένο αλγόριθμο θα πρέπει να πληρούνται οι δύο ακόλουθες προϋποθέσεις:

- Η προσθήκη ενός εξειδικευμένου κανόνα στη θεωρία όλων των Learners.
- Η αφαίρεση της προηγούμενης (και πιο γενικής) μορφής του εξειδικευμένου αυτού κανόνα από τη θεωρία όλων των Learners.

Κρίνεται επομένως αναγκαίο να υπάρχει ενημέρωση από τον Learner που προχώρησε στην επέκταση του clause προς τους υπόλοιπους, παρέχοντας την εξειδικευμένη μορφή του και ενημερώνοντας τους να αφαιρέσουν το αντίγραφο της προηγούμενης μορφής του από τη θεωρία τους.

3.1.4 Αποκοπή (pruning) ενός κανόνα

Εφόσον ένας κανόνας αποκοπεί από τη θεωρία ενός Learner, πρέπει να υπάρξει ενημέρωση των υπολοίπων Learners οι οποίοι δρούν στο κατανεμημένο σύστημα, ώστε να αφαιρεθεί ο κανόνας αυτός και από τη δική τους θεωρία.

3.2 Μοντέλο Αναμονής Απαντήσεων

3.2.1 Η δομή Future

Το μοντέλο των Δραστών σχεδιάστηκε και δομήθηκε ώστε κάθε υπολογιστικό τμήμα να εκτελείται ανεξάρτητα των υπολοίπων. Όπως αναφέραμε και στο κεφάλαιο 2, κάθε Δράστης αντιλαμβάνεται τα μηνύματα που βλέπει στο γραμματοκιβώτιο του ως ένα ξεχωριστό πακέτο εντολών. Ως αποτέλεσμα, δεν μπορεί να γίνει καμμία παρέμβαση στα δεδομένα που διαθέτει κατά τη διάρκεια χειρισμού του, μέσω επιπλέων μηνυμάτων στον ίδιο Δράστη. Στην περίπτωση αλγορίθμων οι οποίοι χρειάζονται ανανέωση των δεδομένων που χειρίζονται (όπως ακριβώς συμβαίνει στην περίπτωση του ΟLED, όπου μεταξύ άλλων είναι αναγκαίο να γνωρίζουμε τις εξειδικεύσεις που πραγματοποιούνται στα clauses μια θεωρίας) προτείνεται η χρήση περαιτέρω δομών[35].

Η χρήση της δομής Future επιτρέπει σε ένα Δράστη:

- Να παύσει τη λειτουργία του για ένα προκαθορισμένο χρονικό διάστημα.
- Να ζητήσει πληροφορίες από άλλους δράστες, μέσω κατάλληλων μηνυμάτων, τα οποία μπορούν να περιλαμβάνουν δεδομένα. Με τον τρόπο αυτό, μπορεί να δώσει τα απαραίτητα στοιχεία για να επεξεργαστούν από έναν άλλο κόμβο για την εξαγωγή των απαιτούμενων πληροφοριών.
- Να λάβει απάντηση και να συνεχίσει την επεξεργασία (διαθέτοντας πλέον την πρόσθετη πληροφορία) από το σημείο του αλγορίθμου στο οποίο έθεσε τον εαυτό του σε αναμονή.

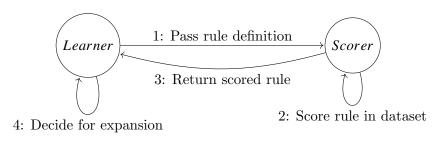
Να παρατηρηθεί πως για την κατάλληλη αξιοποίηση της δομής Future απαιτείται προσεκτικός σχεδιασμός και πρόβλεψη για τις περιπτώσεις όπου τα μηνύματα δε θα παραλειφθούν εντός του (υποχρεωτικά) προκαθορισμένου χρονικού πλαισίου.

3.2.2 Το Μοντέλο Αναμονής Απαντήσεων

Με βάση τα κριτήρια επικοινωνίας όπως αυτά ορίστηκαν στην παράγραφο 3.1 και γνωρίζοντας τις δυνατότητες αλλά και τους περιορισμούς που εσωκλείει η δομή Future προχωρήσαμε στη σχεδίαση της πρώτης επέκτασης του συστήματος ΟLED. Δεδομένου ότι η χρήση της δομής αυτής είναι εφικτή όταν ένας Δράστης θέτει σημεία αναμονής στον εαυτό του, γίνεται εύκολα αντιληπτό πως επικοινωνία μπορεί να υπάρξει μόνο στην περίπτωση όπου ένα clause πληρεί το κριτήριο του

Hoeffding bound(3.1.2) και είναι απαραίτητο για το Δ ράστη να μάθει τα στατιστικά των αντιγράφων του στα υπόλοιπα υποσύνολα του αρχικού σετ δεδομένων. Καθώς η μάθηση δε μπορεί να ολοκληρωθεί πριν την εξάντληση των παραδειγμάτων, δεν μπορούμε να ενημερώσουμε τους υπόλοιπους Learners για νέους(3.1.1) ή εξειδικευμένους(3.1.3) κανόνες που δημιουργήθηκαν σε διαφορετικό dataset από αυτό που τους ανήκει.

Το Μοντέλο Αναμονής Απαντήσεων (Pause-and-Wait Model) διατηρεί τη δομή του ΟLED και προσθέτει ένα δράστη εν ονόματι Scorer ο οποίος ιεραρχικά ανήκει στο ίδιο επίπεδο με τον Learner. Σκοπός ενός Scorer είναι να λάβει ένα clause για το οποίο κάποιος Learner διαπίστωσε ότι η απόκλιση των scores μεταξύ των 2 καλύτερων εξειδικεύσεων του ξεπερνάει την τρέχουσα τιμή του Hoeffding bound και να αξιολογήσει το clause αυτό στα δεδομένα ενός διαφορετικού subset από αυτό που ανήκει στον Learner, επιστρέφοντας τα scores του.



Σχήμα 3.1 – Επικοινωνία μεταξύ Δραστών τύπου Learner και Scorer

Εφόσον ο Learner λάβει απαντήσεις από όλα τα sets, θα είναι σε θέση να κρίνει κατά πόσο θα επεκτείνει το clause ή θα το διατηρήσει στην τρέχουσα μορφή του.

3.2.3 Ελαττώματα του μοντέλου

Η χρήση δομών όπως η Future σε συνδυασμό με το μοντέλο των Δραστών συναντάται στη βιβλιογραφία ως μία μέθοδος να διατηρούνται ενεργά τα νήματα υπολογισμού παρά την ανάγκη να προμηθευθούν με νέα δεδομένα. Παρότι μπορεί να είναι αρκετά χρήσιμες σε αρχιτεκτονικές στις οποίες ως επί το πλείστον δε συναντώνται τακτικές ανταλλαγές μηνυμάτων, σε περιπτώσεις όπως το σύστημα του ΟLED οδηγούν σε αποτέλεσμα αντίστροφο του αναμενόμενου, για τους εξής λόγους:

- Ο χρόνος απόχρισης δεν μπορεί να προσεγγιστεί επαχριβώς. Σαν αποτέλεσμα, κατά τη διάρχεια πειραμάτων αντιμετωπίσαμε το φαινόμενο κάποια μηνύματα να αργήσουν να παραδοθούν, με αποτέλεσμα να εκπνεύσει το χρονικό διάστημα αναμονής και η ποιοτική και χρονική απόδοση του συστήματος να ελαττωθεί.
- 2. Μεγαλύτερος αριθμός μηνυμάτων συνεπάγεται αύξηση της καθυστέρησης στο σύστημα, λόγω

τως περισσότερων χρονικών περιόδων κατά τις οποίες η μάθηση κανόνων παραμένει ανενεργή. Επομένως, μοιράζοντας το σετ δεδομένων σε μεγάλο αριθμό πυρήνων το σύστημα οδηγήθηκε σε μεγαλύτερο χρόνο εκτέλεσης από ότι στη μονολιθική του μορφή, αποτέλεσμα αντίστροφο του επιθυμητού.

3. Αναφέραμε νωρίτερα πως δεν καλύπτονται όλες οι περιπτώσεις επικοινωνίας , όπως αυτές διατυπώθηκαν στην παράγραφο 3.1.

 Ω ς αποτέλεσμα απαιτούνται σχεδιασμοί οι οποίοι να αντιμετωπίζουν τα παραπάνω ελαττώματα.

3.3 Μοντέλα Χρήσης Κοινών Δεδομένων

3.3.1 Διαφοροποίηση στον αλγόριθμο του ΟLED για χρήση σε κατανεμημένα συστήματα

Ο αλγόριθμος του ΟLED όπως περιγράφηκε στην ενότητα 2.2, συνίσταται από συνεχή ανάγνωση των δοθέντων παραδειγμάτων (έως την εξάντληση τους) και διενέργεια συγκεκριμένων διαδικασιών σε κάθε παράδειγμα. Συνοπτικά, μπορούμε να περιγράψουμε τις διαδικασίες αυτές ως εξής:

- 1. Έλεγχος σχετικά με το κατά πόσο ένα παράδειγμα καλύπτεται από την υπάρχουσα θεωρία του Learner, και δημιουργία καινούριου bottom rule στην περίπτωση αρνητικού ελέγχου.
- 2. Αξιολόγηση των κανόνων και ανανέωση των δεικτών tps, fps (για initiatedAt κανόνες) ή fns(για terminatedAt κανόνες) οι οποίοι επηρεάζουν το attribute score του κάθε κανόνα.
- 3. Μεμονωμένος έλεγχος του ορίου του Hoeffding για κάθε κανόνα. Στον έλεγχο αυτό συγκρίνεται η αριθμητική διαφορά των scores των δύο καλύτερων εξειδικεύσεων (με κριτήριο την τιμή του score τους) του κανόνα για το εάν είναι μεγαλύτερη από την τιμή του ϵ όπως αυτή ορίζεται στην ενότητα (2.2.1).
- 4. Ανανέωση κάθε κανόνα που επαληθεύει τον παραπάνω έλεγχο στην καλύτερη εξειδίκευση του.

Τα βήματα 1 και 3 σχετίζονται με τα κριτήρια επικοινωνίας που έχουν οριστεί. Προχωρώντας στο σχεδιασμό ενός νέου, κατανεμημένου συστήματος, στο βήμα 1 αρκεί η ενημέρωση όλων των Δραστών με αντίγραφα του καινούριου κανόνα. Αντιθέτως, το βήμα 3 πρέπει να επεκταθεί σε μια διαδικασία όπου:

- Ο Δράστης που εντόπισε έναν κανόνα που ικανοποιεί το κριτήριο του Hoeffding bound θα ενημερώνει τους υπόλοιπους Δράστες, ζητώντας τα στατιστικά των αντιγράφων τους.
- Κάθε Δράστης μεμονωμένα να ανταποκρίνεται μέσω μηνυμάτων με τα στατιστικά του αντιγράφου που ανήκει στη θεωρία τους.
- Ο αρχικός Δράστης, εφόσον συλλέξει στατιστικά από όλα τα αντίγραφα θα επαναλαμβάνει τον έλεγχο και αναλόγως του αποτελέσματος του θα προχωράει στην επέκταση ή μη του κανόνα.
- Σε περίπτωση επέχτασης να υπάρξει ενημέρωση όλων των Δραστών του συστήματος, ώστε χάθε αντίγραφο της αρχιχή μορφής να αντιχατασταθεί με ένα αντίγραφο της εξειδιχευμένης μορφής.

Προχύπτει επομένως η ανάγχη διατύπωσης επιπλέον μηνυμάτων για τη συνάρτηση **receive** χάθε Δράστη ώστε να υλοποιηθούν τα παραπάνω βήματα. Ως αποτέλεσμα ,προχύπτει σε πρώτο βαθμό ο παραχάτω αλγόριθμος:

33:

return H

```
(a) OnlineLearning (I, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min})
                                                                         (b) Receive(message)
Input: I: A stream of training interpretations;
                                                                         Input: message: A message received from an-
B: Background knowledge; G: Clause evaluation
                                                                         other learner
function; \delta: Confidence for the Hoeffding test; d: 1: function Receive(message):
                                                                             Case NewRule(r):
Specialization depth; S_{min}: Clause G-score quality 2:
                                                                     3:
                                                                                 H \leftarrow H \cup r
threshold.
                                                                     4:
                                                                             Case Request(r):
 1: H := 0
                                                                                 Search H for copy r' of r
                                                                     5:
2: for each I \in I do
        Update TP_r, FP_r, FN_r and N_r counts
                                                                                 Respond with r'
                                                                     6:
        from I, for each r \in H and each r' \in \rho_d(r),
                                                                     7:
                                                                             Case Response(r'):
        where N_r denotes the number of examples
                                                                     8:
                                                                                 Search in H for rule r that responds to r
        on which r has been evaluated so far.
                                                                                 Update TP_r, FP_r, FN_r and N_r counts of r
                                                                     9:
 4:
        if ExpandTheory(B, H, I) then
            H \leftarrow H \cup \mathtt{StartNewClause}(B,I)
                                                                              and of each r' \in \rho_d(r)
5:
 6:
        else
                                                                                 if all learners have responded:
                                                                     10:
 7:
            for each clause r \in H do
                                                                                      wait := false
                                                                     11:
 8:
                r \leftarrow \texttt{ExpandClause}(r, G, \delta)
9:
        H \leftarrow \texttt{Prune}(H, S_{min})
10: return H
11: function StartNewClause(B, I):
12:
        Generate a bottom clause \bot from I and B
13:
        r := head(\bot) \leftarrow
14:
        \perp_r := \perp
15:
        N_r = FP_r = TP_r = FN_r := 0
      Send copies of r to the other learners
         with NewRule(r) message
17:
        return r
18: function ExpandClause(r, G, \delta):
       Compute \epsilon = \sqrt{\frac{\ln(1/\delta)}{2N_r}} and let \overline{G} denote the mean value
       of a clause's G-score
20:
       Let r_1 be the best specialization of r, r_2 the second best
       and \Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2)
        Let \tau equal the mean value of \epsilon observed so far
21:
22:
        if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
23:
           Request r copies stats from other Learners
         using Request(r) message
24:
           wait := true
25:
        While wait = true
26:
          Wait until all responses have arrived
27:
        if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
           \perp_{r_1} := \perp_r
28:
29:
           return r_1
30:
        else return r
31: function prune(H, S_{min}):
32:
        Remove from H each clause r for which
         S_{min} - \overline{G}(r) > \epsilon, where \epsilon
         is the current Hoeffding bound
```

