

ເອັກຫໍ່ແຊກ: ເຄຣ້ອງນິວກາຮັບອັດແລກຄັນຄືນເອັກສາຣ໌ເອັກຫໍ່ເອັມແອລ XZaQ: An XML Zipping and Querying Tool

ສິຣິນທີ່ ຈີຍາກັດີ^{1*} ແລະ ທ້າວູຍຸກ ປລິ້ນປິຕິວິໄລຍະເວັ້ນ²

¹ອາຈານຍົດ ສາຂາວິທະຍາກາຮັບອັດແອລ ຄະນະວິທະຍາຄາສຕ່ວລະເທັກໂນໂລຢີ ມາຫາວິທະຍາລ້ຽກຮູງເທິພ ກຽງເທິພາ 10110

²ຜູ້ຊ່ວຍຄາສດວາຈາරຍ ສາຂາວິທະຍາກາຮັບອັດແອລ ຄະນະເທັກໂນໂລຢີສາຮັນເທິກແລກຄ່ອງສາຮ
ມາຫາວິທະຍາລ້ຽມທຶດ ຈັງຫວັດນគປະມຸ 73170

ບຫກຄັດຍ່ອ

งานวิจัย XZAQ นำเสนອວິທີສໍາຫຼັບກາຮັບອັດແລກຄັນຄືນຂໍອມຸນເອັກຫໍ່ເອັມແອລທີ່ຜ່ານກາຮັບອັດແລ້ວ ດ້ວຍວິທີເຊີງໄວ່ກາຮັບອັດໃຫ້ສາມາດກັບອັດເອັກສາຣ໌ແລກຄັນຄືນຂໍອມຸນໄດ້ໂດຍໄມ້ຈໍາເປັນຕ້ອງຄລາຍເອັກສາຣ໌ທັງໝົດກ່ອນ XZAQ ໃຫ້ວິທີບັນອັດແບບ Non-homomorphic ເພື່ອແຍກໂຄຮງລ້າງແລກຂໍອມຸນຂອງເອັກສາຣ໌ເອັມແອລອອກຈາກກັນ XZAQ ເຂົ້າຮ່າລໂຄຮງລ້າງເອັກສາຣ໌ພ້ອມທີ່ເຂົ້າມໂຍງຄວາມລັ້ມພັນຮ່ວ່າໂຄຮງລ້າງແລກຂໍອມຸນຂອງເອັກສາຣ໌ດ້ວຍວິທີເຊີງໄວ່ກາຮັບອັດ XZAQ ສາມາດສັບສົນກາຮັບອັດຂໍອມຸນບັນເອັກສາຣ໌ທີ່ຜ່ານກາຮັບອັດແລ້ວດ້ວຍກາຮັບອັດຂໍອມຸນເພື່ອບາງສ່ວນເທົ່ານັ້ນ ຈາກຜຸກກາຮັບອັດ ພບວ່າ ກາຮັບອັດເອັກສາຣ໌ເອັກຫໍ່ເອັມແອລດ້ວຍວິທີ Non-homomorphic ແລະວິທີກາຮັບອັດໃຫ້ເອັກສາຣ໌ມີຂາດເລັກລົງໂດຍເລີ່ມ 70% ເມື່ອເປົ້າໃຫ້ກັບຂາດເອັກສາຣ໌ກ່ອນກາຮັບອັດ ແລະຍັງສາມາດກັບອັດເອັກສາຣ໌ໄດ້ຂາດເລັກກວ່າ XGRIND ປະມານ 10% ຈານວິຈัย XZAQ ອອກແບບກາຮັບອັດຂໍອມຸນເພື່ອຮອງຮັບສໍາຫຼັບກາຮັບອັດຂໍອມຸນ (Query) ໄດ້ທັງແບບ Simple Query ແລະ Complex Query ດ້ວຍເຈື່ອນໄຂໜິດ Exact-match ທີ່ຮັບສໍາຫຼັບກາຮັບອັດຂໍອມຸນ (Query) ໄດ້ໃໝ່ຂະໜາດທີ່ XGRIND ສາມາດອຳນວຍໄວ່ພບ່ອໄໝພບຂໍອມຸນໃນກາຮັບອັດເຫັນ

Abstract

This paper proposes a new method for XML compression, called XML Zipping and Querying (XZAQ), which can compress a regular XML file and query the compressed XML file without doing full decompression. XZAQ is based on non-homomorphic method, which does not preserve an interleaving between an element structure and data content. XZAQ is implemented by using grammar-based method to encode an element structure and to maintain links between the element structure and the data content. XZAQ can partially decompress a block of compressed data in order to support querying of XML data. From the experiments, XZAQ had an average compression ratio of 70% smaller than original size. It also provided better compression ratio of 10% less than XGRIND. Moreover, XZAQ could support either exact-match or range query in both simple and complex query types whereas XGRIND could provide only found or not found match.

ຄໍາສຳຄັນ : ເອັກຫໍ່ເອັມແອລ ກາຮັບອັດ ກາຮັບອັດຂໍອມຸນ ກາຮັບອັດຂໍອມຸນເພື່ອບາງສ່ວນ

Keywords : XML, Compression, Querying, Partial Decompression

* ຜູ້ອຳນວຍື່ນີ້ແລະປະສານງານໄປຮ່າງສີ່ອເລັກໂທອນິກໍສ sirinthon.c@bu.ac.th ໂທຣ. 08 1839 3846

1. บทนำ

1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา

XML (eXtensible Markup Language) ได้กลายมาเป็นมาตรฐานสำหรับการแลกเปลี่ยนข้อมูล และจัดเก็บข้อมูลบนเว็บแอพพลิเคชันที่ได้รับความนิยมในยุคปัจจุบัน XML เป็นภาษาที่สามารถนำมาประยุกต์ใช้ได้กับเทคโนโลยีสารสนเทศที่นิยมในปัจจุบัน ไม่ว่าจะเป็น โทรศัพท์มือถือ หรือ คอมพิวเตอร์มือถือ รวมถึงการแลกเปลี่ยนข้อมูล ข่าวสารบนเครือข่ายอินเทอร์เน็ต เนื่องจาก XML มีคุณลักษณะในการอธิบายความหมายของข้อมูล และมีความยืดหยุ่นในการใช้งาน โดย XML ใช้แท็กสำหรับการอธิบายความหมายของข้อมูล โดยผู้ใช้สามารถกำหนดชื่อแท็กที่สื่อถึงความหมายของข้อมูลในเอกสารนั้นได้เอง จึงทำให้มีความยืดหยุ่น และเอกสารที่ถูกสร้างขึ้นเข้าใจได้ง่าย ดังนั้น จึงส่งผลต่อการเข้าถึงข้อมูลบนเอกสาร XML ทำให้สามารถเข้าถึงข้อมูลได้ง่ายขึ้น โดยสามารถเข้าถึงข้อมูลหรือค้นคืนข้อมูลบนเอกสาร XML ได้โดยตรง แต่การใช้แท็กเข้ามากอธิบายความหมายของข้อมูลส่งผลให้ขนาดของเอกสาร XML มีขนาดใหญ่ขึ้น เนื่องจากการใช้แท็กที่ซ้ำซ้อนกันจำนวนมาก เพื่ออธิบายความหมายของข้อมูลประเภทเดียวกันแต่มีความหมายแตกต่างกัน ส่งผลกระทำโดยตรงทำให้ขนาดของเอกสารเอ็กซ์เชิม แหล่งใหญ่ขึ้น เมื่อเทียบกับขนาดข้อมูลจริง และขนาดที่เพิ่มมากขึ้นนี้เองจึงส่งผลให้ลิ้นเปลืองเนื้อที่ในการจัดเก็บเอกสาร ลิ้นเปลืองแบบดิจิทัล รวมถึงเวลาในการรับส่งเอกสารในการแลกเปลี่ยนเอกสารผ่านระบบเครือข่าย

จากปัญหาที่กล่าวข้างต้นการลดขนาดเอกสาร XML จึงมีความจำเป็นอย่างยิ่ง เมื่อขนาด

เล็กลงทำให้การใช้พื้นที่จัดเก็บแบบดิจิทัล รวมถึงเวลาในการแลกเปลี่ยนข้อมูลบนเครือข่ายก็ลดลง ดังนั้น ผู้วิจัยจึงตระหนักรถึงความจำเป็นที่จะพัฒนาเครื่องมือ XZaQ Compressor สำหรับบีบอัดเอกสาร XML โดยเฉพาะเพื่อเพิ่มประสิทธิภาพในการบีบอัดได้ดีกว่าการบีบอัดข้อมูลทั่วไป XZaQ ใช้วิธีการเข้ารหัสเชิงไวยากรณ์ส่วนที่เป็นโครงสร้างของเอกสาร รวมถึงเครื่องมือ Query Processor ที่สามารถค้นคืนข้อมูลได้โดยไม่ต้องคลายเอกสาร ทั้งหมดก่อนเพื่อลดเวลาที่ใช้สำหรับการเข้าถึงข้อมูลบนเอกสาร XML ที่มีขนาดใหญ่

1.2 วัตถุประสงค์ของการวิจัย

1.2.1 เพื่อศึกษาและพัฒนาอัลกอริทึมสำหรับสร้างเครื่องมือในการบีบอัดและคลายเอกสารเอกซ์เชิมแล้ว โดยใช้วิธีการเข้ารหัสเชิงไวยากรณ์

1.2.2 เพื่อศึกษาและออกแบบรูปแบบการเก็บข้อมูลที่ผ่านการบีบอัด ให้สามารถรองรับการค้นคืนข้อมูลบนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้วโดยคลายเอกสารเพียงบางส่วน

1.3 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

1.3.1 เอ็กซ์เชิมแลล (XML: eXtensible Markup Language)

ปัจจุบันภาษา XML ได้กลายมาเป็นมาตรฐานสำหรับการแลกเปลี่ยนข้อมูลข่าวสารระหว่างเว็บแอพพลิเคชัน เนื่องจาก XML มีความยืดหยุ่น โดยผู้ใช้สามารถกำหนดแท็กได้เอง พร้อมกันนี้แท็กที่ใช้ทั้งยังสามารถอธิบายความหมายของข้อมูลภาษาในเอกสารได้ ซึ่งแท็กจะคล้ายกับภาษา HTML (Hypertext Markup Language) ซึ่งเป็นภาษามาตรฐานสำหรับเขียนเว็บเพจในอดีตโดยแท็ก

ในภาษา HTML ใช้ลำดับจัดรูปแบบที่จะแสดงผลข้อมูลบนเว็บบราวเซอร์เท่านั้น ในทางกลับกันแท็กในภาษา XML นั้นใช้ลำดับอธิบายความหมายของข้อมูลภายในเอกสารแทนที่จะใช้ลำดับจัดรูปแบบการแสดงผลอย่างภาษา HTML ตั้งนั้น หากใช้เอกสาร XML ในการแลกเปลี่ยนข้อมูลระหว่างเว็บแอ็ปพลิเคชันนั้นก็หมายถึงรายละเอียดข้อมูลภายในว่ามีรายละเอียดอะไรอยู่ภายในเว็บหรือภายในเอกสารนั้น ซึ่งความหมายของข้อมูลนี้สามารถนำข้อมูลไปประมวลผลเพื่อนำไปวิเคราะห์และใช้ประโยชน์ได้ต่อไป

ส่วนประกอบข้อมูลพื้นฐาน เรียกว่า อลิเมนต์ (Element) แต่ละอลิเมนต์ประกอบด้วย แท็กเปิด (Start Tag) ข้อมูล (Content Data) และแท็กปิด (End Tag) โดยแต่ละเอกสารเอกซ์เอ็มแอลจะมีแท็กที่เป็นรากอลิเมนต์ (Root Element) เพียงแท็กเดียวเท่านั้น ส่วนแท็กอื่น ๆ ที่อยู่ภายใต้รากอลิเมนต์ จะมีจำนวนได้มากกว่าหนึ่งแท็กขึ้นไป โดยในแต่ละอลิเมนต์สามารถมีแท็กทรีบิวต์ (Attribute) ตั้งแต่หนึ่งแท็กทรีบิวต์ขึ้นไป เพื่ออธิบายคุณลักษณะตัวอิลิเมนต์ได้หรือภายในอลิเมนต์จะไม่มีแท็กทรีบิวต์ เลยด้วยการใช้แท็กอธิบายความหมายของข้อมูลนี้เองทำให้เอกสารเอกซ์เอ็มแอลมีความยืดหยุ่นต่อการใช้งานสูง อีกทั้งผู้ใช้สามารถกำหนดแท็กเพื่ออธิบายความหมายข้อมูลได้อ่อง

1.3.2 เอกซ์เอ็มแอลพาร์เซอร์ (XML Parser)

การเข้าถึงเอกสารเอกซ์เอ็มแอลสามารถกระทำได้โดยผ่านเครื่องมือสำหรับวิเคราะห์เอกสาร ซึ่งเรียกว่า เอกซ์เอ็มแอลพาร์เซอร์ โดยพาร์เซอร์แบ่งเป็น 2 ชนิด ได้แก่ DOM Parser และ SAX Parser

DOM Parser

ดึงข้อมูลจากเอกสารโดยใช้วิธีแบบโครงสร้างต้นไม้ (Tree-based Approach) เริ่มแรกด้อมพาร์เซอร์จะอ่านข้อมูลทั้งเอกสารมาเก็บไว้ในหน่วยความจำทั้งหมดก่อนแล้ววิเคราะห์เอกสารเพื่อจำแนกโครงสร้างเอกสารผ่านด้อมทรี (DOM Tree) โดยด้อมทรีจะประกอบไปด้วยโหนด (Node) ที่เชื่อมโยงกัน

SAX Parser

ย่อมาจาก Simple API for XML ใช้วิธีการแบบลำดับเหตุการณ์ (Event-based Approach) ซึ่งวิธีการนี้จะไม่นำเอกสารมาเก็บไว้ในหน่วยความจำก่อนเหมือนของ DOM แต่วิเคราะห์และเข้าถึงข้อมูลเอกซ์เอ็มแอลตามเหตุการณ์ทีละเหตุการณ์ไปเรื่อย ๆ ก่อนกว่าข้อมูลจะหมด โดยวิธีการนี้นอกจากจะใช้เนื้อที่ของหน่วยความจำที่น้อยกว่า ยังสามารถเข้าถึงข้อมูลได้เร็วเมื่อเทียบกับวิธีการของด้อมทรี โดย SAX จะมีตัวควบคุมเหตุการณ์ที่เรียกว่า Event-handler เพื่อจำแนกเหตุการณ์ที่เกิดขึ้นภายในเอกสาร ดังนั้น ผู้วิจัยจึงเลือกใช้ SAX Parser เป็นเครื่องมือสำหรับวิเคราะห์ข้อมูลเอกซ์เอ็มแอลเพื่อเป็นพื้นฐานสำคัญสำหรับการบีบอัดเอกสารเอกซ์เอ็มแอลต่อไป

1.3.3 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

ปัจจุบันเครื่องมือสำหรับบีบอัดเฉพาะสำหรับเอกสารเอกซ์เอ็มแอลได้ถูกพัฒนาขึ้นโดยสามารถจำแนกตามลักษณะโครงสร้างข้อมูล ความสามารถในการค้นคืนเอกสารเอกซ์เอ็มแอลที่ผ่านการบีบอัดแล้ว ดังรูปในตาราง ดังนี้

ตารางที่ 1 การจำแนกประเภทงานวิจัยที่เกี่ยวกับการบีบอัด XML

Data Organization Scheme	Query Capability	
	Unqueriable	Queriable
Homomorphic	-	XGRIND, XPRESS
Non-homomorphic	XMILL, XPACK	XQueC, XQzip, XZaQ

จากตารางที่ 1 ตารางสรุปเครื่องมือสำหรับบีบอัดเอกสารเอกซ์เพรสส์และลักษณะที่รองรับการค้นคืนได้ (Queriable XML Compressors) และเครื่องมือที่สามารถบีบอัดได้เพียงอย่างเดียว (Unqueriable XML Compressors) เครื่องมือประเภท Unqueriable นี้ไม่รองรับการค้นคืนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว ดังนั้น จะต้องคลายเอกสารทั้งหมดก่อนจึงสามารถค้นคืนเอกสารได้ แต่สำหรับประเภทนี้จะมุ่งเน้นไปที่การบีบอัดเอกสารให้ได้มากที่สุด XMILL (Liefke and Suciu, 2000) เป็นงานวิจัยแรกที่พัฒนาสำหรับการบีบอัดเอกสาร XML โดยเฉพาะและเป็นต้นแบบงานวิจัยอื่น ๆ XPACK (Mairieng and Pluempiwiriyawej, 2003) งานวิจัยของไทยชื่นแรกเกี่ยวกับการบีบอัดเอกสาร XML ซึ่งงานวิจัยทั้ง 2 ใช้วิธีการบีบอัดในลักษณะ Non-homomorphic โดยจะแยกระหว่างโครงสร้างของเอกสารและข้อมูลออกจากกันก่อนแล้วจึงหาเทคนิคเพื่อเข้ารหัสโครงสร้างของเอกสารก่อนบีบอัดโครงสร้างและข้อมูลแยกออกจากกัน ทั้งนี้เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพการบีบอัดให้ได้สูงสุด

ส่วนเครื่องมือประเภทที่รองรับการค้นคืน (Queriable XML Compressors) เป็นเครื่องมือสำหรับบีบอัดเอกสารเอกซ์เพรสส์และพร้อมทั้งรองรับการค้นคืนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว

โดยเครื่องมือประเภทนี้จะรองรับการสอบถามเพื่อค้นคืนข้อมูลบนเอกสารเอกซ์เพรสส์แล้วได้โดยไม่ต้องคลายเอกสารทั้งหมดก่อนหรือคลายเอกสารเพียงบางส่วน สำหรับเครื่องมือประเภทนี้จะมุ่งเน้นไปที่การบีบอัดพร้อมทั้งคำนึงถึงการค้นคืนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้วทำให้สะดวกในการค้นคืนเอกสารเอกซ์เพรสส์แล้วที่มีขนาดใหญ่ สามารถแบ่งกลุ่มเครื่องมือตามลักษณะการบีบอัดแบบ Homomorphic ได้แก่ XGRIND (Tolani, 2002), XPRESS (Jun-Ki, 2003) โดยวิธีนี้จะคงโครงสร้างและข้อมูลของเอกสารไว้ด้วยกัน ทั้งนี้เพื่อจ่ายต่อการค้นคืนโดยไม่ต้องคลายเอกสารทั้งหมดก่อน ส่วนกลุ่มเครื่องมือที่ใช้วิธีบีบอัดลักษณะ Non-homomorphic ได้แก่ XCQ (Wai Yeung, 2003) XQzip (Cheng, 2004), XQueC (Arion, 2004) รวมถึงงานวิจัย XZaQ ก็จัดอยู่ในกลุ่มนี้ สำหรับการบีบอัดจะแยกโครงสร้างและข้อมูลออกจากกัน บีบอัดแยกกันทั้งนี้เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพของการบีบอัดให้ได้เอกสารที่มีขนาดเล็กมากที่สุดพร้อมทั้งรองรับการค้นคืนเอกสารได้