Alg. 3.1 - Τροποποιημένος αλγόριθμος της μάθησης κανόνων με χρήση κοινών δεδομένων

3.3.2 Περιορισμοί του μοντέλου των Δραστών

Το μοντέλο των Δραστών έχει υλοποιηθεί κατά τέτοιο τρόπο ώστε κάθε υπολογιστικό νήμα (άρα και κάθε Δράστης) να λειτουργεί ανεξάρτητα από τα υπόλοιπα, χωρίς να υπάρχει η δυνατότητα απευθείας επέμβασης στον αλγόριθμο του. Σαν αποτέλεσμα, ένας Δράστης αντιμετωπίζει το mailbox του ως ξεχωριστά πακέτα εντολών, τα οποία εκτελεί μεμονωμένα, και δεν είναι σε θέση να χρησιμοποιήσει την πληροφορία την οποία μπορεί να μεταφέρει ένα μήνυμα το οποίο είναι μεταγενέστερο αυτού που επεξεργάζεται. Αντιθέτως, ολοκληρώνει τις εντολές που έχουν οριστεί στη συνάρτηση receive για τον τύπο αυτού του μηνύματος, και μόνο εφόσον ολοκληρωθεί η διαχείριση του εξετάζει το μήνυμα που βρίσκεται στη κορυφή του mailbox του. Ένας Learner όπως αυτός ορίστηκε στην προηγούμενη παράγραφο δεν μπορεί να λειτουργήσει, καθώς τη στιγμή που θα μπει σε στάση αναμονής (waiting state) δεν θα μπορέσει να λάβει κάποιο επόμενο μήνυμα από τη στιγμή που δεν έχει ολοκληρώσει την επεξεργασία ενός τρέχοντος μηνύματος, και δεν θα καταφέρει να τερματίσει την εκτέλεση του.

3.3.3 Ο Δράστης τύπου Modifier

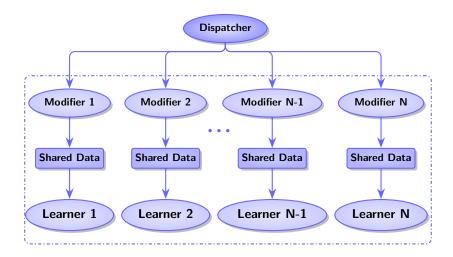
Για την αντιμετώπιση αυτού του φαινομένου, και διατηρώντας τα βήματα της μάθησης ως έχουν, ορίζεται ένα νέο είδος Δραστών (Επεξεργαστές ; Modifiers), οι οποίοι έχουν πρόσβαση από κοινού με τους Learners σε ορισμένα δεδομένα, και οι αλλαγές που πραγματοποιούνται σε αυτά μπορούν να γίνουν ορατές χωρίς αποστολή μηνύματος στα mailbox των Learners.

Με την προσθήκη Modifiers προχωρούμε στη διατύπωση δύο μοντέλων Χρήσης Κοινών Δεδομένων μεταξύ Δραστών (σε παρόμοια λογική με τη δουλειά των Lesani και Lain[36]), το Μοντέλο Ένα-προς-Ένα (3.3.4) το οποίο συσχετίζει έναν Modifier ανά Learner, και το Μοντέλο Ένα-προς-Ν το οποίο συσχετίζει έναν κοινό Modifier για όλους τους Learners οι οποίοι συμμετέχουν στη διαδικασία μάθησης κανόνων.

3.3.4 Μοντέλο Ένα-προς-Ένα

Στο μοντέλο αυτό εισάγεται ένα επιπλέον στρώμα Δραστών τύπου Modifier, ανάμεσα στον Dispatcher και στους Learners. Ο Modifier λειτουργεί ως γονέας (parent Actor) του Learner, και μπορεί να τροποποιεί τα κοινά δεδομένα τους. Πιο συγκεκριμένα, έχει πρόσβαση στη θεωρία όπου εξετάζει ο Learner και όπου προσθέτει ή αφαιρεί clauses από αυτή. Επιπλέον, μπορεί να

τροποποιεί τα στατιστικά των clauses τα οποία είναι ήδη ενσωματωμένα στη θεωρία ώστε ο Learner να ενημερώνεται πλαγίως για τα scores των αντιγράφων τους.



Σχήμα 3.2 - Αρχιτεκτονική διάρθρωση με Modifiers στο μοντέλο Ένα-προς-Ένα

Οι Learners σε αυτή την εκδοχή, αποστέλλουν μηνύματα μονάχα στον Modifier με σκοπό να τον ενημερώσουν για τις όποιες αλλαγές προέκυψαν στα δεδομένα τους και για αιτήματα στατιστικών τα οποία θα προκύψουν κατά την επεξεργασία των παραδειγμάτων τους. Οι αλλαγές οι οποίες προκύπτουν από τη μάθηση αντιγράφων των κανόνων στα υπόλοιπα σετ δεδομένων, μπορούν να γίνουν ορατές μόνο μέσω των κοινών δεδομένων. Οι Modifiers είναι σε θέση να επικοινωνούν μεταξύ τους ώστε να ανταλλάσσουν πληροφορίες. Οι περιπτώσεις επικοινωνίας τροποποιούνται ως εξής:

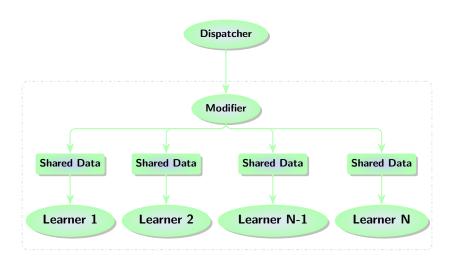
- 1. Νέοι κανόνες: Ο Learner που δημιούργησε έναν καινούριο κανόνα, τον προσθέτει στη θεωρία του και ενημερώνει τον Modifier με τον οποίο χειρίζονται κοινά δεδομένα. Αυτός με τη σειρά του αποστέλλει μηνύματα στους υπόλοιπους Modifiers ενημερώνοντας τους για το νέο κανόνα. Κάθε Modifier γράφει στην κοινή θεωρία που έχει με τον Learner ο οποίος σχετίζεται με αυτόν. Η αναθεωρημένη θεωρία χρησιμοποιείται από τον Learner για την επεξεργασία των υπόλοιπων παραδειγμάτων του.
- 2. **Clause υποψήφιο για επέκταση**: Μόλις ένας Learner εντοπίσει ένα κανόνα ο οποίος βάσει του κριτηρίου του Hoeffding bound είναι κατάλληλος για εξειδίκευση:
 - Ενημερώνει τον Modifier που αντιστοιχεί σε αυτόν πως θέλει τα στατιστικά των αντιγράφων του, και θέτει τον εαυτό του σε ανενεργή κατάσταση (idle state) μέχρις ότου ληφθούν οι απαντήσεις.

- ii. Αχολουθεί η αποστολή μηνυμάτων στους υπόλοιπους Modifiers οι οποίου εξάγουν τα στατιστικά του αντίστοιχου clause το οποίο ανήκει στη θεωρία που επεξεργάζονται απο κοινού με τους αντίστοιχους Learners και απαντούν στον Modifier.
- Τελικά ο Modifier μόλις συλλέξει όλες τις απαντήσεις, ανανεώνει τα στατιστικά του clause και ταυτόχρονα ειδοποιεί τον Learner πως μπορεί να προχωρήσει στον τελικό έλεγχο.
- 3. Εξειδίχευση ενός clause: Εφόσον ο παραπάνω έλεγχος είναι θετιχός, ο Learner επεκτείνει το clause στην καλύτερη εξειδίχευση του και ενημερώνει τον Modifier. Αυτός με τη σειρά του στέλνει από ένα αντίγραφο του εξειδιχευμένου κανόνα στους υπόλοιπους Modifiers ώστε να το τοποθετήσουν στη θεωρία τους αντί της παλαιάς του μορφής.

3.3.5 Μοντέλο Ένα-προς-Ν

Το μοντέλο Ένα-προς-Ν αποτέλεσε μια προσπάθεια βελτιστοποίησης του μοντέλου Έναπρος-Ένα, στο οποίο παρατηρείται μεγάλος αριθμός υπολογιστικών νημάτων, καθώς κάθε μάθηση κανόνων απασχολεί δύο νήματα/σετ δεδομένων αντί του ενός νήματος το οποίο είναι το επιθυμητό. Δεδομένου ότι το πλήθος των νημάτων είναι πεπερασμένο, ακόμα και σε υπολογιστικές μονάδες με αρκετά υψηλό διαθέσιμο αριθμό νημάτων μειώνεται σημαντικά το πλήθος των διεργασιών μάθησης κανόνων.

Στο μοντέλο Ένα-προς-Ν, εγκαταλείπεται η τακτική του ενός Modifier ανά Learner, τοποθετείται ένα ολικός Modifier ο οποίος διαθέτει κοινά δεδομένα (σε ξεχωριστά όμως πλαίσια για την αποφυγή συγκρούσεων) με όλους τους Learners. Η φιλοσοφία παραμένει η ίδια σε σχέση με το προηγούμενο μοντέλο, όμως αντί για Ν επιπλέον νήματα (όπου ο αριθμός Ν αντιστοιχεί στο πλήθος των διαθέσιμων σετ δεδομένων) απαιτείται μόλις ένα επιπλέον νήμα. Επιπλέον, μειώνεται ο αριθμός των μηνυμάτων τα οποία ανταλλάσσονται καθώς αντί της επικοινωνίας μεταξύ των Modifiers , ο μοναδικός πλέον Modifier έχει διαθέσιμη όλη την απαιτούμενη πληροφορία την οποία εγγράφει στο κατάλληλο ή κατάλληλα πλαίσια κάθε φορά, ανάλογα με τους Learners στα οποία προορίζονται.



 $\Sigma \chi \acute{\eta} \mu \alpha$ 3.3 – Αρχιτεκτονική διάρθρωση με έναν Modifier στο μοντέλο Ένα-προς-Ν

Κεφάλαιο 4

Κατανεμημένη Μάθηση Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο

Στο κεφάλαιο αυτό γίνεται παρουσίαση του συστήματος Κατανεμημένης Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο. Αρχικά παρουσιάζεται η τακτική διαχωρισμού των δεδομένων (4.1) η οποία επιτρέπει τη χρήση παρόμοιας αρχιτεκτονικής με το μοντέλο Ένα-προς-Ν, χωρίς την παρέμβαση περισσότερων του ενός Δραστών στα ίδια δεδομένα. Ακολουθεί η ποιοτική περιγραφή του Μοντέλου Ολικού Κλειδώματος (4.2), της πρώτης εκ των δύο υλοποιήσεων που πραγματοποιήθηκαν κατά τη συγγραφή της εργασίας, όπου γίνεται ανάλυση της προσέγγισης η οποία ακολουθήθηκε μαζί με τους τύπους Δραστών οι οποίοι την εξυπηρετούν και προβάλλεται η αρχιτεκτονική διάρθρωση του συστήματος. Η ίδια διαδικασία ακολουθείται για το μοντέλο Ροής Πληροφορίας (4.3), το οποίο αποτελεί τη δεύτερη υλοποίηση του συστήματος Κατανεμημένης Μάθησης Ορισμών Γεγονότων σε πραγματικό χρόνο.

4.1 Διαχωρισμός των παραδειγμάτων σε παρτίδες (batches) δεδομένων

Τα Μοντέλα Χρήσης Κοινών Πληροφορίας(3.3) αποτέλεσαν την πρώτη ολοκληρωμένη υλοποίηση ενός κατανεμημένου(3.3.4) και παράλληλου(3.3.5) συστήματος σύμφωνα με τις προδιαγραφές που ορίστηκαν στην παράγραφο 3.1. Η χρήση τους όμως αποδείχτηκε μη πρακτική, καθώς το γεγονός πώς περισσότερα του ενός νήματα είχαν δικαίωμα εγγραφής στα ίδια δεδομένα περιέπλεκε σε μεγάλο βαθμό το σχεδιασμό τους. Επιπλέον, το μοντέλο Ένα-προς-Ν (ως μοντέλο παράλληλης

επεξεργασίας) περιοριζόταν από το γεγονός πως μπορούσε να εκτελεστεί σε έναν μόνο υπολογιστή, καθώς σε αντίθετη περίπτωση τα κοινά δεδομένα δε θα μπορούσαν να γίνουν ορατά στην πράξη από απομακρυσμένους υπολογιστές.

Πληροφορίας των παραπάνω, κρίθηκε σκόπιμο να προχωρήσουμε σε μια πιο ολοκληρωμένη αρχιτεκτονική, η οποία να διατηρεί την ελευθερία που παρέχει το μοντέλο αυτό (μικρός αριθμός νημάτων σε σύγκριση με το πλήθος των σετ δεδομένων, έλεγχος ροής από μικρό αριθμό Δραστών) σε ένα βελτιωμένο μοντέλο το οποίο δε θα συνοδεύεται από τους περιορισμούς που θέτει ο αλγόριθμος του Learner ως έχει.

Παρουσιάζουμε το σύστημα Κατανεμημένης Αχολουθιαχής Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων (Distributed Online Learning of Event Definitions; DOLED), το οποίο προσαρμόζει την αρχιτεχτονιχή του Ένα-προς-Ν (ένας Δράστης ο οποίος βρίσχεται στο ενδιάμεσο επίπεδο ανάμεσα Dispatcher και τους Learners) χωρίς η διάρθρωση αυτή να συνεπάγεται την επεξεργασία χοινών δεδομένων από περισσότερους τους ενός Δραστών. Για χάθε διαθέσιμο σετ δεδομένων το οποίο αναμένεται να τεθεί σε επεξεργασία από έναν Learner, ορίζονται υπό-παρτίδες δεδομένων (batches) οι οποίες περιλαμβάνουν ένα προχαθορισμένο πλήθος παραδειγμάτων τα οποία θα επεξεργαστεί ο Learner προτού παύσει προσωρινά τη λειτουργία του. Με αυτό τον τρόπο, παρέχεται η δυνατότητα ενημέρωσης των Learners για τις πρόσθετες πληροφορίες που προχύπτουν μέσω αποστολής μηνυμάτων σε αυτούς τα οποία παρεμβάλλονται ανάμεσα στο χειρισμό των batches.

4.2 Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος

4.2.1 Προσέγγιση Ολικού Κλειδώματος

Προσέγγιση Ολικού Κλειδώματος

Η Προσέγγιση Ολιχού Κλειδώματος (Global-Lock Approach) θέτει ως προτεραιότητα για όλους τους Learners την έγκαιρη πληροφόρηση τους για την επέχταση ή μη ενός χανόνα.

Σύμφωνα με την παραπάνω δήλωση, κρίνεται απαραίτητη η παύση του συστήματος κάθε φορά που εξετάζεται μία πιθανή επέκταση κάποιου κανόνα, ώστε να μην πραγματοποιείται επεξεργασία παραδειγμάτων μέχρι τη λήψη απόφασης σχετικά με την επέκταση του. Πρέπει συνεπώς να υπάρχει ο αντίστοιχος αλγοριθμικός σχεδιασμός, ώστε να το σύστημα να μην εξετάζει παραδείγματα σε κανένα υπολογιστικό νήμα κατά το χρονικό διάστημα ανάμεσα στον εντοπισμό των κανόνων αυτών έως τη λήψη της απόφασης.

4.2.2 Ο Δράστης τύπου Συντονιστή

Η αρχιτεκτονική του συστήματος DOLED υιοθετεί ένα νέο είδος Δραστών, το οποίο ονομάζεται Συντονιστής (Coordinator) και σε πλήρη αναλογία με τον Modifier τοποθετείται ανάμεσα στον Dispatcher και τους Learners. Ο Coordinator διατηρεί δομές οι οποίες περιέχουν χρήσιμη πληροφορία για τον κάθε Learner ξεχωριστά. Οι δομές αυτές λειτουργούν ως λεξικά dictionaries με κλειδί τον Learner στον οποίο αναφέρονται οι δομές αυτές και τιμές οι οποίες να ανταποκρίνονται στην εκάστοτε πληροφορία.

Συγκεκριμένα, οι δομές αυτές είναι:

- clauses To Add (learner): Κανόνες (είτε στη μορφή bottom clauses είτε στη μορφή εξειδικευμένων κανόνων) οι οποίοι οφείλουν να προστεθούν στη θεωρία του Learner.
- clausesToRemove(learner): Αναγνωριστικά (id's) των κανόνων οι οποίοι πρέπει να αφαιρεθούν από τη θεωρία του Learner.

Η ειδοποιός διαφορά σε σχέση με τον Modifier είναι πως οι δομές αυτές δεν μπορούν να γίνουν ορατές από τους ίδιους τους Learners, καθώς δεν έχουν πρόσβαση σε αυτές. Αντιθέτως, μέσω κατάλληλων μηνυμάτων τα οποία θα αναλυθούν σε επόμενη παράγραφο, ενημερώνουν τους Learners ανάμεσα στον χειρισμό των batches ώστε να μπορούν να χρησιμοποιήσουν αυτές τις πληροφορίες.

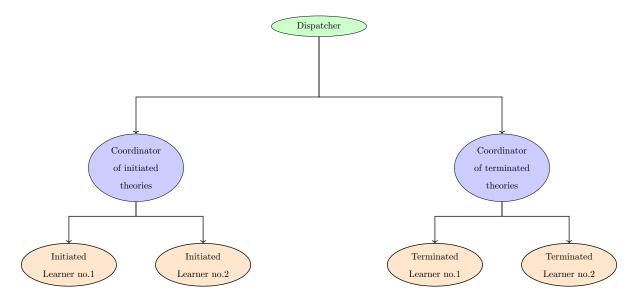
4.2.3 Αρχιτεκτονική διάρθρωση Δραστών στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος

Για κάθε σύστημα στο μοντέλο ενεργοποιούνται ακριβώς δύο Coordinators, ένας για μάθηση initiated κανόνων και αντιστοίχως ένας για μάθηση terminated κανόνων, οι οποίοι τοποθετούνται κατά ένα επίπεδο υψηλότερα από τους Learners οι οποίοι μαθαίνουν κανόνες της αντίστοιχης κλάσης. Σε πλήρη αντιστοιχία με το μονολιθικό σύστημα του ΟLED, οι διεργασίες αυτές είναι ανεξάρτητες, και κάθε Coordinator επικοινωνεί αποκλειστικά με τους Learners και όχι με τον έταιρο Coordinator του συστήματος. Αντίστοιχα, οι Learners μπορούν να στείλουν μηνύματα μόνο στον Coordinator ο οποίος είναι συσχετισμένος μαζί τους.

Στο ακόλουθο σχήμα βλέπουμε τη διάρθρωση ενός συστήματος DOLED σχεδιασμένο

¹https://xlinux.nist.gov/dads/HTML/dictionary.html

στο Μοντέλο Ολιχού Κλειδώματος το οποίο χειρίζεται δύο ανεξάρτητα σετ δεδομένων για να μάθει κανόνες.



 Σ χήμα 4.1 – Διάρθωση της ιεραρχίας των Δραστών των Δραστών Μοντέλο Ολιχού Κλειδώματος. Οι Initiated Learner no.1 και Terminated Learner no.1 (και ομοίως κάθε ζεύγος Initiated Learner no.i, Terminated Learner no.j όπου i=j) χειρίζονται αχριβώς τα ίδια δεδομένα διατυπωμένα με την ίδια σειρά, μαθαίνοντας όμως διαφορετική κατηγορία κανόνων (initiated και terminated κανόνες αντίστοιχα)

4.2.4 Τύποι μηνυμάτων

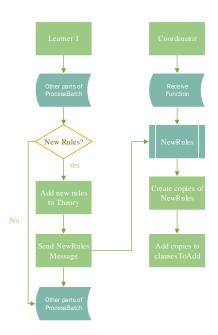
Είναι σημαντικό να παρατηρήσουμε πως στο σύστημα DOLED, τόσο οι δύο Coordinators όσο και οι Learners οι οποίοι δρουν στο σύστημα αποστέλλουν και λαμβάνουν μηνύματα, για τα οποία έχει προβλεφθεί η συμπεριφορά τους σύμφωνα με τον τύπο των εκάστοτε μηνυμάτων. Επομένως, απαιτείται κατάλληλος ορισμός των συναρτήσεων Receive και για τους 2 τύπους Δραστών που χρησιμοποιούνται κατά κόρον στη σχεδίαση αυτή.

Παρακάτω διακρίνουμε τα μηνύματα σε κατηγορίες, εξηγούμε ποιοτικά τη σημασία τους και παρουσιάζουμε τον τρόπο χειρισμού τους από τις δύο κατηγορίες (Coordinator/Learner).

4.2.4.1 New Rules

Η ποιοτική σημασία του μηνύματος **NewRules** είναι ταυτόσημη με αντίστοιχα μηνύματα που παρουσιάσαμε στις προηγούμενες υλοποιήσεις. Αφορούν κανόνες κενούς ως προς το σώμα (bottom rules) οι οποίοι συνοδεύονται απο εξειδικεύσεις (refinements) προς αξιολόγηση.

Ένα μήνυμα NewRules περιέχει μια λίστα με αντίγραφα ενός ή περισσότερων bottom rules που δημιουργήθηκαν από έναν Learner κατά την επεξεργασία παραδειγμάτων του σετ δεδομένων του, και αποστέλλεται στον Coordinator. Με την παραλαβή ενός μηνύματος NewRules ο Coordinator προσθέτει τη λίστα αυτή στη δομές clausesToAdd όλων των Learners, εκτός από τη δομή η οποία έχει ως κλειδί τον αποστολέα.



Σχήμα 4.2 - Δημιουργία και χειρισμός μηνύματος NewRules στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος

4.2.4.2 StatsRequested - Clauses Wanted

Στην περίπτωση που το κριτήριο του Hoeffding bound ικανοποιείται τοπικά για έναν κανόνα (στο σετ δεδομένων ενός από τους Learners), πρέπει να κινητοποιηθεί η διαδικασία ενημέρωσης με όλη τη διαθέσιμη πληροφορία ώστε να ληφθεί απόφαση όσον αφορά την εξειδίκευση του κανόνα αυτού.

Στην περίπτωση αυτή ενημερώνεται ο Coordinator με τη δήλωση του κανόνα, ο οποίος με τη σειρά του αποστέλλει μήνυμα ClausesWanted (το οποίο περιέχει το id του κανόνα αυτού) στους υπόλοιπους Learners ζητώντας τα στατιστικά του κάθε αντιγράφου που ανήκει στη θεωρία τους και αξιολογείται στα σετ δεδομένων τους.

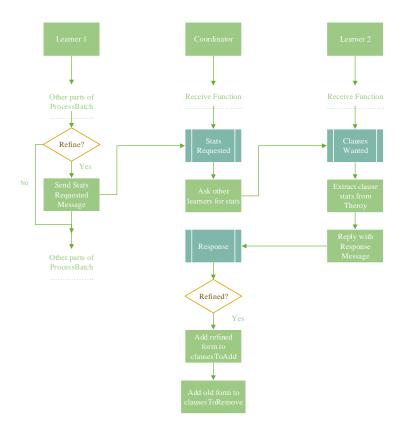
4.2.4.3 Clauses Wanted -Response

Η διαδικασία απόφασης συνίσταται σε:

- Ανανέωση των δεδομένων του κανόνα με ενσωμάτωση των scores των αντιγράφων από όλα τα επιμέρους σετ δεδομένων.
- Επαναπροσδιορισμό της τιμής Hoeffding bound (καθώς εξαρτάται από το πλήθος των παραδειγμάτων στα οποία έχει αξιολογηθεί ο κανόνας).
- Ανανέωση των scores τόσο του κανόνα όσο και των εξειδικεύσεων του με βάση τα στατιστικά που έγιναν διαθέσιμα από την αξιολόγηση τους στα υπόλοιπα σετ δεδομένων.
- Επανάληψη του ελέγχου για κατά πόσο ικανοποιείται το κριτήριο και με τα ανανεωμένα δεδομένα.
- Εξειδίχευση του κανόνα σε περίπτωση θετιχού ελέγχου.

Οι Learners λαμβάνουν μήνυμα τύπου Clauses Wanted με το οποίο ζητούνται τα στατιτικά του clause που αντιστοιχεί στο id που περιέχεται στο μήνυμα αυτό. Μόλις το εντοπίσουν ανταποκρίνονται με μήνυμα Response το οποίο περιέχει τα εν λόγω στατιστικά. Εφόσον ληφθούν όλες οι απαντήσεις, λαμβάνεται η απόφαση για την εξειδίκευση του clause. Στην περίπτωση αυτή:

- Ανανεώνονται οι δομές clausesToAdd όλων των Learners με τη δήλωση του κανόνα που αποτελεί την καλύτερη εξειδίκευση.
- Προστίθεται σε όλες τις δομές clausesToRemove το id της προηγούμενης μορφής για να αφαιρεθεί μελλοντικά από τις θεωρίες όλων των Learners



Σχήμα 4.3 - Διαδικασία εξειδίκευσης ενός κανόνα στο Μοντέλο Ολικού Κλιδώματος

4.2.4.4 Drop Clause

Επιθυμώντας να διατηρήσουμε την ακολουθιακή φιλοσοφία (single pass) του μονολιθικού συστήματος, προβλέπεται η αποκοπή κανόνων από τη θεωρία των οποίων το score παραμένει χαμηλό μετά από την εξέταση ενός σημαντικά μεγάλου αριθμού παραδειγμάτων. Πρέπει επομένως να εξασφαλίσουμε πως ένας κανόνας, εφόσον αποκοπεί από μία θεωρία, θα αποκοπεί και από τις υπόλοιπες υπάρχουσες θεωρίες του συστήματος.

Αποστέλλεται επομένως μήνυμα τύπου DropClause από τον Learner ο οποίος προχώρησε στην αποχοπή ενός χανόνα προς τον Coordinator. Το μήνυμα αυτό περιέχει το id του αποχομμένου κανόνα, και αφού πραγματοποιηθούν κάποιο έλεγχοι(αν ο κανόνας βρίσκεται υπό κρίση για την επέκταση του σύμφωνα με πληροφορίες οι οποίες έχουν παραληφθεί από κάποιον άλλο Learner), το id προστίθεται στις δομές clausesToRemove των υπολοίπων Learners.