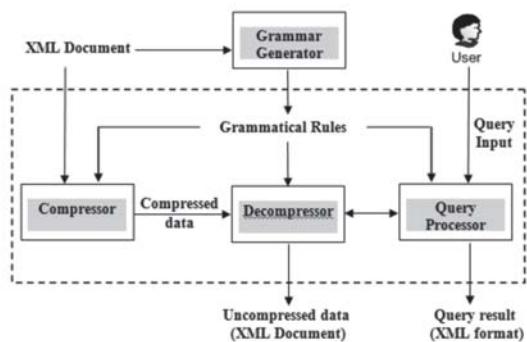
2. วิธีการทดลอง

คณะกรรมการวิจัยได้ศึกษาและพัฒนาอัลกอริทึมเพื่อสร้างเครื่องมือสำหรับงานวิจัย XZaQ ดังรายละเอียดต่อไปนี้

2.1 เครื่องมือที่ใช้ในการวิจัย

การวิจัยครั้งนี้คณะกรรมการวิจัยได้สร้างเครื่องมือสำหรับทดลอง 4 ส่วน ได้แก่ เครื่องมือสำหรับวิเคราะห์และสร้างกฎไวยากรณ์ (Grammar Generator) เครื่องมือบีบอัดเอกสาร XML (XZaQ Compressor) เครื่องมือคลายเอกสาร XML (XZaQ Decompressor) และเครื่องมือค้นคืน

เอกสาร XML (Query Processor) ที่ผ่านการบีบอัดแล้วโดยคล้ายเอกสารเพียงบางส่วน (Partial Decompression) ดังแสดงในรูปที่ 1



รูปที่ 1 ลักษณะการทำงานของ XZaQ

2.2 เครื่องมือช่วยในการวิเคราะห์และสร้างโครงสร้างเอกสารอิเล็กทรอนิกส์ (Grammar Generator)

เครื่องมือ Grammar Generator นี้เป็นเครื่องมือสำหรับวิเคราะห์โครงสร้างของเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและเพื่อสร้างกฎไวยากรณ์สำหรับอิมบายความลัมพันธ์ระหว่างอิลิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์ โครงสร้างภาษาในของเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและกระบวนการหลัก คือ จะนำเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและมาแยกแจงให้อยู่ในรูปของโครงสร้างต้นไม้ (DOM Tree) และวิเคราะห์ความลัมพันธ์ระหว่าง อิมิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์ที่ได้จากการแยกแจง มาแล้วสรุปเป็นโครงสร้างของเอกสารโดยใช้กฎไวยากรณ์แทนความลัมพันธ์โครงสร้างและข้อมูลภาษาในที่เกิดขึ้น ซึ่งงานวิจัยนี้ได้ออกแบบไฟล์สำหรับจัดเก็บข้อมูลโดยแบ่งเป็น 5 ส่วนดังรูปที่ 2

Part1 : Part2 : Part3 : Part4 : Part5

รูปที่ 2 รูปแบบการจัดเก็บข้อมูลกฎไวยากรณ์ใน XZaQ

จากรูปที่ 2 แสดงรูปแบบการจัดเก็บข้อมูลกฎไวยากรณ์ที่ได้ไว้เคราะห์จากเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและ มีทั้งหมด 5 ส่วน ดังนี้ คือ 1) Element Name ส่วนแสดงชื่อของอิลิเมนต์ 2) Rule Amount แสดงจำนวนกฎไวยากรณ์ของอิลิเมนต์นี้ 3) Rule Number แสดงหมายเลขกฎไวยากรณ์สำหรับอิลิเมนต์นี้ 4) Consequence Amount แสดงจำนวนความลัมพันธ์ของอิลิเมนต์ย่อยภายในอิลิเมนต์นี้ 5) Set of Consequence Numbers แสดงเซตของหมายเลขกฎไวยากรณ์ที่สอดคล้องกับจำนวนความลัมพันธ์ทั้งหมดที่เกิดขึ้นภายในเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและ

```

<store>
<book id="1">
<type>romance</type>
<title>love actually</title>
<authors>
<name>
<first_name>Jenifer</first_name>
<last_name> Groon </last_name>
</name>
</authors>
</book>
<book id="2">
<type>cartoon</type>
<title>Harry Potter </title>
<authors>
<name>
<first_name> JK. </first_name>
<last_name> Rolling </last_name>
</name>
</authors>
</book>
</store>

```

รูปที่ 3 ตัวอย่างเอกสาร XML

จากรูปที่ 3 แสดงตัวอย่างโครงสร้างและข้อมูลภาษาในเอกสาร เยิร์กช์เอ็มและ เมื่อผ่านกระบวนการของ Grammar Generator จะได้ผลลัพธ์เป็นกฎไวยากรณ์ดังแสดงในตารางที่ 2

ตารางที่ 2 กฎไวยากรณ์ของเอกสาร XML

GRAMMAR RULES
store:1:1:1:2
book:1:2:4:3,4,5,6
@id:1:3:1:0
type:1:4:1:0
title:1:5:1:0
authors:1:6:1:7
name:1:7:2:8,9
first name:1:8:1:0
last name:1:9:1:0

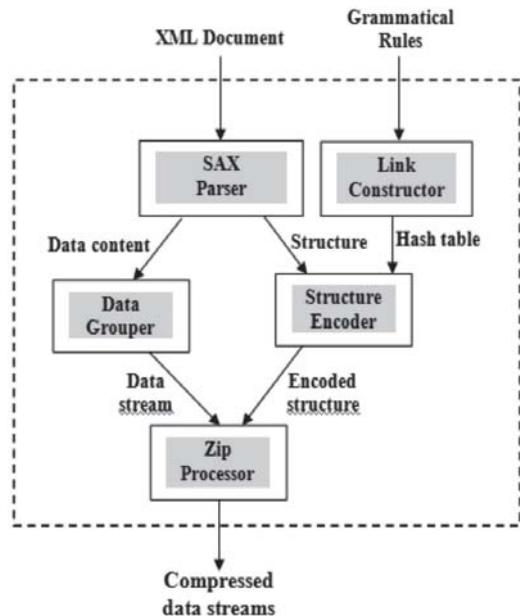
จากตารางที่ 2 แสดงกฎไวยากรณ์ที่นำมาอธิบายความสัมพันธ์โครงสร้างข้อมูลที่มีอิลิเมนต์ย่อยภายใน เช่น อิลิเมนต์ book มีจำนวน 1 กฎไวยากรณ์ แทนด้วยกฎไวยากรณ์หมายเลข 2 โดยมีอิลิเมนต์ย่อยภายในจำนวน 4 อิลิเมนต์แทนด้วยกฎไวยากรณ์หมายเลข 3 4 5 และ 6 ลำดับเป็นต้น

สำหรับงานวิจัย XZaQ จึงได้นำกฎไวยากรณ์นี้เพื่อเข้ารหัสโครงสร้างข้อมูลและนำมาระบุสำหรับอธิบายความสัมพันธ์ระหว่างโครงสร้างของอิลิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์สำหรับการค้นคืนข้อมูลต่อไป

2.3 เครื่องมือบีบอัดเอกสารอิลิเมนต์ (XZaQ Compressor)

สำหรับเครื่องมือบีบอัดเอกสาร XZaQ ใช้วิธีแยกโครงสร้างของเอกสารออกจากข้อมูล เรียกว่า non-homomorphic การเข้ารหัสโครงสร้างข้อมูล ใช้วิธีเชิงไวยากรณ์ (Grammar-based Method) โดยกฎไวยากรณ์ใช้ตัวเลขแทนกฎไวยากรณ์ เรียกว่า หมายเลขกฎไวยากรณ์ (Grammar Rules) แล้วนำหมายเลขกฎไวยากรณ์เหล่านั้นมาแทนโครงสร้างของอิลิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์ต่าง ๆ ที่

ปรากฏภายในเอกสาร สำหรับการบีบอัดข้อมูลภายในเอกสารอิลิเมนต์ XZaQ ใช้วิธีจัดกลุ่มข้อมูลตามพาร์ช (Path) โดยข้อมูลที่อยู่ในพาร์ชเดียวกันจะถูกจัดกลุ่มไว้รวมกันเป็นลายของข้อมูลเดียวกันเพื่อเข้าสู่กระบวนการบีบอัดเอกสารต่อไป