4.2.4.5 Awaiting - Proceed

Το ζεύγος μηνυμάτων Awaiting - Proceed είναι απαραίτητο για τη μετάβαση σε ένα μοντέλο όπως αυτό του DOLED το οποίο χειρίζεται batches από παραδείγματα στη μάθηση των κανόνων. Επιτρέπουν την ομαλή μεταφορά πληροφοριών στους Learners μετά από την επεξεργασία κάθε batch και εξασφαλίζουν την αλγοριθμική συνέπεια του κατανεμημένου μοντέλου ως προς το μονολιθικό.

- Το μήνυμα **Awaiting** είναι κενό ως προς το περιεχόμενο του, και είναι ο τρόπος με τον οποίο ενημερώνει ένας Learner τον Coordinator πως ολοκλήρωσε το batch το οποίο επεξεργαζόταν και πως αναμένει άδεια ώστε να προχωρήσει στο επόμενο batch. Οποιαδήποτε πληροφορία έχει προκύψει κατά την εν λόγω επεξεργασία έχει ήδη μεταβιβαστεί στον Coordinator μέσω του αντίστοιχου τύπου μηνυμάτων.
- Το μήνυμα **Proceed** αποστέλλεται από τον Coordinator σε κάθε Learner ως απάντηση σε ένα μήνυμα Awaiting, υπό την προϋπόθεση ότι δεν έχει εκκινήσει η διαδικασία για την επέκταση ή μη κάποιου clause. Σε αντίθετη περίπτωση, πρώτα ολοκληρώνεται η διαδικασία εξειδίκευσης και εν συνεχεία αποστέλλονται μαζικά μηνύματα τύπου Proceed προς όλους τους Learners. Ένα μήνυμα Proceed μπορεί να περιέχει μία λίστα με κανόνες (clausesToAdd) τους οποίους ο Learner θα ενσωματώσει στη δική του θεωρία όπως επίσης μία λίστα με αναγνωριστικά id's των κανόνων (clausesToRemove) που θα αφαιρεθούν από τη θεωρία αυτή. Οι λίστες αυτές αντιστοιχούν στις δομές clausesToAdd και clausesToRemove τις οποίες διατηρεί ο Coordinator με κλειδί τον Learner.

4.2.4.6 Συγκεντρωτικός πίνακας μηνυμάτων

Ο ακόλουθος πίνακας περιέχει μία σύνοψη των των μηνυμάτων και των τρόπων χειρισμού τους.

Τύπος Μηνύματος	Learner		Co	oordinator
	Αποστολή	Παραλαβή	Αποστολή	Παραλαβή
NewRules	Αποστέλλεται στον Coordinator			Προσθέτει αντίγραφα των κανόνων
	όταν κατά τη μάθηση κανόνων			στη δομή clausesToAdd κάθε
	δημιουργούνται νέοι κανόνες			Learner πλην του αποστολέα
StatsRequested	Αποστέλλεται στον Coordinator όταν			Στέλνει μήνυμα ClausesWanted
	ένας κανόνας ικανοποιεί			σε όλους τους Learners
	το κριτήριο του Hoeffding bound			πλην του αποστολέα
	ζητώνταςτα στατιστικά των αντιγράφων του			
${\bf Clauses Wanted}$		Ανταποκρίνεται μέσω μηνύματος	Αποστέλλεται στους Learners	
		Response το οποίο περιέχει	μετά τη λήψη μηνύματος	
		τα στατιστικά του κανόνα	StatsRequested	
		ο οποίος ζητήθηκε		
Response				
	Αποστολή μηνύματος Response			Γίνεται χρήση των περικλειόμενων
	στον Coordinator			στατιστικών για την απόφαση
				ανανέωσης ενός κανόνα
				Σε περίπτωση ανανέωσης
				προστίθεται ο εξειδικευμένος κανόνας
				στις δομές clausesToAdd
				και προστίθεται η προηγούμενη δήλωση
				του στις δομές clausesToRemove
				όλων των Learners
$\mathbf{DropClause}$	Αποστέλλεται στον Coordinator			Πρόσθεση του κανόνα
	όταν ένας κανόνας διατηρεί			στις δομές clausesToRemove
	χαμηλό score χωρίς να			όλων των Learners
	επεκτείνεται για μεγάλο διάστημα			
	οπότε και αφαιρείται από τη θεωρία			
Awaiting	Αποστέλλεται στον Coordinator			Αποστολή μηνύματος
	μετά την επεξεργασία κάθε batch			Proceed εφόσον δεν υπάρχει
	μετά την επεξεργασία κάθε batch			κανόνας υποψήφιος προς επέκταση
Proceed		Προσθήκη και αφαίρεση	Αποστολή μετά από	
		κανόνων από τη θεωρία	λήψη μηνύματος Awaiting	
		κατά τις οδηγίες και	ή μετά την απόφαση	
		χειρισμός επόμενου batch	σχετικά με την επέκταση κανόνων	

Πίνακας 4.1 – Τύπος μηνυμάτων για το σύστημα Κατανεμημένης Ακολουθιακής Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων σε συνδυασμό με τον τρόπο χειρισμού τους από τους δράστες τύπου Learner και Coordinator

4.2.5 Περιγραφή της λειτουργίας του Μοντέλου Ολικού Κλειδώματος

Η διαδικασία με την οποία το σύστημα DOLED μαθαίνει κανόνες στηρίζεται στον έλεγχο της ροής των δεδομένων από τον Coordinator. Η μάθηση κανόνων από τον Learner εκτελείται με τρόπο παρόμοιο του μονολιθικού συστήματος, με τη διαφορά ότι τα παραδείγματα δίνονται σε batches αντί να παρέχονται όλα μαζί, ώστε να υπάρχει η δυνατότητα ανταπόχρισης στα μηνύματα που λαμβάνονται στο νεκρό χρόνο μεταξύ των παραδειγμάτων. Ο Learner ενημερώνει τον Coordinator με μηνύματα κατά τη διάρκεια της επεξεργασίας των batches (λογική η οποία ακολουθήθηκε και στα μοντέλα χρήσης κοινών δεδομένων) χωρίς όμως να θέτει τον εαυτό του σε αναμονή όταν περιμένει πληροφορίες. Η απαραίτητη παύση του συστήματος επιτυγχάνεται με έναν απλό έλεγχο από τη μεριά του Coordinator. Εφόσον υπάρχουν ένας ή περισσότεροι κανόνες για τους οποίους αναμένονται πληροφορίες, ο Coordinator δεν στέλνει μήνυμα τύπου Proceed μετά την παραλαβή μηνύματος Awaiting από τους Learners. Με αυτό τον τρόπο οι Learners παραμένουν ανενεργοί (idle state) για ένα διάστημα, καθώς δεν επεξεργάζονται κάποιο batch, και ανταποκρίνονται μόνο στα μηνύματα ClausesWanted που θα λάβουν ώστε να ενημερώσουν τον Coordinator με τα στατιστικά των κανόνων οι οποίοι υπόκεινται σε αξιολόγηση. Μόλις ληφθεί η απόφαση για κάθε κανόνα μεμονωμένα και ενημερωθούν κατάλληλα όλες οι δομές clausesToAdd και clausesToRemove, ο Coordinator στέλνει μαζικά μηνύματα Proceed και οι Learners ανανεώνουν τις θεωρίες τους σύμφωνα με τις οδηγίες και προχωρούν στο επόμενο batch.

4.2.6 Αλγοριθμική παρουσίαση του Μοντέλου Ολικού Κλειδώματος

Συνοψίζοντας τις πληροφορίες που παρουσιάσαμε στο χεφάλαιο, παρουσιάζουμε τους αλγορίθμους για τους Δράστες τύπου Learner και Coordinator. Ο πρώτος αλγόριθμος(;;) αφορά το τμήμα της επεξεργασίας παραδειγμάτων στο σύστημα DOLED, ενώ ο επόμενος αλγόριθμος(;;) παρουσιάζει μαζί τις συναρτήσεις receive των δύο τύπων Δραστών, ώστε να είναι πιο εύληπτη η διαφορά στη συμπεριφορά τους για χοινούς τύπους μηνυμάτων.

Algorithm 2 Learner's Process Batch function in the DOLED system($batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min}$)

Input: batchI: A batch of the Learner's stream of training interpretations; H: An empty or incomplete theory; B: Background knowledge; G: Clause evaluation function; δ : Confidence for the Hoeffding test; d: Specialization depth; S_{min} : Clause G-score quality threshold.

- 1: function ProcessBatch($batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min}$):
- 2: for each $I \in \mathcal{I}$ do
- 3: Update TP_r , FP_r , FN_r and N_r counts from I, for each $r \in H$ and each $r' \in \rho_d(r)$,
 - where N_r denotes the number of examples on which r has been evaluated so far.
- 4: **if** ExpandTheory(B, H, I) then
- 5: $H \leftarrow H \cup \mathtt{StartNewClause}(B, I)$
- 6: **else**
- 7: for each clause $r \in H$ do
- 8: $r \leftarrow \texttt{ExpandClause}(r, G, \delta)$
- 9: $H \leftarrow \text{Prune}(H, S_{min})$
- 10: $\mathbf{return}\ H$
- 11: function StartNewClause(B, I):
- 12: Generate a bottom clause \perp from I and B
- 13: $r := head(\bot) \leftarrow$
- 14: $\perp_r := \perp$
- 15: $N_r = FP_r = TP_r = FN_r := 0$
- 16: Send message NewRules(r) to Coordinator
- 17: $\mathbf{return} \ r$
- 18: **function** ExpandClause (r, G, δ) :
- 19: Compute $\epsilon = \sqrt{\frac{ln(1/\delta)}{2N_r}}$ and let \overline{G} denote the mean value of a clause's G-score
- 20: Let r_1 be the best specialization of r, r_2 the second best and $\Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) \overline{G}(r_2)$
- 21: Let τ equal the mean value of ϵ observed so far
- 22: if $\overline{G}(r_1) > \overline{G}(r)$ and $[\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]$:
- 23: Send message StatsRequested(r.id) to Coordinator
- 24: function prune(H, S_{min}):
- 25: Remove from H each clause r for which $S_{min} \overline{G}(r) > \epsilon$, where ϵ is the current Hoeffding bound
- 26: Send message DropClause(r.id) to Coordinator
- 27: $\mathbf{return}\ H$

```
(a) Learner's receive function in DOLED
                                                                       (b) Coordinator's receive function in DOLED
 1: function Receive(MessageType):
                                                                   1: function Receive(MessageType):
   Case p: Proceed:
                                                                       Case a: Awaiting:
3:
       H \leftarrow H \cup p.clausesToAdd
                                                                  3:
                                                                         If (!lock):
       H \leftarrow H - p.clausesToRemove
 4:
                                                                  4:
                                                                           add \leftarrow clausesToAdd(sender)
5:
       Get newBatch from I
                                                                           remove \leftarrow clausesToRemove(sender)
                                                                  5:
6:
       ProcessBatch(batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min})
                                                                           Send message Proceed(add, remove) to sender
                                                                  6:
 7:
     Case c: ClausesWanted:
                                                                  7:
                                                                        Case s: StatsRequested:
8:
       For each r \in H:
                                                                  8:
                                                                        lock := true // controls the flow
9:
         If (r.id == c.id):
                                                                  9:
                                                                         //There can be more than one
10:
           Respond with stats tps, fps, fns
                                                                  10:
                                                                         //up for expansion
11:
           and, examplesNumber of r
                                                                  11:
                                                                         pendingClauses := pendingClauses + 1
12:
           and of all r' \in \rho_d(r)
                                                                  12:
                                                                          For each learner!sender:
                                                                           Send message ClausesWanted(s.id) to learner
13:
           via a Response(stats) message
                                                                  13:
                                                                  14:
                                                                        Case r: Response:
                                                                  15:
                                                                          If all learners have responded for r.id:
                                                                           Compute \epsilon = \sqrt{\frac{ln(1/\delta)}{2N_r}} and let \overline{G}
                                                                  16:
                                                                  17:
                                                                           denote the mean value of a clause's G-score
                                                                  18:
                                                                           Let r_1 be the best specialization of r,
                                                                  19:
                                                                           r_2 the second best and \Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2)
                                                                           Let \tau equal the mean value of \epsilon observed so far
                                                                  20:
                                                                  21:
                                                                           if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
                                                                  22:
                                                                             \perp_{r_1} := \perp_r
                                                                  23:
                                                                             For all learners:
                                                                  24:
                                                                               Add r_1 to clausesToAdd(learner)
                                                                  25:
                                                                               Add r.id to clausesToRemove(learner)
                                                                  26:
                                                                         pendingClauses := pendingClauses - 1
                                                                  27:
                                                                         If (pendingClauses = 0):
                                                                  28:
                                                                           lock := false //controls the flow
                                                                  29:
                                                                           For each learner:
                                                                  30:
                                                                            add \leftarrow clausesToAdd(sender)
                                                                  31:
                                                                            remove \leftarrow clausesToRemove(sender)
                                                                  32:
                                                                             Send message Proceed(add, remove) to sender
                                                                        Case d: DropClause:
```

Πίνακας 4.2 - Συναρτήσεις receive των Learner και Coordinator

34:

Add d.id to clausesToRemove(sender)

4.3 Μοντέλο Ροής Πληροφορίας

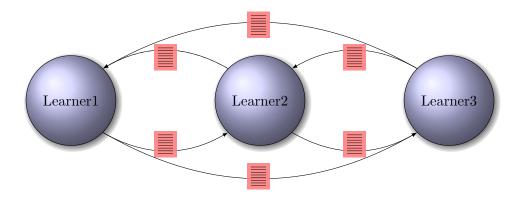
4.3.1 Χρονικοί περιορισμοί στο ΜΟΚ

Στόχο της σχεδίασης του Μοντέλου Ροής Πληροφορίας αποτέλεσε η σύνθεση ενός συστήματος παρόμοιου του ΜΟΚ το οποίο θα μπορεί να μαθαίνει κανόνες παρόμοιας ποιότητας σε μικρότερο χρονικό διάστημα εκτέλεσης. Ο βασικός παράγοντας ο οποίος καθορίζει τη χρονική διάρκεια του ΜΟΚ (πέραν σαφώς από το πλήθος των παραδειγμάτων που εμπεριέχει το κάθε διακριτό σετ δεδομένων) είναι τα νεκρά διαστήματα που δημιουργούνται κατά τη διαδικασία εξειδίκευσης των clauses. Όπως περιγράψαμε και στην παράγραφο 4.2.5, και σύμφωνα με την Προσέγγιση Ολικού Κλειδώματος, όταν εμφανίζεται ένας κανόνας ο οποίος να ικανοποιεί το κριτήριο του Hoeffding bound, το σύστημα παύει για ένα χρονικό διάστημα την επεξεργασία παραδειγμάτων από τους Learners ώστε να αποφασίσει για την επέκταση του κανόνα, και μόνο αφού ολοκληρωθεί η διαδικασία το αποτέλεσμα γίνει διαθέσιμο σε όλους τους Learners μπορεί να συνεχιστεί η αξιολόγηση των υπόλοιπων κανόνων στα παραδείγματα των σετ δεδομένων.

4.3.2 Ελαττωμένη αρχιτεκτονική Δραστών

Για το λόγο αυτό, προσαρμόζουμε την αλγοριθμική υλοποιήση με τέτοιο τρόπο (όπως θα φανεί αργότερα και στην παραγράφο και 4.3), ώστε να μην απαιτείται η προσθήκη ενός επιπέδου Δραστών ανάμεσα στον Dispatcher και στους Learners. Πλέον κάθε Learner έχει τη δυνατότητα να επικοινωνήσει με τους υπόλοιπους και να ανταλλάσσει δεδομένα μαζί τους, όπως συνέβαινε στα μοντέλα Χρήσης Κοινών Πληροφορίας(3). Με τον χωρισμό των παραδειγμάτων σε batches η διαδικασία αυτή είναι εφικτή και δεν συνοδεύεται από τους περιορισμούς οι οποίοι είχαν προκύψει κατά τη σχεδίαση και υλοποίηση των μοντέλων αυτών.

Το ακόλουθο σχήμα δείχνει την επικοινωνία μεταξύ των Learners οι οποίοι λειτουργούν σε ένα σύστημα το οποίο χειρίζεται τρία διακριτά σετ δεδομένων.



Σχήμα 4.4 – Επιχοινωνία μεταξύ Learners Μοντέλο Ροής Πληροφορίας. Κάθε Learner έχει τη δυνατότητα να επιχοινωνεί άμεσα με τους υπόλοιπους Learners του συστήματος και να αποστέλλει μηνύματα σε αυτούς.

4.3.3 Τύποι μηνυμάτων

4.3.3.1 New Rules - Clauses Wanted - Response

Σε απόλυτη συνάφεια με το σύστημα MOK, τα μηνύματα τύπου NewRules, Clauses Wanted και Response περιλαμβάνουν ακριβώς τις ίδιες πληροφορίες σε σύγκριση με τους αντίστοιχους τύπους μηνυμάτων στο σύστημα αυτό. Η διαφορά σε σχέση με τον MOK είναι πως τα μηνύματα αυτά αποστέλλονται απευθείας στους Learners δεν παρεμβάλλεται ο Coordinator για το χειρισμό τους. Κάθε πληροφορία ενσωματώνεται ή αποκόπτεται από τη θεωρία των Learners αμέσως μετά την παραλαβή των μηνυμάτων.

Μία ειδική κατάσταση η οποία μπορεί να προκύψει σε ένα σύστημα Ροής Πληροφορίας, είναι να ζητηθούν από έναν Learner τα στατιστικά ενός κανόνα ο οποίος δεν υπάγεται στη θεωρία του. Το σενάριο αυτό είναι εφικτό στο σύστημα, καθώς δεν υπάρχουν καθυστερήσεις οι οποίες θα εξασφαλίζουν έναν σχετικό συγχρονισμό των επιμέρουν νημάτων, με αποτέλεσμα να μην μπορεί να ελεγχθεί κατά πόσο ζητείται ένας κανόνας ο οποίος πιθανόν να μην έχει παραδοθεί.

Ο τρόπος αντιμετώπισης αυτής της κατάστασης περιλαμβάνει την επαναποστολή του μηνύματος Clauses Wanted από έναν Learner στον εαυτό του κάθε φορά που δεν εντοπίζει τον κανόνα στη θεωρία του. Το μήνυμα τύπου Clauses Wanted τροποποιείται κατάλληλα ώστε να περικλείει και έναν τρόπο πρόσβασης στον Δράστη ο οποίος αρχικά είχε ζητήσει τα στατιστικά του κανόνα (καθώς στο ΜΟΚ η απόκριση γινόταν στον αποστολέα, κάτι το οποίο θα οδηγούσε σε ανακύκλωση μηνυμάτων που περιέχουν στατιστικά κανόνων στον ίδιο Δράστη) και να εκτελεσθούν σωστά τα βήματα στη διαδικασία εξειδίκευσης.

 $^{^2}$ Συγχεκριμένα μια μεταβλητή τύπου ActorRef, ενδεικτικά ο αναγνώστης μπορεί να εξετάσει τον ακόλουθο σύνδεσμο: http://doc.akka.io/docs/akka/snapshot/scala/general/addressing.html

4.3.3.2 Refined Rule

Με την αφαίρεση του επιπλέον επιπέδου Δραστών ανάμεσα στον Dispatcher και τους Learners, δεν υφίσταται η δυνατότητα κεντρικής ενημέρωσης για την επέκταση κάποιου κανόνα. Αντιθέτως, ο Learner αποφασίζει τοπικά, και με τη λήψη όλων των απαντήσεων για την εξειδίκευση ενός κανόνα, και ενημερώνει τους υπόλοιπους με ένα καινούριο μήνυμα τύπου RefinedRule, το οποίο περιλαμβάνει τη δήλωση του εξειδικευμένου κανόνα και το αναγνωριστικό (id) της προηγούμενης μορφής του. Κάθε ένας από τους υπόλοιπους Learners αντικαθιστά τον κανόνα που ταυτίζεται με το αναγνωριστικό αυτό με τον καινούριο κανόνα που έλαβε μέσω του μηνύματος αυτού.

4.3.3.3 Proceed

Χωρίς να υπάρχει το ενδιάμεσο επίπεδο δραστών τύπου Coordinator, η διαδικασία με την οποία οι Learners δέχονται την οδηγία για να συνεχίσουν οφείλει να διαφοροποιηθεί. Όπως θα δούμε και στη συνέχεια, οι καινούριες προσεγγίσεις είναι δομημένες με τέτοιο τρόπο ώστε να είναι εφικτός ο έλεγχος ροής του κάθε Learner από τον ίδιο, ώστε να αποφασίζει μόνος του κατά πόσο μπορεί να προχωρήσει στο επόμενο batch.

 Ω ς αποτέλεσμα το μήνυμα Proceed είναι κενό ως προς το περιεχόμενο του και αποστέλλεται αποκλειστικά από κάθε Learner στον εαυτό του.

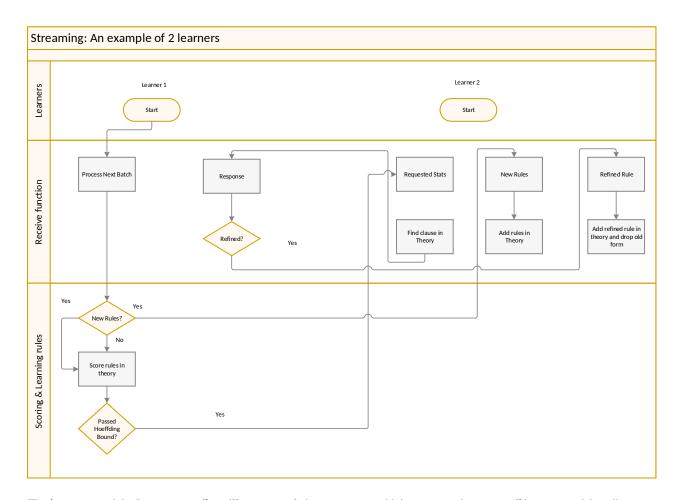
4.3.4 Προσέγγιση Ροής Πληροφορίας

Προσέγγιση Ροής Πληροφορίας

Η Προσέγγιση Ροής Πληροφορίας (Streaming Approach) θέτει ως προτεραιότητα την ολοκλήρωση της μάθησης κανόνων στο μικρότερο εφικτό χρονικό διάστημα.

Θεωρώντας πως σε μεγάλα συστήματα η ροής της πληροφορίας θα είναι συνεχής και αδιάκοπη, θεωρούμε ένα σύστημα στο οποίο δεν πραγματοποιείται κάποια παύση κατά την επεξεργασία των διαθέσιμων παραδειγμάτων. Αυτό πρακτικά σημαίνει πως οι Learners στέλνουν συνεχόμενα μηνύματα τύπου Proceed στον εαυτό τους αμέσως μετά την ολοκλήρωση του χειρισμού κάθε παρτίδας δεδομένων, χωρίς να πραγματοποιούν κάποιο τοπικό έλεγχο για κανόνες οι οποίοι βρίσκονται στη διαδικασία επέκτασης τους. Τα υπόλοιπα μηνύματα παρεμβάλλονται ανάμεσα στα μηνύματα Proceed και οι πληροφορίες που φέρουν εγγράφονται στη θεωρία του παραλήπτη όταν αυτό είναι επιθυμητό.

4.3.5 Αλγοριθμική περιγραφή του Μοντέλου Ροής Πληροφορίας



 Σ χήμα 4.5 – Δ ύο Learners επεξεργάζονται παραδείγματα και ανταλλάσσουν μηνύματα μεταξύ τους στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας.

Στο παραπάνω σχήμα μπορούμε να δούμε το διάγραμμα ροής για δύο Learners οι οποίοι δρουν στο μοντέλο Ροής Πληροφορίας. Ο Learner1 επεξεργάζεται τα διαθέσιμα σε αυτόν παραδείγματα. Εφόσον υπάρχει ανάγκη επικοινωνίας (NewRules , StatsRequested) αποστέλλει μηνύματα στον Learner 2, ο οποίος ανταποκρίνεται σε αυτά είτε εισάγοντας κανόνες στη θεωρία του (NewRules) είτε απαντώντας με στατιστικά των κανόνων του (Response). Ο Learner 1 χειρίζεται πιθανά μηνύματα Response ώστε να αξιολογήσει καθολικά έναν κανονα, και στην περίπτωση εξειδίκευσης του ενημερώνει τον Learner 2 με μήνυμα τύπου RefinedRule. Με αυτό τον τρόπο, ο ανανεωμένος κανόνας αντικαθιστά την προηγούμενη έκφραση του στη θεωρία και των δύο Δραστών.

```
Algorithm
                                                                             function
                      3
                              Learner's
                                                Process
                                                               Batch
                                                                                             in
                                                                                                      the
                                                                                                               Streaming
system(batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min})
Input: batch I: A batch of the Learner's stream of training interpretations; H: An empty or incomplete
theory; B: Background knowledge; G: Clause evaluation function; \delta: Confidence for the Hoeffding test;
d: Specialization depth; S_{min}: Clause G-score quality threshold; mode: Either streaming or single-lock.
 1: function ProcessBatch(batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, mode, S_{min}):
 2: for each I \in \mathcal{I} do
        Update TP_r, FP_r, FN_r and N_r counts from I, for each r \in H and each r' \in \rho_d(r),
 3:
        where N_r denotes the number of examples on which r has been evaluated so far.
 4:
        if ExpandTheory(B, H, I) then
             H \leftarrow H \cup \texttt{StartNewClause}(B, I)
 5:
        else
 6:
 7:
             for each clause r \in H do
                 r \leftarrow \texttt{ExpandClause}(r, G, \delta)
 8:
        H \leftarrow \text{Prune}(H, S_{min})
 9:
10: \mathbf{return}\ H
11: function StartNewClause(B, I):
        Generate a bottom clause \perp from I and B
12:
13:
        r := head(\bot) \leftarrow
14:
        \perp_r := \perp
        N_r = FP_r = TP_r = FN_r := 0
15:
16:
        For each other learner in system:
          Send message NewRules(r) to learner
17:
18:
        return r
19: function ExpandClause(r, G, \delta):
        Compute \epsilon = \sqrt{\frac{\ln(1/\delta)}{2N_r}} and let \overline{G} denote the mean value of a clause's G-score
20:
        Let r_1 be the best specialization of r, r_2 the second best and \Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2)
21:
        Let \tau equal the mean value of \epsilon observed so far
22:
        if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
23:
          For each other learner in system:
24:
            Send message StatsRequested(r.id) to learner
25:
```

- 27: Remove from H each clause r for which $S_{min} \overline{G}(r) > \epsilon$, where ϵ is the current Hoeffding bound
- 28: For each other *learner* in system:

26: function prune(H, S_{min}):