รูปที่ 4 โครงสร้างภายใน XZaQ Compressor

จากรูปที่ 4 แสดงโครงสร้างภายในของ XZaQ Compressor มีทั้งหมด 5 ส่วนประกอบได้แก่ Link Constructor, SAX Parser, Structure Encoder, Data Grouper และ Zip Processor โดยแต่ละส่วนประกอบมีรายละเอียดกระบวนการทำงาน ดังต่อไปนี้

Link Constructor

สำหรับ Link Constructor จะนำข้อมูลกฎไวยากรณ์ที่ได้ไว้ตรวจสอบความหมายของภาษาที่มาระบุ ออกมานเป็นลักษณะของตาราง จำนวน 2 ตาราง ได้แก่ ตารางอิลิเมนต์ (Element Table) จะแสดงความสัมพันธ์ระหว่างชื่อของอิลิเมนต์/แอ็ตทริบิวท์

กับหมายเลขของกฎไวยากรณ์ ส่วนตารางลำดับความล้มพันธ์ (Consequence Table) จะแสดงความล้มพันธ์ระหว่างอิลิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์อยู่ที่เกิดขึ้นภายในโครงสร้างของเอกสาร

ตารางที่ 3 Element Table

Element	Rule no.
store	1
book	2
@id	3
type	4
title	5
authors	6
name	7
first_name	8
last_name	9

ตารางที่ 4 Consequence Table

Rule no.	Consequence
1	[2]
2	[3, 4, 5, 6]
3	[0]
4	[0]
5	[0]
6	[7]
7	[8, 9]
8	[0]
9	[0]

จากตารางที่ 3 ตารางอิลิเมนต์จะถูกนำไปใช้สำหรับการเข้ารหัสโครงสร้าง และตารางที่ 4 ตารางลำดับความล้มพันธ์ถูกนำไปใช้ในกระบวนการอ่าน ไม่ว่าจะเป็นการบีบอัด การคลาย และการค้นคืนเอกสารต่อไป

SAX Parser

เครื่องมือสำหรับวิเคราะห์เพื่อแยกแยะระหว่างโครงสร้างของเอกสารออกจากข้อมูล

โครงสร้างเอกสารจะถูกเปลี่ยนให้อยู่ในรูปแบบของโทเคน (Token) โดยจะตัดส่วนที่เป็นลัญลักษณ์ของแท็กเปิดเหลือเพียงชื่อของอิลิเมนต์หรือชื่อของแอ็ตทริบิวท์ ส่วนแท็กปิดจะเหลือเพียงลัญลักษณ์ “/” สำหรับส่วนที่เป็นข้อมูลจะใช้ลัญลักษณ์ “#” แทนตำแหน่งของข้อมูลภายในเอกสารสายโครงสร้างที่ได้จากการวิเคราะห์นี้ คือ “store, book, @id, #, type, #, /, title, #, /, authors, name, first_name, #, /, last_name, #, /, /, /,” โดยสายโครงสร้างนี้จะถูกส่งไปยัง Structure Decoder ต่อไป

สำหรับข้อมูลของเอกสาร SAX Parser จะแยกตามความล้มพันธ์ของโครงสร้างซึ่งสำหรับงานวิจัยนี้ เรียกว่า พาร์ธ (Path) โดยความล้มพันธ์เริ่มตั้งแต่ รูท อิลิเมนต์เรือยมาจนถึงอิลิเมนต์ที่เก็บข้อมูล เช่น พาร์ธ “store/book/@id” หมายถึง ข้อมูลของแอ็ตทริบิวท์ id ทั้งหมด หรือ พาร์ธ “store/book/type” หมายถึง ข้อมูลของอิลิเมนต์ type ทั้งหมด เป็นต้น แต่สำหรับ SAX Parser จะแยกแยะชนิดของพาร์ธทั้งหมดที่เกิดขึ้นภายในเอกสารโดยจะยังไม่จัดกลุ่ม ทั้งนี้เพื่อที่จะรองรับการจัดกลุ่มของข้อมูลที่มีความหมายเหมือนกันไว้ด้วยกันในส่วนกระบวนการของ Data Grouper ต่อไป

Structure Encoder

การเข้ารหัสโครงสร้างเอกสาร Structure Encoder เข้ารหัสด้วยการใช้กฎเชิงไวยากรณ์ โดยนำสายโครงสร้างจากกระบวนการ SAX Parser ที่ประกอบด้วยชื่อของอิลิเมนต์และแอ็ตทริบิวท์มาเข้ารหัสด้วยหมายเลขกฎไวยากรณ์ ซึ่งหมายเลขกฎไวยากรณ์ถูกวิเคราะห์และแยกแยะรายละเอียด

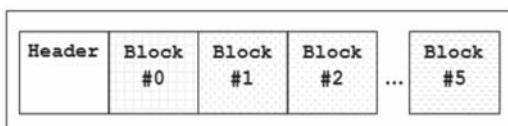
ไว้ในตารางอิลิเมนต์ และตารางลำดับ ดังแสดง ไว้ข้างต้น ผลลัพธ์จากการเข้ารหัส คือ โครงสร้าง เอกสารที่ผ่านการเข้ารหัสด้วยก្នុយໄວយារនៅแล้ว คือ “1, 2, 3, 4, /, 5, /, 6, 7, 8, /, 9, /, /, 2, 3, 4, /, 5, /, 6, 7, 8, /, 9, /, /, /,” เรียกว่า Structure Encoded โดยจะถูกส่งไปยังกระบวนการบีบอัด ข้อมูลต่อไป

Data Grouper

เมื่อข้อมูลถูกแจกแจงตามลักษณะความ สัมพันธ์หรือพาร์ธ ข้อมูลจากกระบวนการ SAX Parser แล้ว Data Grouper จะจัดกลุ่มข้อมูลที่อยู่ ภายใต้พาร์ธเดียวกันไว้ในสายข้อมูลเดียวกันทั้งนี้ เนื่องจากข้อมูลที่อยู่ภายใต้พาร์ธเดียวกันนั้นย่อมมี คุณลักษณะของข้อมูลที่คล้ายกันเพื่อประสิทธิภาพ ของการบีบอัดข้อมูลที่มีประสิทธิภาพยิ่งขึ้น

Zip Processor

เครื่องมือสำหรับบีบอัดข้อมูลนี้จะบีบอัด โครงสร้างเอกสารที่เข้ารหัสแล้วและบีบอัดข้อมูล ในแต่ละสายข้อมูลที่ผ่านการจัดกลุ่มแต่ละกลุ่ม แยกออกจากกันด้วย gzip และนำโครงสร้างและ ข้อมูลที่บีบอัดแล้วเก็บไว้ในบล็อกข้อมูลการบีบอัด (Compressed Data Block) โดยเรียงตั้งแต่บล็อก หมายเลข 0 หมายเลข 1 หมายเลข 2 ไปเรื่อยๆ จนครบถ้วนสายข้อมูล ดังรูปที่ 5



รูปที่ 5 รูปแบบการเก็บบล็อกข้อมูลภายหลังการบีบอัด

จากรูปที่ 5 แสดงการเก็บข้อมูลภายหลัง จากการบีบอัดในลักษณะของบล็อกแยกกันเพื่อ สนับสนุนการคลายเอกสารเพียงบางส่วน (Partial Decompression) ทำให้ XZaQ สามารถค้นคืน (Query) ข้อมูลที่ผ่านการบีบอัดข้อมูลแล้วโดยการ คลายเอกสารเฉพาะส่วนของข้อมูลที่ต้องการค้นคืน เท่านั้นไม่จำเป็นต้องคลายเอกสารทั้งหมดก่อน

2.4 เครื่องมือคลายเอกสารอีกซ์เอ็มแอล (XZaQ Decompressor)

การคลายเอกสารของงานวิจัย XZaQ มี กระบวนการที่เป็นส่วนกลับของกระบวนการบีบ อัดเอกสารซึ่งประกอบด้วย 3 กระบวนการ ได้แก่ 1) การคลายเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว เป็นบล็อกข้อมูล จะใช้เครื่องมือ เรียกว่า Block Decompressor เพื่อการคลายเอกสารส่วนของ บล็อกข้อมูลโครงสร้างและส่วนของบล็อกข้อมูล เอกสารทั้งหมดแยกจากกัน แล้วนำส่วนของ โครงสร้างเข้าสู่กระบวนการถอดรหัสโครงสร้าง ถัดไป 2) การถอดรหัสโครงสร้างใช้เครื่องมือ Structure Decoder โดยใช้ก្នុយໄວយារនៅสำหรับ ถอดรหัสโครงสร้างด้วยการเปลี่ยนจากตัวเลขของ หมายเลขก្នុយໄວយារនៅแทนด้วยชื่อของอิลิเมนต์ หรือชื่อของแอ็ตทริบิวเติม จากนั้นนำโครงสร้าง ที่ถอดรหัสและบล็อกข้อมูลที่คลายแล้วเข้าสู่ กระบวนการ สร้างเอกสารอีกซ์เอ็มแอลต่อไป 3) การสร้างเอกสารอีกซ์เอ็มแอลที่ผ่านการบีบอัด ขั้นตอนนี้ใช้เครื่องมือ Document Generator เพื่อสร้างเอกสารอีกซ์เอ็มแอล (Uncompressed Document) ซึ่งผลลัพธ์จากการสร้างเอกสารนี้อยู่ ในรูปแบบที่เรียกว่า Semantically Lossless ซึ่ง หมายถึง เอกสารที่สร้างขึ้นจากการคลาย เอกสารจะยังคงความหมายเหมือนเดิมทุกประการ