- 29: Send message DropClause(r.id) to learner
- 30: return H

Algorithm 4 Learner's receive function in the Streaming Model

```
1: function Receive(MessageType):
      Case p: Proceed:
 3:
        If !finished:
 4:
          ProcessBatch(batchI, H, B, G, \delta, d, N_{min}, S_{min})
      Case s : StatsRequested:
 5:
        If rule that corresponds to s.id \in H:
 6:
 7:
         Send Response(stats) message containing rule's stats to s.requesterActor
        Else:
 8:
 9:
          If rule that corresponds to s.id \in oldClauses:
10:
            Send Response(stats) message containing rule's stats to s.requesterActor
          Else:
11:
12:
            Resend s to self
13:
      Case r : Response:
14:
        If all learners have responded for r.id:
          Compute \epsilon = \sqrt{\frac{ln(1/\delta)}{2N_r}} and let \overline{G}
15:
          denote the mean value of a clause's G-score
16:
          Let r_1 be the best specialization of r,
17:
          r_2 the second best and \Delta \overline{G} = \overline{G}(r_1) - \overline{G}(r_2)
18:
          Let \tau equal the mean value of \epsilon observed so far
19:
          if \overline{G}(r_1) > \overline{G}(r) and [\Delta \overline{G} > \epsilon \text{ or } \tau < \epsilon]:
20:
            \perp_{r_1} := \perp_r
21:
            oldClauses := oldClauses \cup r
22:
            For all learners:
23:
24:
             Send RefinedRule(r1, r.id)message
      Case d: DropClause:
25:
        Remove clause r from H that matches d.id
26:
        oldClauses := oldClauses \leftarrow clause
27:
```

Πίνακας 4.3 - Συνάρτηση receive των Learner στο μοντέλο Ροής Πληροφορίας

Κεφάλαιο 5

Πειραματικά Αποτελέσματα και Παρατηρήσεις

5.1 Οργάνωση των πειραμάτων

Το σετ δεδομένων στο οποίο αξιολογήθηκε αρχικά ο αλγόριθμος του ΟLED και μετέπειτα εκτελέστηκαν πειραματικές μετρήσεις στα μοντέλα Ολικού Κλειδώματος είναι η βάση Caviar, στην οποία παρέχονται video frames κωδικοποιημένα σε διατυπώσεις μεμονωμένων γεγονότων χαμηλής κλίμακας (low-level events) που πραγματοποιούν διάφορα άτομα στο χώρο μαζί με διατυπώσεις συνδυαστικών γεγονότων υψηλής κλίμακας (high-level events) που πραγματοποιούνται μεταξύ των ατόμων αυτών¹.

Τα πειράματα εστιάζουν στη διατύπωση θεωριών για τις προϋποθέσεις οι οποίες πρέπει να πληρούνται προχειμένω να πραγματοποιούνται τα σύνθετα γεγονότα meeting και moving μεταξύ δύο ατόμων ids στο χώρο. Γίνεται σύγκριση του μονολιθικού συστήματος με τα μοντέλα Ολικού Κλειδώματος και Ροής Πληροφορίας. Η σύγκριση γίνεται για τα δύο γεγονότα υψηλής κλίμακας σε 2 βήματα:

- Χρησιμοποιώντας τη βάση Caviar στο μονολιθικό σύστημα και χωρίζοντας την σε 2,4 και 8 σετ δεδομένων στο κατανεμημένο σύστημα.
- Επαναλαμβάνοντας την παραπάνω μέτρηση ζητώντας από κάθε Learner να επεξεργαστεί 10

 $^{^{1}}$ Πεισσότερες πληροφορίες μπορούν να αντληθούν από τον ιστότοπο http://groups.inf.ed.ac.uk/vision/CAVIAR/CAVIARDATA1/

φορές τα δεδομένα του μέχρι να εξάγει την τελική θεωρία.

Κάθε ένα από τα παραπάνω πειράματα χωρίζεται σε 10 επιμέρους υπο-πειράματα. Πραγματοποιείται 10-fold cross validation, καθώς το Caviar χωρίζεται σε κάθε επιμέρους πείραμα κατά αναλογία 90/10 σε training set και testing set. Το training set χρησιμοποιείται από κάθε σύστημα για να μάθει κανόνες και το testing set για να αξιολογηθούν οι κανόνες αυτοί. Στο τέλος συνδυάζονται τα αποτελέσματα και εξάγεται ο τελικός μέσος όρος κάθε πειράματος.

Σε κάθε πείραμα μας ενδιαφέρει να παρατηρήσουμε την αύξηση του speedup αναλογικά με την αύξηση των υπολογιστικών νημάτων, όπως επίσης και τήν ποιοτική σύγκριση των αποτελεσμάτων μεταξύ του μονολιθικού συστήματος και των κατανεμημένων σχεδιασμών σε 2,4 και 8 υπολογιστικά νήματα. Σε κάθε πείραμα παρουσιάζουμε δύο διαφορετικούς τύπους διαγραμμάτων:

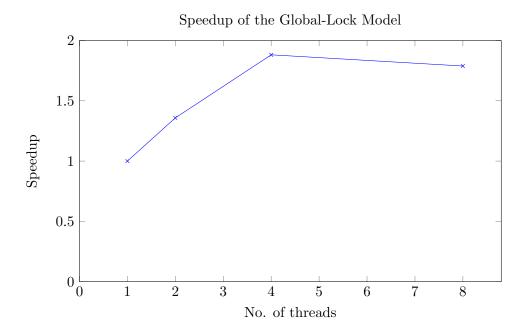
- Μεταβολή του speedup αναλογικά με την αύξηση των νημάτων.
- Συνδυαστικό διάγραμμα των παραμέτρων f-score της τελικής θεωρίας και του χρόνου περάτωσης της κάθε διαδικασίας.

5.2 Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος

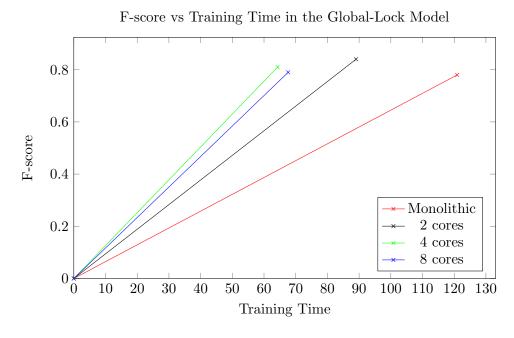
Στην παράγραφο αυτή παρουσιάζονται τα αποτελέσματα των πειραμάτων στο Μοντέλο Ολιχού Κλειδώματος, για τα 2 γεγονότα υψηλής κλίμαχας Meeting και Moving.

5.2.1 Meeting Event

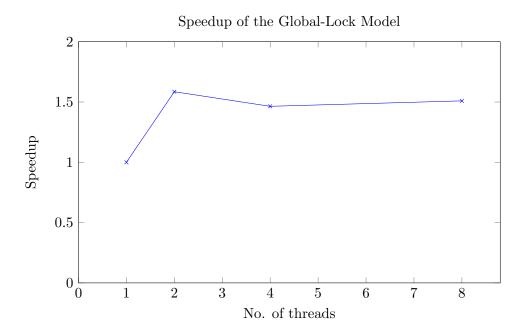
Στα ακόλουθα 2 διαγράμματα τα συστήματα μαθαίνουν κανόνες για να περιγράψουν το γεγονός meeting σε απλή επεξεργασία του Caviar, δηλαδή κάθε διαθέσιμο παράδειγμα χρησιμοποιείται ακριβώς μία φορά:



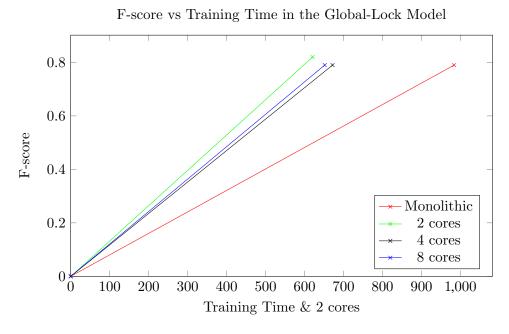
 Σ χήμα 5.1 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar



Σχήμα 5.2 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar



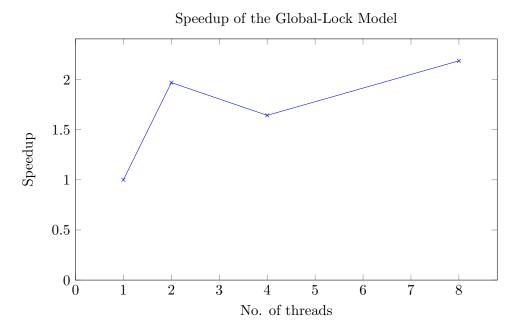
 Σ χήμα 5.3 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar



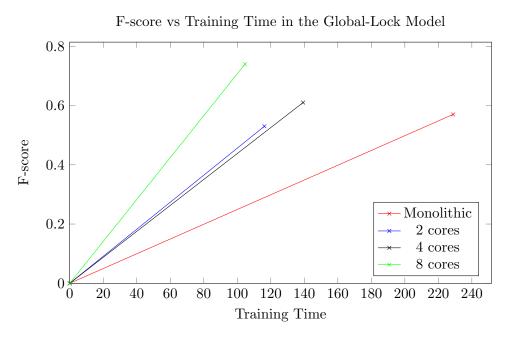
 Σ χήμα 5.4 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar

5.2.2 Moving Event

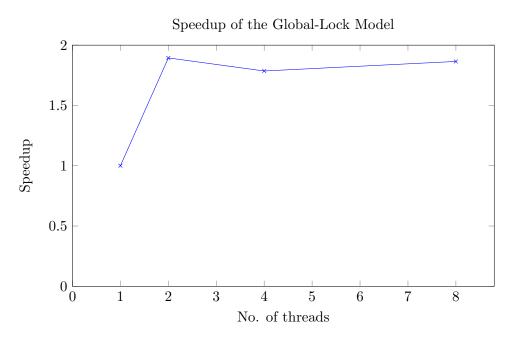
Ακολουθούν τα διαγράμματα σχετικά με τη μάθηση κανόνων σχετικά με το γεγονός moving σε απλή επεξεργασία του Caviar:



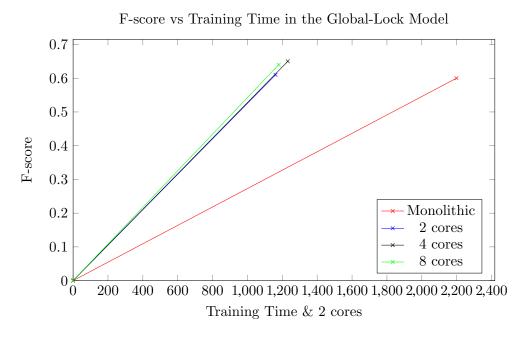
Σχήμα 5.5 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar



 Σ χήμα 5.6 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar



Σχήμα 5.7 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar



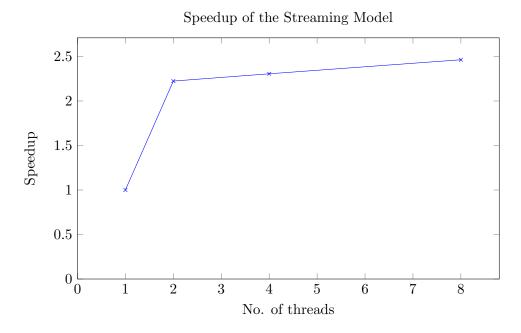
Σχήμα 5.8 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar

5.3 Μοντέλο Ροής Πληροφορίας

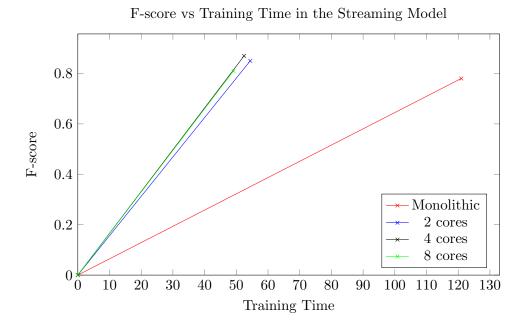
Στην παράγραφο αυτή παρουσιάζονται τα αποτελέσματα των πειραμάτων στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας, για τα 2 γεγονότα υψηλής κλίμακας Meeting και Moving.