เมื่อเปรียบเทียบกับเอกสาร เอ็กซ์เอ็มแอลก่อนถูกบีบอัดหรือเอกสารต้นฉบับ

2.5 เครื่องมือสำหรับค้นคืนเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอล (Query Processor)

งานวิจัย XZaQ นี้จึงได้ออกแบบการบีบอัดเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอลเพื่อหลีกเลี่ยงการคลายเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอลทั้งหมด (Fully Decompression) ทั้งนี้เนื่องจากการคลายเอกสารทั้งหมดนักจากต้องใช้จำนวนหน่วยความจำเพื่อรับรู้ข้อมูลจำนวนมาก อีกทั้งต้องใช้เวลามากสำหรับค้นคืนเอกสารที่มีขนาดใหญ่เมื่อเทียบกับเอกสารที่ต้องการค้นคืนเฉพาะเพียงบางส่วนดังนั้น เครื่องมือสำหรับการค้นคืนเอกสารในงานวิจัย XZaQ รองรับการค้นคืนบนเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอลที่ผ่านการบีบอัดแล้วโดยการคลายเอกสารเพียงบางส่วนโดยอาศัยเทคนิคการบีบอัดข้อมูลภายในเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอลที่มีความหมายเดียวกันหรือพาร์ธเมือนกันไว้ในบล็อกข้อมูลเดียวกันทำให้สามารถที่จะเข้าถึงบล็อกข้อมูลเพื่อการค้นคืนข้อมูลดังกล่าวได้โดยตรง

เครื่องมือสำหรับการค้นคืนเอกสาร (Query Processor) ของงานวิจัย XZaQ ใช้ภาษาสำหรับการค้นคืนเอกสารที่เรียกว่า XPath การค้นคืนเอกสาร ด้วย XPath สามารถรองรับข้อคำถาม (Query) ได้ทั้งแบบ Simple Query และ Complex Query โดย Simple Query หมายถึง ข้อคำถามที่ต้องระบุอิลิเมนต์หรือแอ็ตทริบิวท์ของพาร์ธทั้งหมด เช่น หากต้องการค้นคืนข้อมูลชื่อจริงต้องระบุพาร์ธ พาร์ธ คือ *bookstore/book/ author/ first_name* และ Complex Query หมายถึง ข้อคำถามอาจจะระบุอิลิเมนต์หรือแอ็ตทริบิวท์

ของพาร์ธไม่ครบถ้วนสามารถละข้อมูลบางส่วนได้ เช่น ต้องการค้นคืนข้อมูลชื่อจริง การระบุพาร์ธอาจเป็น //firstname หรือ /bookstore/book//first_name การไม่ระบุอิลิเมนต์หรือแอ็ตทริบิวท์ในชื่อคำถามทำได้โดยใช้สัญลักษณ์ “//” แทนดังนั้น เพื่อให้สามารถรองรับการค้นคืนข้อมูลที่เป็น Complex Query ได้ XZaQ จึงต้องออกแบบการจัดเก็บข้อมูลเพิ่มเติมเรียกว่า Node ID ดังจะอธิบายรายละเอียดถัดไป

การสร้างໂມດໄອຕි (Implementation of Node ID)

เพื่อรองรับการค้นคืนข้อมูล (Query) บนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว งานวิจัยนี้จึงได้ออกแบบการเก็บข้อมูลโดยมีชื่อเรียกว่า Node ID ซึ่ง Node ID เป็นข้อมูลที่ประกอบด้วยตัวเลขจำนวนเต็ม 2 จำนวน ได้แก่ Start Id และ End Id สำหรับ Start Id จะถูกกำหนดเมื่อพับแท็กเปิด หรือแอ็ตทริบิวท์ปรากฏอยู่ภายใต้เอกสารโดยจะเริ่มต้นกำหนดและนับตัวเลขของแท็กเปิดที่เป็นรูปแท็กลำดับแรกจากนั้นก็นับตัวเลขและกำหนดหมายเลขอของแท็กเปิดที่ปรากฏอยู่ภายใต้เอกสารถัดไปเรื่อยๆ สำหรับ End Id จะถูกกำหนดเมื่อพับแท็กปิดโดยกำหนดเป็นตัวเลขเดียวกับที่กำหนดไว้ในแท็กเปิดที่พับลำสุดชื่อข้อมูลของ Node ID นี้ เมื่อมีการเก็บช่วงของอิลิเมนต์อยู่ที่เกิดขึ้นภายในเอกสารทำให้สามารถรองรับการค้นคืนข้อมูลที่เป็นอิลิเมนต์ย่อย (Subtree) หรือ Complex Type ได้ พร้อมทั้งข้อมูลนี้จะถูกนำไปสร้างเป็นเอกสารเอ็กซ์เอ็มแอล ซึ่งเป็นผลลัพธ์จากการค้นคืน

สำหรับการค้นคืนเอกสารเริ่มโดยคำนวณที่ต้องการค้นคืน (Query Input) เข้าสู่ 1) กระบวนการ

แยกແແນ່ງຂ້ອງຄໍາຖາມ (Query Parsing) ເຟຝວິເຄຣະໜໍ ແລ້ວຈະສັງຂ້ອມຸລໄປຢັ້ງ 2) ກະບວນກາປະເມີນຜລ ເພື່ອທ່ານຄຳຕອບຂອງຂ້ອງຄໍາຖາມ (Query Evaluating) ໂດຍເຟຝວິປະເມີນໄດ້ຂ້ອມຸລໃນລວ່ນທີ່ຕ່ຽງກັບຂ້ອງຄໍາຖາມ ແລ້ວກີ່ຈະຄຳຫຍໍາຂ້ອມຸລໃນລວ່ນນັ້ນເພີ່ມສ່ວນເຕີຍວ ເພື່ອ ສັງຂ້ອມຸລຜລລັບຮັບນີ້ຕ່ອງໄປຢັ້ງ 3) ກະບວນກາສ່ວ້າງ ຜລລັບຮັບ (Result Generating) ໂດຍຜລລັບຮັບທີ່ໄດ້ຈາກ ກາຣັກຄືນນີ້ຈະຍູ້ໃນຮູບປຸງເອັກຊ໌ເອັມແລລ

ກາຣແແນ່ງຂ້ອງຄໍາຖາມ (Query Parsing)

Query Parser ທໍາທຳນ້າທີ່ວິເຄຣະໜໍຂ້ອງຄໍາຖາມ ຊື່ງຂ້ອງຄໍາຖາມຈະໃຊ້ພາຫຍາ XPath ກາຣັກຄືນຂອງ XZaQ ຈະຮອງຮັບທີ່ງຂ້ອງຄໍາຖາມອ່າງຈ່າຍ (Simple Type Query) ແລະຂ້ອງຄໍາຖາມທີ່ບັນຫຼອນ (Complex Type Query) ໂດຍໜັ້ນຕອນກາຣວິເຄຣະໜໍເຮີມຈາກກາຣ ແກແແນ່ງນີ້ຂອງຂ້ອງຄໍາຖາມເຊິ່ງໃນພາຫຍາ XPath ຈະ ໃຊ້ລັບລັກຂໍ້ນ “//” ແກນຂ້ອງຄໍາຖາມທີ່ບັນຫຼອນ ແລະ ໃຊ້ລັບລັກຂໍ້ນ “/” ແກນຂ້ອງຄໍາຖາມອ່າງຈ່າຍ ຈາກນັ້ນ ວິເຄຣະໜໍເສື່ອນໄຂຂອງຂ້ອງຄໍາຖາມວ່າມີຫົວໄໝ ແລະ ພັນຕອນສຸດທ້າຍ ອີ່ ແກແແນ່ງຂ້ອງຄໍາຖາມອອກເປັນ ໂໂທເຄນ (Token) ເພື່ອນໍາເຂົ້າສູ່ກະບວນກາປະເມີນ ຜລເພື່ອທ່ານຄຳຕອບຂອງຂ້ອງຄໍາຖາມຕ່ອງໄປ

ກາຣປະເມີນຜລຂ້ອງຄໍາຖາມ (Query Evaluating)

ກະບວນການນີ້ສຶ່ງເປັນກະບວນກາຮລັກຂອງ Query Processor ຊື່ງນີ້ເຄື່ອງນີ້ທີ່ເຮີກວ່າ Query Evaluator ໂດຍຈະນຳໂທເຄນຕ່າງໆ ທີ່ໄດ້ຈາກ Query Parser ມາແກນດ້ວຍໝາຍເລຂຂອງກູ້ໄວຍາກຮົມ ຊື່ງໄດ້ກ່າວຮາຍລະເອີ້ດໄວ້ແລ້ວໃນຕອນຕັນ ເພື່ອ ນໍາໝາຍເລຂກູ້ທີ່ໄດ້ໄປພິຈາລານາໃນຕາຮາງລຳດັບ (Consequence Table) ເພື່ອຕ່ຽງສົບວ່າໝາຍເລຂ ກູ້ນີ້ເປັນກູ້ຂອ້ສຸດທ້າຍແລ້ວຫົວໄໝ ຫັກເປັນກູ້ລຳດັບ ສຸດທ້າຍແລ້ວຈະນຳຂ້ອມຸລພາວົງຂອງກູ້ນີ້ໄປຢັ້ງ Block

Decompressor ເພື່ອດຶງຂ້ອມຸລເພາກລຸ່ມນີ້ອອກມາ ຄາລຍເທຳນັ້ນ (Partial Decompression) ກຣີນີ້ ໄນໄດ້ເປັນກູ້ລຳດັບສຸດທ້າຍຈະຕ້ອງນຳກູ້ໄປຕ່ຽງສອນ ໃນຕາຮາງລຳດັບເພື່ອທ່ານຄຳຫຍໍາຂອງກູ້ໄວຍາກຮົມທີ່ອູ່ ຄັດໄປ ຈະກະທຳພບລຳດັບຂອງກູ້ໄວຍາກຮົມທີ່ເປັນ ກູ້ລຳດັບສຸດທ້າຍຈຶ່ງນຳຫຼັງພາວົງຂອງກູ້ນີ້ສົ່ງຕ່ອງໄປຢັ້ງ Block Decompressor ເພື່ອຄັ້ນຫາແລະຄຳຫຍໍາ ຂ້ອມຸລເພາກລຸ່ມນີ້ສົ່ງຕ່ອງໄປຢັ້ງກະບວນກາສຸດທ້າຍ ເພື່ອແສດງ ຜລກາສົບຖານ (Query) ໃນຮູບແບບຂອງເອັກສາຣ ເອັກຊ໌ເອັມແລລ

ສໍາຮັບກາຣັກຄືນເອັກສາຣເອັກຊ໌ເອັມແລລທີ່ ພ່ານກາຣບົບອັດແລ້ວນັ້ນ ໃນງານວິຈີຍ XZaQ ສາມາຮັດ ຮອງຮັບ Query ໄດ້ 2 ປະເທດ ອີ່ ສຶ່ງເປັນ Simple Query ແລະ Complex Query ອ່າງເຊື່ອ Exact-match Query ແລະ Range Query

ກາຣສ່ວ້າງຜລລັບຮັບ (Result Generating)

ກະບວນການນີ້ໃຫ້ເຄື່ອງນີ້ Result Generator ລຳຮັບສ່ວ້າງຜລລັບຮັບຈາກກາຣັກຄືນເອັກສາຣທີ່ພ່ານ ກາຣບົບອັດແລ້ວໃນຮູບປຸງໂຄຣສ່ວ້າງຕັນໄຟແປ່ງໃຫ້ ອູ້ໃນຮູບແບບຂອງເອັກສາຣເອັກຊ໌ເອັມແລລໂດຍຈະຕ້ອງ ປະກອບດ້ວຍແທັກເປີດແລະແທັກປິດຕາມລຳດັບ

```
<output><name><first_name> Jenifer
</first_name><last_name> Groon </last_name>
</name><name><first_name> Sirinthorn
</first_name><last_name> Cheyasak</last_name>
</name><name><first_name> JK </first_name>
<last_name> Rolling </last_name> </name>
</output>
```

ຮູບທີ່ 6 ແສດງຜລລັບຮັບຈາກກາຣັກຄືນໃນຮູບແບບເອັກຊ໌ ເອັມແລລ

3. พลการทดลองและวิจารณ์ผล

งานวิจัย XZaQ ได้ทดลองวัดประสิทธิภาพ กับเครื่องมือ XMill และ XGrind ภายใต้สภาพ แวดล้อมเดียวกันทั้งหมดของเครื่องมือบีบอัด เครื่องมือคลายเอกสาร และเครื่องมือการค้นคืนเอกสาร ได้แก่ อัตราส่วนของการบีบอัด (Compression Ratio) เวลาที่ใช้บีบอัดเอกสาร (Compression Time) เวลาที่ใช้คลายเอกสาร (Decompression Time) และลุตท้ายคือเวลา ที่ใช้ค้นคืนข้อมูลบนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว (Query Response Time)

1) **Compression Ratio (CR)** คือ การหา อัตราส่วนระหว่างขนาดของเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้วต่อขนาดของเอกสารเอ็กซ์เริมและตันฉบับ ด้วยสูตร

$$CR = \left(1 - \frac{\text{Size of compression document}}{\text{Size of original document}} \right) \times 100$$

2) **(De)compression Time** คือ เวลาเฉลี่ย ที่ใช้ไปสำหรับการบีบอัด และการคลายเอกสาร เอ็กซ์เริมและ โดยการทดลองจะทดสอบการบีบอัด และการคลายเอกสารทั้งหมด 8 ครั้งต่อเอกสาร ซึ่งการทดสอบทั้ง 8 ครั้งนี้จะตัดเวลาที่สูงที่สุด ต่ำที่สุด ออกจนนั้นนำการทดสอบ 6 ครั้งที่เหลือ หาค่าเฉลี่ยของเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดและ การคลายเอกสาร

3) **Query Response Time (QRT)** คือ เวลาที่ใช้สำหรับค้นคืนข้อมูล (Query) บนเอกสาร ที่ผ่านการบีบอัดแล้วสำหรับงานวิจัย XZaQ จะ ค้นคืนโดยการคลายข้อมูลเพียงบางส่วนเท่านั้น โดยนำผลการทดลองมาเปรียบเทียบกับงานวิจัย XGRIND

3.1 ข้อมูลสำหรับการทดลอง

งานวิจัยครั้งนี้เลือกใช้ชุดเอกสารเอ็กซ์เริม และสำหรับนำมาทดลองโดยชุดข้อมูลนี้ได้รับ ความนิยมและเป็นมาตรฐานเพื่อนำมาทดสอบ ประสิทธิภาพสำหรับงานวิจัยด้านเอ็กซ์เริมและ

ตารางที่ 5 แสดงคุณสมบัติของเอกสารทั้ง 5 ชนิด สำหรับทดสอบ

เอกสาร	ขนาด (byte)	ความลึก	จ.แทก	จ.แอนต์ทริบิวท์
Baseball	655,146	5	45	0
Shakespeare	937,964	6	17	0
DBLP	1,022,987	3	14	2
XMark	1,461,019	9	74	9
Catalog	10,815,037	9	50	3

จากตารางแสดงคุณลักษณะของเอกสาร ที่ใช้ทดสอบในงานวิจัย XZaQ ประกอบด้วย 1) ขนาด หมายถึง พื้นที่สำหรับใช้เก็บเอกสารเอ็กซ์เริมและมีหน่วยเป็นไบท์ 2) ความลึก หมายถึง จำนวนความซับซ้อนของอิลิเมนต์ซ้อนอิลิเมนต์ 3) จำนวนแท็กทั้งหมดไม่ซ้ำกันที่ปรากฏภายในเอกสาร 4) จำนวนแอ็ตทริบิวท์ หมายถึง จำนวน แอ็ตทริบิวท์ทั้งหมดไม่ซ้ำกันที่ปรากฏภายในเอกสาร โดยเอกสารเอ็กซ์เริมและทั้งหมดที่เลือก มาทดสอบเป็นเอกสารที่ถูกนำมาทดสอบในงานวิจัยต่าง ๆ ที่กล่าวมาข้างต้น ได้แก่ Baseball ฐานข้อมูลเกี่ยวกับลิตติของนักเบลอบอลของแต่ละทีม ในเมเจอร์ลีก Shakespeare ข้อมูลเกี่ยวกับละคร ของเช็คเคลบียร์ DBLP ข้อมูลเกี่ยวกับนักวิจัยและ งานวิจัยต่าง ๆ ที่ตีพิมพ์ในวารสาร XMark ข้อมูลที่ สร้างขึ้นจาก XML Benchmark Project ซึ่งเป็น มาตรฐานที่ใช้สำหรับทดสอบประสิทธิภาพกันอย่าง แพร่หลายในงานวิจัยต่าง ๆ ข้อมูลภายใน XMark

จะประกอบด้วยแท็ก แอ็ตทริบิวท์ จำนวนมาก มีโครงสร้างที่ซับซ้อน และข้อมูลที่บรรจุภายในประกอบด้วยข้อความที่มีความยาวหลาย ๆ บรรทัด และ Catalog ข้อมูลเกี่ยวกับรายละเอียดสินค้ารวมถึงข้อมูลลูกค้าทั่วไปซึ่งชี้โครงสร้างข้อมูลจะมีความซับซ้อน และมีขนาดไฟล์ที่ใหญ่

3.2 อัตราส่วนของการบีบอัด (Compression Ratio)

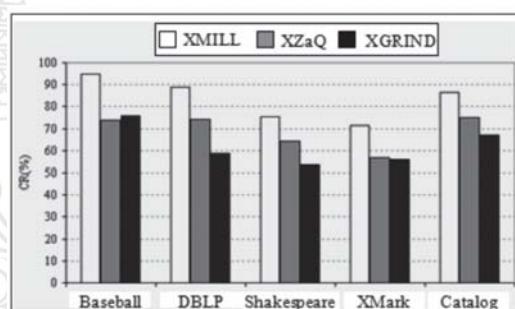
อัตราส่วนของการบีบอัด (CR) เป็นการทดสอบวัดประสิทธิภาพของเครื่องมือสำหรับการบีบอัดเอกสารเอกซ์เพรสเซ็มเมลของงานวิจัย XZaQ โดยใช้เอกสารเอกซ์เพรสเซ็มเมลดังตารางที่ 6 เป็นข้อมูลทดสอบสำหรับค่าของ CR เพื่อนำมาเปรียบเทียบกับงานวิจัย XMILL และ XGRIND ทั้งนี้เนื่องจากงานวิจัยทั้ง 2 นี้เป็นที่ยอมรับกันอย่างแพร่หลายและมีโปรแกรมสำหรับดาวน์โหลดเพื่อสามารถนำมายทดสอบได้