5.3.1 Meeting Event

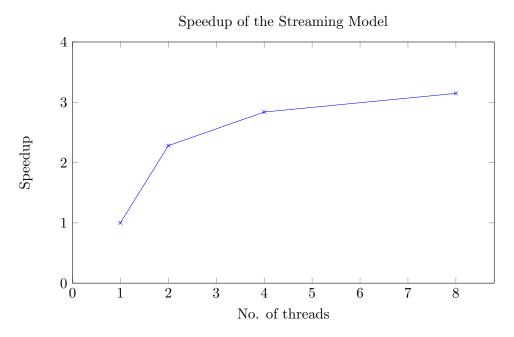
Στα ακόλουθα 2 διαγράμματα τα συστήματα μαθαίνουν κανόνες για να περιγράψουν το γεγονός meeting σε απλή επεξεργασία του Caviar, δηλαδή κάθε διαθέσιμο παράδειγμα χρησιμοποιείται ακριβώς μία φορά:



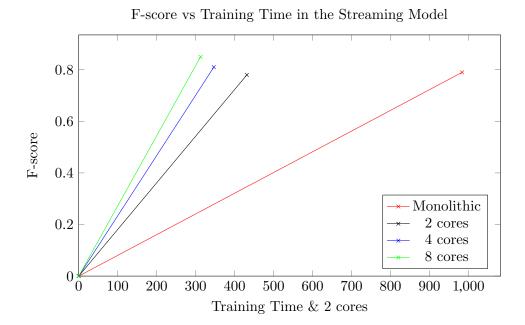
 Σ χήμα 5.9 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar



 Σ χήμα 5.10 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός meeting και απλή επεξεργασία του Caviar



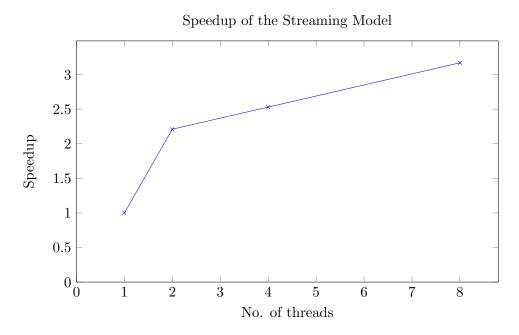
 Σ χήμα 5.11 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar



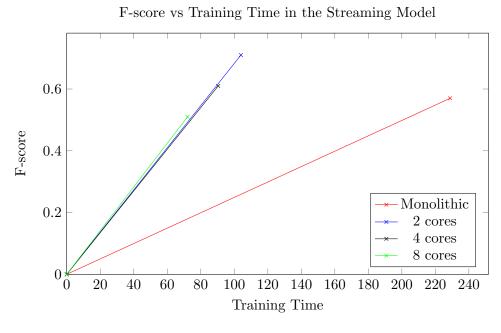
 Σ χήμα 5.12 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός meeting και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar

5.3.2 Moving Event

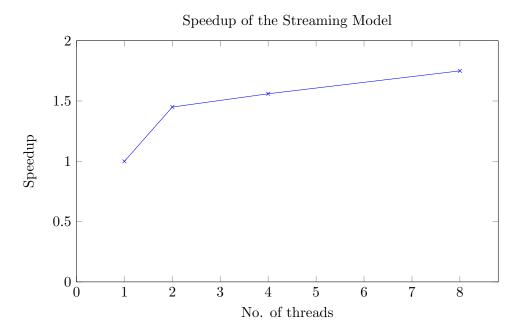
Ακολουθούν τα διαγράμματα σχετικά με τη μάθηση κανόνων σχετικά με το γεγονός moving σε απλή επεξεργασία του Caviar:



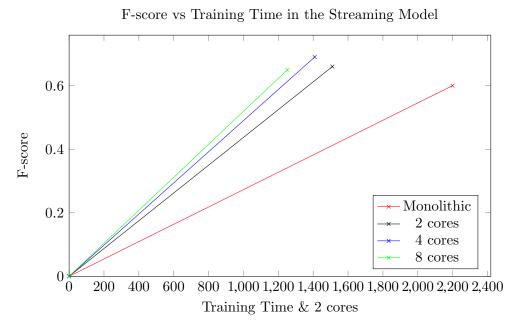
 Σ χήμα 5.13 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar



 Σ χήμα 5.14 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός moving και απλή επεξεργασία του Caviar



 Σ χήμα 5.15 – Μεταβολή του speedup συναρτήσει των υπολογιστικών νημάτων στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar



 Σ χήμα 5.16 – Συνδυαστικό αποτέλεσμα χρόνου και f-score στο Μοντέλο Ροής Πληροφορίας για το γεγονός moving και εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar

5.4 Συγκεντρωτικός πίνακας αποτελεσμάτων

Ο ακόλουθος πίνακας συγκεντρώνει τα αποτελέσματα των μοντέλων Ολικού Κλειδώματος και Ροής Πληροφορίας ως προς το χρόνο μάθησης κανόνων, τη μεταβολή του speedup και την αποτελεσματικότητα (με κριτήριο την τιμή του f-score) τους.

	Global-Lock							Streaming						
	#cores	repeatFor1			repeatFor10			repeatFor1			repeatFor10			
		Time	Speedup	F-score	Time	Speedup	F-score	Time	Speedup	F-score	Time	Speedup	F-score	
	1	120.95	1	0.78	983.79	1	0.79	120.95	1	0.78	983.79	1	0.79	
Meeting	2	89.04	1.35	0.84	620.58	1.58	0.82	54.39	2.22	0.85	431.41	2.28	0.78	
	4	64.29	1.88	0.81	671.82	1.46	0.79	52.46	2.31	0.87	346.66	2.83	0.81	
	8	67.63	1.78	0.79	651.74	1.5	0.79	49.11	2.46	0.81	312.58	3.14	0.85	
	1	228.84	1	0.57	2199.07	1	0.6	228.84	1	0.57	2199.07	1	0.6	
Moving	2	116.19	1.96	0.53	1161.03	1.89	0.61	103.96	2.21	0.71	431.41	1.45	0.66	
	4	139.27	1.64	0.61	1231.43	1.78	0.65	90.41	2.53	0.61	1408.44	1.56	0.69	
	8	104.64	2.18	0.74	1179.21	1.86	0.64	72.14	3.17	0.51	1251.84	1.75	0.65	

 $\mathbf{\Pi}$ ίνακας $\mathbf{5.1} - \Sigma$ υγκεντρωτικός πίνακας αποτελεσμάτων.

Κεφάλαιο 6

Επίλογος

Παρακάτω πραγματοποιείται μία σύνοψη της δουλειάς που πραγματοποιήθηκε κατά τη συγγραφή της εργασίας και γίνεται σχολιασμός των πειραματικών αποτελεσμάτων. Εν κατακλείδι, δίνονται προτάσεις οι οποίες μπορούν να αποτελέσουν τη βάση για τη βελτίωση και επέκταση της εργασίας αυτής.

6.1 Σύνοψη και Συμπεράσματα

Σκοπός της παρούσας εργασίας ήταν η σχεδίαση ενός συστήματος το οποίο να επεκτείνει τη λειτουργία του συστήματος Σύγχρονης Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων σε κατανεμημένα περιβάλλοντα επεξεργασίας, ώστε να παράγει κανόνες παρόμοιας ποιότητας με τους αντίστοιχους κανόνες που μαθαίνει το μονολιθικό σύστημα σε συγκριτικά μικρότερο χρονικό διάστημα επεξεργασίας των διαθέσιμων δεδομένων. Χρησιμοποιώντας ως βασικό εργαλείο της σχεδίασης το μαθηματικό μοντέλο των Δραστών, προτείνονται 2 διακριτά μοντέλα για την υλοποίηση της Κατανεμημένης Σύγχρονης Αναγνώρισης Σύνθετων Γεγονότων, το Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος και το Μοντέλο Ροής Πληροφορίας.

Το Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος διατηρεί σε μεγάλο βαθμό την ιεραρχία των βημάτων τα οποία θα ακολουθούσε το μονολιθικό σύστημα κατά την επεξεργασία ενός σετ δεδομένων. Μέσω ελέγχου της ροής των δεδομένων, αξιοποιούνται χρονικά διαστήματα στα οποία οι Δράστες παραμένουν ανενεργοί ως προς τον χειρισμό των παραδειγμάτων, προκειμένου η επεξεργασία τους σε κάθε σημείο της εκτέλεσης να πραγματοποιείται με τέτοιο τρόπο ώστε όλη η κρίσιμη πληροφορία να είναι διαθέσιμη σε κάθε Δράστη. Ως προς την ποιοτική σημασία των αποτελεσμάτων, μπορεί να γίνει

αντιληπτό πως η απόχλιση μεταξύ του μονολιθικού και κατανεμημένου συστήματος είναι ελάχιστη, γεγονός το οποίο επιβεβαιώνει σε μεγάλο βαθμό πως περνώντας από το μονολιθικό σύστημα στο ΜΟΚ, τα βήματα επεξεργασίας διατηρούνται στο μέγιστο δυνατό βαθμό. Αντιθέτως, και παρότι ο χρόνος μάθησης κανόνων βελτιώνεται σημαντικά στο κατανεμημένο σύστημα συγκριτικά με το μονολιθικό, απόρροια των διαστημάτων αναμονής είναι το γεγονός πως μία πιθανή αύξηση του αριθμού των υπολογιστικών νημάτων δε συνεπάγεται απαραίτητα τη μείωση του χρόνου εκτέλεσης όσον αφορά αποκλειστικά το κατανεμημένο σύστημα.

Το Μοντέλο Ροής Πληροφορίας, εγκαταλείπει την τακτική των ανενεργών διαστημάτων και επιτρέπει στους Δράστες να μαθαίνουν κανόνες χωρίς να είναι δεδομένο πως σε κάθε χρονική στιγμή διαθέτουν όλη την πληροφορία που μπορεί να έχει δημιουργηθεί στο κατανεμημένο σύστημα. Κάθε Δράστης επεξεργάζεται αδιάκοπα τα παραδείγματα του και ενσωματώνει δεδομένα που παρήχθησαν από τους υπόλοιπους Δράστες του συστήματος ετεροχρονισμένα. Καθώς πλέον δεν τηρείται η ίδια αλληλουχία των βημάτων επεξεργασίας η ποιοτική απόκλιση των αποτελεσμάτων μεταξύ του μονολιθικού και του κατανεμημένου συστήματος είναι μεγαλύτερη σε σχέση με το ΜΟΚ, παραμένοντας όμως σε υψηλά επίπεδα. Επιπλέον, αύξηση του αριθμού των υπολογιστικών νημάτων στο κατανεμημένο σύστημα συνεπάγεται και την ταυτόχρονη μείωση του χρόνου εκτέλεσης.

Αξίζει να παρατηρηθεί πως ανεξαρτήτως σχεδίασης, ο χρόνος που απαιτείται για να πραγματοποιηθεί η επεξεργασία των διαθέσιμων παραδειγμάτων μειώνεται δυσανάλογα με τη μείωση του πλήθους των παραδειγμάτων αυτών. Μετρήσεις που έγιναν στο μονολιθικό σύστημα, στις οποίες έγινε απότομη μείωση του αριθμού των παραδειγμάτων προς επεξεργασία, έδειξαν μικρή βελτίωση του χρονικού διαστήματος το οποίο απαιτούσε το σύστημα για να εξάγει την τελική θεωρία. Επομένως, ακόμα και σε ένα ιδανικό σύστημα κατανεμημένης επεξεργασίας, με μηδενική ανταλλαγή μηνυμάτων μεταξύ των Δραστών (η οποία συνεπάγεται και μηδενική χρονική καθυστέρηση για το χειρισμό πιθανών μηνυμάτων) η βελτίωση του χρόνου επεξεργασίας των παραδειγμάτων θα ήταν δυσανάλογη της αύξησης τωνδ διαθέσιμων υπολογιστικών νημάτων, γεγονός το οποίο σε μεγάλο βαθμό επιβεβαιώνεται και από τα αποτελέσματα του ΜΡΠ, κυρίως στην εκτεταμένη επεξεργασία του Caviar.

6.2 Μελλοντική Εργασία

Η βάση στην οποία σχεδιάστηκε η παρούσα εργασία ήταν η άμεση ενημέρωση όλων των μελών που απαρτίζουν το κατανεμημένο σύστημα με τις καινούριες πληροφορίες οι οποίες προέκυπταν σε μεμονωμένους κόμβους του συστήματος αυτού. Η προσέγγιση αυτή αναπόφευκτα οδήγησε στην

ανταλλαγή μεγάλου αριθμού μηνυμάτων μεταξύ των Δραστών που λειτουργούσαν το σύστημα και συνεπακόλουθα σε σημαντική χρονική επιβάρυνση του συστήματος, επιπρόσθετα της επιβάρυνσης την οποία συνεπάγεται μεμονωμένα η επεξεργασία των παραδειγμάτων, κάτι το οποίο έγινε εμφανές ιδιαίτερα στο Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος. Η προσέγγιση αυτή μπορεί να θεωρηθεί εφάμιλλη των εφαρμογών κατανεμημένης μάθησης οι οποίες πραγματοποιούσαν ολικά επαναφορά του συστήματος όταν παρατηρούσαν απόκλιση μεταξύ ενός ολικού και ενός τοπικού μοντέλου αντίστοιχα, όπως παρουσιάστηκαν στο κεφάλαιο 2.

Σαν αποτέλεσμα, μία κατεύθυνση ως προς την οποία μπορεί να στραφεί η σχεδίαση μελλοντικών συστημάτων, είναι ο περιορισμός του πλήθους των μηνυμάτων με ταυτόχρονη χαλάρωση των κριτηρίων τα οποία οδηγούν στη δημιουργία και αποστολή μηνυμάτων από ένα Δράστη του συστήματος στους υπόλοιπους Δράστες οι οποίοι λειτουργούν στο σύστημα αυτό. Ενδεικτικά, τα κριτήρια επικοινωνίας θα μπορούσαν να προσαρμοστούν ως εξής:

- Οριοθέτηση ενός κάτω ορίου παραδειγμάτων μετά από την επεξεργασία των οποίων θα επιτρέπεται στους Δράστες του συστήματος να επικοινωνούν μεταξύ τους, ώστε παρόμοιες ποιοτικά πληροφορίες (όπως οι καινούριοι κανόνες παραδείγματος χάριν) να συμπτυχθούν σε μικρότερο πλήθος μηνυμάτων τα οποία θα επιφέρουν μικρότερη χρονική επιβάρυνση για τη μεταφορά τους στο σύστημα.
- Θέσπιση λιγότερο αυστηρών χριτηρίων επιχοινωνίας τα οποία θα οδηγήσουν επίσης σε μιχρότερο αριθμό μηνυμάτων. Ενδειχτικά μπορεί να τεθεί ένα κάτω όριο απόδοσης με τοπική εμβέλεια, με το οποίο ο κάθε Δράστης μεμονωμένα θα ελέγχει την απόδοση των κανόνων του, και εφόσον παραμένει πάνω απο αυτό το όριο να μη κρίνεται απαραίτητη η επιχοινωνία με τους υπόλοιπους Δράστες.

Ολοχληρώνοντας, και όσον αφορά το Μοντέλο Ολικού Κλειδώματος συγκεχριμένα, μπορεί να πραγματοποιηθεί επαναπροσδιορισμός του μοντέλου αξιοποιώντας τη δομή become¹ μέσω της οποίας ένας Δράστης μπορεί να υιοθετεί διαφορετικές ταυτότητες, και πραχτικά ένα υπολογιστικό νήμα μπορεί να λειτουργήσει σε διαφορετικές καταστάσεις οι οποίες στην αντίθετη περίπτωση θα απαιτούσαν περισσότερα υπολογιστικά νήματα. Σαν αποτέλεσμα, μπορούν να περιοριστούν οι αρμοδιότητες του Συντονιστή (και συνεπακόλουθα ο αριθμός των μηνυμάτων που αποστέλλει ανά τακτά χρονικά διαστήματα στους Learners του συστήματος), ή ακόμα και να παραληφθεί αυτό το επίπεδο με ενσωμάτωση περαιτέρω αρμοδιοτήτων στους Learners οι οποίοι δρουν σε ένα κατανεμημένο περιβάλλον βασισμένο στο σχεδιασμό του ΜΟΚ.

¹http://doc.akka.io/docs/akka/current/scala/actors.html



Βιβλιογραφία

- [1] Ρ. Κοωαλσκι ανδ Μ. Σεργοτ, 'Α λογις-βασεδ οφ ςαλςυλυς εεντς,' $N\epsilon\omega$ $\Gamma\epsilon\nu\epsilon\rho$ ατιον δμπυτινγ, ολ. 4, ππ. 67–94, 1986.
- [2] Δ. Λυςκηαμ ανδ Ρ. Σςηυλτε, Έεντ προςεσσινη γλοσσαρ ψ ερσιον 1.1, $Εεντ Προςεσσινη Τεςηνιςαλ Σοςιετ<math>\psi$., 2008.
- [3] Μ. Σηαναηαν, 'Τηε εεντ ςαλςυλυς εξπλαινεδ,'
- [4] Λ. Δε Ραεδτ, 'Λογιζαλ ανδ ρελατιοναλ λεαρνινγ,' Σπρινγερ Σζιενζε ανδ Βυσινεσς Μεδια, 2008.
- [5] Κ. Ύλαρκ, 'Νεγατιον ας φαιλυρε. ιν η. γαλλαιρε ανδ θ.μινκερ, εδιτορς,,' Λογις ανδ Δαταβασες, ππ. 293–322, 1978.
- [6] Ο. Ετζιον ανδ Π. Νιβλεττ, Έντ προςεσσινή ιν αςτιον, Μαννινή Πυβλιςατίους δ., 2010.
- [7] Α. Αρτικις, Μ. Σεργοτ, , ανδ Γ. Παλιουρας, 'Αν εεντ ςαλςυλυς φορ εεντ ρεςογνιτιον,' Κνοω-λεδγε ανδ Δατα Ενγινεερινγ, ΙΕΕΕ Τρανσαςτιονς ον 27, ολ. 4, ππ. 895–908, 2015.
- [8] Α. Αρτικις, Μ. Σεργοτ, ανδ Γ. Παλιουρας, 'Βεηαιουρ ρεςογνιτιον φρομ ιδεο ςοντεντ:α λογις προγραμμινη αππροαςη,' Ιντερνατιοναλ Θουρναλ ον Αρτιφιςιαλ Ιντελληγενςε Τοολς 19, ολ. 02, ππ. 193–209, 2010.
- [9] Θ. Γαμα, 'Κνοωλεδγε δισςοερψ φρομ δατα στρεαμς,' 'P" Πρεσς., 2010.
- [10] Η. Βλοςχεελ, Λ. Δε Ραεδτ, Ν. Θαςοβς, ανδ Β. Δεμοεν, 'σςαλινγ υπ ινδυςτιε λογις προγραμμινγ βψ λεαρνινγ φρομ ιντερπρετατιονς,' Δατα Μινινγ ανδ Κνοωλεδγε δισςοερψ 3, ολ. 1, 1999.
- [11] Ω. Ηοεφφδινγ, 'Προβαβιλιτψ ινεχυαλιτιες φορ συμς οφ βουνδεδ ρανδομ αριαβλες,' Θουρναλ οφ τηε Αμεριςαν στατιστιςαλ ασσοςιατιον, ολ. 301, ππ. 13–30, 1958.
- [12] Ν. Κατζουρις, Α. Αρτικις, ανδ Γ. Παλιουρας, 'Ονλινε λεαρνινγ οφ εεντ δεφινιτιονς,' TΠΛΠ, ολ. 16(5-6), π. 817-833, 2016.

84

[13] Ν. Κατζουρις, 'Σςαλαβλε ρελατιοναλ λεαρνινή φορ εεντ ρεςοηνιτιον,' ΠηΔ Τηεσις, Υνιερσιτψ οφ Ατηενς, 2017.

- [14] Π. Δομινγος ανδ Γ. Ηυλτεν, 'Μινινγ ηιγη-σπεεδ δατα στρεαμς,' Iν Προςεεδινγς οφ τηε σιξτη A 'M Σ $I\Gamma K\Delta \Delta$ ιντερνατιοναλ ςονφερενςε ον Kνοωλεδγε δισςοερψ ανδ δατα μινινγ, ππ. 71–80, 2000.
- [15] Σ. Μυγγλετον, 'Ινερσε ενταιλμεντ ανδ προγολ,' $N\epsilon\omega$ $\Gamma\epsilon\nu\epsilon\rho$ ατιον δμπυτιν γ , ολ. 13, ππ. 3–4,245–286, 1995.
- [16] Α. Δενεςκερ ανδ Α. Κακας, 'Αβδυςτιον ιν λογις προγραμμινγ,' δμπυτατιοναλ Λογις: Λογις Προγραμμινγ ανδ βεψονδ, ππ. 402–436.
- [17] Ν. Κατζουρις, Α. Αρτιχις, ανδ Γ. Παλιουρας, 'Ινςρεμενταλ λεαρνινγ οφ εεντ δεφινιτιονς,' Ma- $\varsigma ηιν \epsilon Λ \epsilon a νιν \gamma$, ολ. 100, $\pi \pi$. 2–3,555–585, 2015.
- [18] Η. Ψανγ ανδ Σ. Φονγ, 'Μοδερατεδ φδτ ιν στρεαμ μινινγ υσινγ αδαπτιε τιε τηρεσηολό ανδ ινςρεμενταλ πρυνινγ,' Δ ατα Ω αρεηουσιν γ ανδ K νοωλεδ γ ε Δ ισςοερ ψ , ππ. 471–483, 2011.
- [19] ". Ηεωιττ, Π. Βισηοπ, ανδ Γ. Στειγερ, 'Α υνιερσαλ μοδυλαρ αςτορ φορμαλισμ φορ αρτιφιςιαλ ιντελλιγενςε,' Iν Προςεεδινγς οφ τηε 3ρδ ιντερνατιοναλ θοιντ ςονφερενςε ον Αρτιφιςιαλ ιντελλιγενςε, ππ. 235-245, 1973.
- [20] Γ. Αγηα, Αςτορς: α μοδελ οφ ςονςυρρεντ ςομπυτατίον ιν διστριβυτέδ σψοτέμς. ΜΙΤ Πρέσς αμβρίδγε, ΜΑ, ΥΣΑ, 1986.
- [21] Ηεωιττ, 'Πλαννερ: α λανγυαγε φορ προινγ τηεορεμς ιν ροβοτς,' Ιν Προς εδινγς οφ τη ε 1στ ιντερνατιοναλ θοιντ ςονφερενς ε ον Αρτιφιςιαλ ιντελληνενς ε (ΙΘ ΑΙ 69), ππ. 295–301, 1969.
- [22] ". ἔρνον, Ρεαςτιε Μεσσαγιν Παττερνς ωιτη τηε Αςτορ Μοδελ. Πεαρσον Εδυςατιον, Ινς., 2016.
- [23] Μ. Γαβελ, Δ. Κερεν, ανδ Α. Σςηυστερ, 'Μονιτορινγ λεαστ σχυαρε μοδελς οφ διστριβυτεδ στρεαμς,'
- [24] Ν. Γιατραχος, Μ. Δελιγιανναχις, Μ. Γαροφαλαχις, Ι. Σηαρφμαν, ανδ Α. Σςηυστερ, 'Πρεδιςτιονβασεδ γεομετρις μονιτορινγ οερ διστριβυτεδ δατα στρεαμς,' Iν Προςεεδινγς οφ ΣΙΓΜΟΔ, A 'M, 2012.
- [25] Δ. Κερεν, Α. Σαγψ, Α. Αββουδ, Δ. Βεν-Δαιδ, Α. Σςηυστερ, Ι. Σηαρφμαν, ανδ Α. Δελιγιαννακις, 'Γεομετρις μονιτορινγ οφ ηετερογενεους στρεαμς,' Ιν ΙΕΕΕ Τρανσαςτιονς οφ Κνοωλεδγε ανδ Δατα Ενγινεερινγ, 2014.

Βιβλιογραφία

[26] Μ. Καμπ, Μ. Βολεψ, Δ. Κερεν, Α. Σζηυστερ, ανδ Ι. Σηαρφμαν, 'δμμυνιζατιον-εφφιζιεντ διστριβυτεδ ονλινε πρεδιζτιον βψ δψναμις μοδελ σψνζηρονιζατιον,' Μαζηινε Λεαρνιν ανδ Κνοωλεδγε Δισζοερψ ιν Δαταβασες, ππ. 623–629, 2014.

- [27] Μ. Καμπ, Μ. Βολεψ, Δ. Κερεν, Α. Σζηυστερ, ανδ Ι. Σηαρφμαν, 'Αδαπτιε ζομμυνιζατιον βουνδς φορ διστριβυτεδ ονλινε λεαρνινγ,'
- [28] Μ. Καμπ, Σ. Βοτηε, Μ. Βολεψ, ανδ Μ. Μοςκ, 'δμμυνιςατιον-εφφιςιεντ διστριβυτεδ ονλινε λεαρνινγ ωιτη κερνελς,' Φρασζονι Π., Λανδωεηρ Ν., Μανζο Γ., "ρεεκεν Θ. (εδς) Μαζηινε Λεαρνινγ ανδ Κνοωλεδγε Δισζοερψ ιν Δαταβασες. Ε΄ΜΛ ΠΚΔΔ 2016. Λεζτυρε Νοτες ιν δμπυτερ Σζιενζε, ολ. 9852, 2016.
- [29] Β. Σςηöλκοπφ ανδ Α. Θα Σμολα, 'Λεαρνινγ ωιτη κερνελς: Συππορτ εςτορ μαςηινες, ρεγυλαριζατιον, οπτιμιζατιον, ανδ βεψονδ.,' MIT πρεσς, 2001.
- [30] Ν. Αρονσαθν, 'Τηεορψ οφ ρεπροδυςινγ κερνελς,' Τρανσαςτιον οφ τηε Αμεριςαν Ματηεματιςαλ Σοςιετψ, ολ. 68:(3), ππ. 337–404, 1950.
- [31] Μ. Ποντιλ, 'Λεαρνινγ ιν ρεπροδυςινγ κερνελ ηιλβερτ σπαζες: α γυιδε τουρ,' Βυλλετιν οφ τηε Ιταλιαν Αρτιφιζιαλ Ιντελλιγενζε Ασσοζιατιον – ΑΙ Νοτιζιε, ολ. ΞΊ(3), ππ. 8–17, (2003).
- [32] Ψ. Σησηαμ ανδ Κ. Λεψτον-Βροων, Μυλτιαγεντ Σψστεμς: Αλγοριτημις, Γαμε-Τηεορετις, ανδ Λογιςαλ Φουνδατιονς. ἃμβριδγε Υνιερσιτψ Πρεσς Νεω Ψορκ, ΝΨ, ΥΣΑ, 2008.
- [33] Θ. Ρ. Μαρδεν, Η. Πεψτον Ψουνγ, ανδ Λ. Ψ. Παο, 'Αςηιεινγ παρετο οπτιμαλιτψ τηρουγη διστριβυτεδ λεαρνινγ,' ΣIAM Θουρναλ ον δντρολ ανδ Οπτιμιζατιον, ολ. 52, νο. 5, ππ. 2753–2770, 2014.
- [34] Β. Πραδελσκι ανδ Η. Πεψτον Ψουνγ, 'Λεαρνινγ εφφιςιεντ ναση εχυιλιβρια ιν διστριβυτεδ σψστεμς,' Γαμες ανδ Εςονομιςς Βεηαιορ, ολ. 75, νο. 2, ππ. 882–897, 2012.
- [35] Σ. Τασηαροφι, Π. Δινγες, ανδ Ρ. Ε. Θοηνσον, ' Ω ηψ δο σςαλα δεελοπερς μιξ τηε αςτορ μοδελ ωιτη οτηερ ςονςυρρενςψ μοδελς;,' ιν E $^{\circ}OO\Pi$, ππ. 302–326, 2013.
- [36] Μ. Λεσανι ανδ Α. Λαιν, 'Σεμαντιςσ-πρεσερινγ σηαρινγ αςτορς,' Iν Προςεεδινγς οφ τηε 2013 ωορκσηοπ ον Προγραμμινγ βασεδ ον αςτορς, αγεντς, ανδ δεςεντραλίζεδ ςοντρολ, ππ. 69–80, 2013.