ตารางที่ 6 แสดงการเปรียบเทียบค่า CR

เอกสาร	Compression Ratio (CR)		
	XMILL	XZaQ	XGRIND
Baseball	95.01%	73.74%	75.79%
Shakespeare	75.48%	74.36%	58.59%
DBLP	88.98%	64.26%	53.71%
XMark	71.49%	56.81%	55.76%
Catalog	86.52%	74.97%	66.96%
ค่าเฉลี่ย	83.50%	68.83%	62.16%

จากตารางข้อมูล แสดงเบอร์เซ็นต์ของการบีบอัดเอกสารเอกซ์เพรสเซ็มเมลที่นำมาทดสอบโดยเปรียบเทียบระหว่าง XMILL XZaQ และ XGRIND พบว่า XMILL มีเบอร์เซ็นต์ของการบีบอัดมากที่สุด ประมาณ 83.50% ซึ่งมีความหมายว่าเมื่อ

นำเอกสารเอกซ์เพรสเซ็มเมลได้ ๆ มาผ่านเครื่องมือบีบอัดจะทำให้ขนาดลดลง 83.50 เบอร์เซ็นต์ ดังนั้นขนาดของเอกสารที่บีบอัดแล้วจะเหลือเพียง 26.50 เบอร์เซ็นต์เท่านั้น เนื่องจาก XMILL ออกแบบเพื่อบีบอัดเอกสารเท่านั้นโดยไม่สามารถค้นคืนบนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว ได้แต่สำหรับ XZaQ และ XGRIND ออกแบบมาเพื่อร้องรับการบีบอัดเอกสารพร้อมกับการค้นคืนเอกสารที่บีบอัดแล้วโดย XZaQ บีบอัดได้โดยเฉลี่ย 68.63 เบอร์เซ็นต์ และ XGRIND บีบอัดเอกสารได้โดยเฉลี่ย 62.16 เบอร์เซ็นต์ตามลำดับ



รูปที่ 7 กราฟแสดงอัตราส่วนการบีบอัด (CR) ของเครื่องมือวิจัยต่อเอกสารทั้งหมดที่ใช้ทดสอบ

จากรูปที่ 7 กราฟแสดงค่าของ CR สำหรับเครื่องมือบีบอัดเอกสาร (Compressor) ทั้ง 3 งานวิจัย โดยใช้เอกสารเอกซ์เพรสเซ็มเมลสำหรับทดสอบดังแสดงในตารางที่ 5 พบว่า เครื่องมือบีบอัดเอกสารของงานวิจัย XZaQ สามารถบีบอัดเอกสารได้มากกว่าเครื่องมือของ XGRIND ดังนั้น งานวิจัย XZaQ จะบีบอัดเอกสารได้มากกว่า XGRIND ประมาณ 10% ยกเว้นเอกสาร Baseball ทั้งนี้เนื่องจากเอกสารนี้มีข้อมูลส่วนใหญ่ประกอบไปด้วยข้อมูลชนิดตัวเลขจำนวนเต็มทั้งนี้เนื่องจาก XGRIND ใช้การบีบอัดเฉพาะสำหรับข้อมูลที่เป็น

ตัวเลขจึงส่งผลให้ค่าของ Compression Ratio สูงกว่า XZaQ ประมาณ 2%

3.3 ผลการเปรียบเทียบเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัด และการคลายเอกสาร (Compression Time/ Decompression Time)

3.3.1 Compression Time

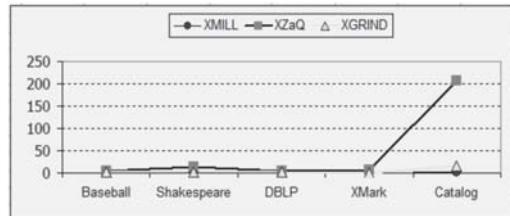
การทดสอบเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดและการคลายเอกสารเร็วๆ เอ็มและล่าช้าที่สุดทดสอบจะคำนวณเวลาเฉลี่ย 6 ครั้ง จากการรันเครื่องมือแต่ละชนิดทั้งหมดจำนวน 8 ครั้ง โดยตัดเวลาครั้งที่มากที่สุดและน้อยที่สุดออก

ตารางที่ 7 การเปรียบเทียบเวลาที่ใช้บีบอัดเอกสาร

เอกสาร	Compression Time (seconds)		
	XMILL	XZaQ	XGRIND
Baseball	0.122	4.886	1.302
Shakespeare	0.353	13.754	1.694
DBLP	0.133	4.108	1.293
XMark	0.340	5.913	0.479
Catalog	2.300	206.062	15.404

จากการทดสอบเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดเอกสารนี้พบว่า XZaQ ใช้เวลาสำหรับการบีบอัดข้อมูลมากที่สุด ทั้งนี้เนื่องจาก XZaQ พัฒนามาจากภาษา Java ในขณะที่ XMILL และ XGRIND พัฒนาจากภาษา C++ และจากผลการทดสอบสามารถสรุปได้ว่าเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดจะแปรผันตามขนาดของเอกสาร และความซับซ้อนของโครงสร้างภายในเอกสาร ตัวอย่างเอกสาร Catalog มีขนาดจำนวนแท็กที่ไม่ซ้ำกัน และความลึกมากที่สุดเมื่อเทียบกับเอกสารทั้งหมด ทำให้ใช้เวลาสำหรับการบีบอัดเอกสารมากที่สุดในทุก ๆ เครื่องมือที่ใช้ทดสอบเพื่อแสดงให้เห็นทิศทางของเอกสารและเวลาที่ใช้

สำหรับบีบอัดได้อย่างชัดเจนทางผู้วิจัยจึงนำข้อมูลมาแสดงในลักษณะของกราฟ



รูปที่ 8 กราฟเส้นแสดงการเปรียบเทียบเวลาการบีบอัดข้อมูล

จากรูปที่ 8 พบว่า เวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดของเครื่องมือที่นำมาทดสอบในเอกสารทั้ง 5 แบบไปในทิศทางเดียวกัน หากเอกสารมีขนาดใหญ่ และมีลักษณะโครงสร้างที่ซับซ้อนของเอกสารจะทำให้มีต่อเวลาที่ใช้บีบอัดมากขึ้นด้วย ดังนั้น จากการทดลองนี้จึงกล่าวได้ว่าเวลาที่ใช้สำหรับการบีบอัดเอกสารแปรผันโดยตรงกับขนาดและลักษณะโครงสร้างที่ซับซ้อนของเอกสาร

3.3.2 Decompression Time

การคลายเอกสารเร็วๆ เอ็มและล่าช้าจะคำนวณเวลาเฉลี่ย 6 ครั้ง จากการรันเครื่องมือแต่ละชนิดทั้งหมดจำนวน 8 ครั้ง โดยตัดเวลาครั้งที่มากที่สุดและน้อยที่สุดออกก่อน

ตารางที่ 8 การเปรียบเทียบเวลาที่ใช้คลายเอกสาร

เอกสาร	Decompression Time (seconds)		
	XMILL	XZaQ	XGRIND
Baseball	0.132	2.288	0.937
Shakespeare	0.066	2.953	1.819
DBLP	0.055	2.570	2.493
XMark	0.088	2.554	2.554
Catalog	0.596	30.861	6.302

จากตารางที่ 8 การประยุกต์ใช้เวลาสำหรับคลาสเอกสาร พบว่า การคลาสเอกสารจะเป็นในทิศทางเดียวกับการบีบอัดเอกสาร กล่าวคือ เวลาที่ใช้สำหรับการคลาสเอกสารจะแปรผันกับขนาดจำนวนของอิลิเมนต์ และโครงสร้างภายในเอกสาร เอ็กซ์เอย์แมลตัวอย่างเอกสาร Catalog ใช้เวลาสำหรับการคลาสเอกสารมากที่สุดของทุกเครื่องมือที่ทดลอง

3.4 ผลกระทบเวลาสำหรับการค้นคืนเอกสาร (Query Response Time: QRT)

งานวิจัย XZaQ ใช้ภาษา XPath สำหรับค้นคืนโดยสามารถรองรับการค้นคืนได้ 3 ประเภทหลัก ๆ ดังนี้ คือ

1) **Simple Path Query** หมายถึง การค้นคืนจำเป็นต้องระบุ path ทั้งหมดตั้งแต่อิลิเมนต์เริ่มต้นจนถึงอิลิเมนต์สุดท้ายของข้อมูลที่ต้องการ เช่น ต้องการค้นคืนข้อมูลของชื่อผู้แต่งหนังสือภายในเอกสาร ต้องระบุพาร์เซอร์ `/books/book/authors/author`

2) **Partial Matching Path Expression** หมายถึง การระบุอินพุตสำหรับค้นคืนเอกสาร สามารถระบุชื่ออิลิเมนต์ได้จำนวน 1 อิลิเมนต์ เช่น ต้องการค้นคืนข้อมูลของชื่อผู้แต่งหนังสือภายในเอกสาร จะต้องระบุ path ดังนี้ `/books/book//author` จากตัวอย่างนี้ พบว่า อินพุตไม่ระบุอิลิเมนต์ชื่อ authors ไว้

3) **Complicated Partial Matching Path Expression** หมายถึง การระบุอินพุตสำหรับค้นคืนเอกสารสามารถระบุชื่ออิลิเมนต์ได้มากกว่า 1 อิลิเมนต์ เช่น ต้องการค้นคืนข้อมูลของชื่อผู้แต่งหนังสือภายในเอกสาร จะต้องระบุ

path เป็น `/books//author` หรือ `//author` เป็นต้น จากตัวอย่างนี้ พบว่า อินพุตไม่ระบุอิลิเมนต์ชื่อ books book และ authors ไว้

สำหรับการค้นคืนทั้ง 3 ประเภทหลัก XZaQ สามารถรองรับการกำหนดเงื่อนไขได้ทั้งแบบ Exact-match Predicate และ Range Predicate ดังแสดงในตารางที่ 10 อินพุตการค้นคืน ดังนี้

ตารางที่ 9 แสดงตัวอย่างข้อคำถามที่ XZaQ สามารถรองรับสำหรับการค้นคืนโดยคลายข้อมูลเพียงบางส่วน

Query Name	Query Denition
P1	<code>/Products/ProductItem/ProductID</code>
P2	<code>/Products/ProductItem[ProductID = 77]</code>
P3	<code>//ProductItem[ProductID >= 50 and ProductID <= 70]</code>
F1	<code>/FMD DataBase/FCCAmRadio/LicenseNo</code>
F2	<code>/FMD DataBase//Name</code>
F3	<code>//Name[LastName = JACKSON]</code>
F4	<code>/FMD DataBase/FCCAmRadio[Record >= 249009 and Record <= 249015]</code>
ST1	<code>/staff/record/ID</code>
ST2	<code>//record[ID = 3128]</code>
ST3	<code>//record[ID >= 14500 and ID <= 14600]</code>
SD1	<code>/student/record/E_Name</code>
SD2	<code>//record[E_Name = Siriporn Chanprayoon]</code>
SD3	<code>//record[E_Name >= Siriporn Kamtonwong and E_Name <= Siriporn Kowaboot]</code>

การทดลองสำหรับงานวิจัยในครั้งนี้ได้ประยุกต์ใช้กับเครื่องมือ XMILL และ XGRIND แต่สำหรับถูกออกแบบมาเพื่อการบีบอัดเอกสารให้

เล็กที่สุดเท่านั้นโดยไม่รองรับการค้นคืนข้อมูลบนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้วซึ่งหากต้องการค้นคืนจำเป็นต้องคลายเอกสารทั้งหมดก่อน ล่วนเครื่องมือ XGRIND สามารถค้นคืนข้อมูลบนเอกสารเอกสารอีกชิ้นเอ็มแอลที่ผ่านการบีบอัดแล้วได้โดยตรงโดยไม่ต้องคลายเอกสารก่อน แต่ XGRIND นั้นสามารถรองรับการข้อความได้เพียงการค้นคืน (Query) กรณีที่เป็น “found” และ “not found” หมายถึง การค้นหาข้อมูลใด ๆ ว่าพบหรือไม่พบในภายในเอกสารเท่านั้น

ตารางที่ 10 แสดงการเปรียบเทียบเวลาการค้นคืนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้ว

เอกสาร	Query Response Time (seconds)	
	XZaQ	XGRIND
Product	0.446	0.021
FCC	0.405	0.090
STF	0.513	0.025
STD	0.852	0.500

จากตารางที่ 10 แสดงการเปรียบเทียบเวลาที่ใช้สำหรับค้นคืนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดระหว่าง XZaQ และ XGRIND พบว่า เวลาที่ใช้ในการค้นคืนของ XGRIND น้อยกว่าของ XZaQ ทั้งนี้เนื่องจาก XGRIND ใช้การเข้ารหัสแบบ Huffman-encoding ซึ่งสามารถรองรับการค้นคืนบนเอกสารโดยไม่ต้องผ่านการคลายเอกสารก่อน ส่วนงานวิจัย XZaQ ใช้เทคนิค gzip ซึ่งต้อง unzip เอกสารก่อนจึงจะสามารถค้นคืนเอกสารได้ แต่สำหรับการค้นคืนของนูอบนเอกสารที่ผ่านการบีบอัดแล้วของ XGRIND นั้นรองรับได้แต่เพียงกรณีที่พบและไม่พบข้อมูลเท่านั้น ในขณะที่ XZaQ ถูกออกแบบมาเพื่อให้สามารถรองรับการค้นคืนทั้งแบบ Simple Type และ Complex Type โดยกำหนดเงื่อนไขทั้งแบบ

Exact-match และ Predicate-match ได้

4. สรุป

จากการวิจัย พบว่า การบีบอัดเอกสารอีกชิ้นเอ็มแอลด้วยวิธี Non-homomorphic และวิธีการเชิงไวยากรณ์ทำให้เอกสารมีขนาดเล็กลงโดยเฉลี่ย 70% เมื่อเปรียบเทียบกับขนาดเอกสารก่อนการบีบอัด XZaQ ยังสามารถบีบอัดเอกสารได้มีประสิทธิภาพดีกว่า 10% เมื่อเปรียบเทียบกับ XGRIND ซึ่งบีบอัดด้วยวิธี Homomorphic

งานวิจัย XZaQ ได้ออกแบบการเก็บข้อมูลด้วยโหนดไอดี (Node ID) ได้แก่ Start Id และ End Id เพื่อเก็บความล้มพันธ์ระหว่างอิลิเมนต์หลักและอิลิเมนต์อย่างภายในโครงสร้างเอกสาร จากข้อมูลความล้มพันธ์ทำให้ XZaQ รองรับการค้นคืนข้อมูล (Query) ได้ทั้งแบบ Simple Type Query และ Complex Type Query ชนิด Exact-match Query หรือ Range Query ด้วยการคลายข้อมูลเพียงบางส่วนเท่านั้นไม่จำเป็นต้องคายเอกสารทั้งหมดก่อน ในขณะที่ XGRIND สามารถค้นคืนได้เพียงว่า พบ (Found) หรือไม่พบ (Not found) ข้อมูลในการค้นคืนเท่านั้น แต่ทั้งนี้งานวิจัย XZaQ ถูกพัฒนาขึ้นโดยใช้ภาษา Java เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพเรื่องของเวลา ควรพัฒนาโดยใช้ภาษา C++ ส่วนประสิทธิภาพของ การบีบอัดควรใช้เทคนิคเฉพาะที่เหมาะสมสำหรับข้อมูลแต่ละประเภท เช่น ข้อมูลตัวเลข ข้อมูลตัวอักษร เป็นต้น

5. กิตติกรรมประกาศ

งานวิจัยเรื่องนี้สำเร็จได้คณะผู้วิจัยต้องขอขอบพระคุณคณะวิทยาศาสตร์และเทคโนโลยี

สถาบันส่งเสริมการวิจัยและพัฒนานวัตกรรม
มหาวิทยาลัยกรุงเทพ คณฑ์เทคโนโลยีและการ
สื่อสาร มหาวิทยาลัยมหิดล ที่ช่วยเหลือนั้นและ
อำนวยความสะดวกและให้การสนับสนุนตลอด
การวิจัย

6. เอกสารอ้างอิง

- Arion, A., Bonifati, A., Costa, G., D'Aguanno, S., Manolescu, I. and Pugliese, A. 2004. **XQueC: Efficient query evaluation over compressed XML data.** In proceedings of the 9th International Conference on Extending Database Technology (EDBT).
- Cheng, James. and Wilfred, Ng. 2004. **XQzip: Querying Compressed XML Using Structural Indexing.** In proceedings of EDBT. Pages 219-236.
- Harold, E.R. 2011. **Long Baseball Examples from the XML Bible.** [online]. Available from: <http://www.cafeconleche.org/examples/baseball>
- Jun-Ki, Min. Myung-Jae, Park. and Chin-Wan, Chung. 2003. **XPRESS: A Queriable Compression for XML Data.** In proceedings of the ACM SIGMOD.
- Liefke, H. and Suciu, D. 2000. **XMILL: an efficient compressor for XML data.** In Proceedings of the SIGMOD Conference. pp. 153-164.
- Mairieng, Kesmanas. and Pluemtiwiriyawej, Charnyote. 2003. **XPACK: A Grammar-based XML Document Compression.** The Seventh National Computer Science and Engineering Conference (NCSEC), Chonburi. Thailand.
- Salomon, David. 2000. **Data Compression: The Complete Reference.** 2nd Edition. New York: Springer.
- Tolani, Pankaj M. and Haritsa, Jayant R. 2002. **XGRIND: A Query-friendly XML Compressor.** In 18th International Conference on Data Engineering (ICDE'02). Pages 225-234.
- Wai Yeung, Lam., Wilfred Ng., Wood, Peter T. and Levene, Mark. 2003. **XCQ: XML Compression and Querying System.** Knowledge and Information Systems Volume 10. Number 4 (2006). Pages 421-452.
- XML-benchmark project. 2011. **XML-benchmark: An XML Benchmark Project.** [online]. Available from: <http://www.xml-benchmark.org/>