一种基于 Ajax 的爬虫模型的设计与实现

范轩苗¹ 郑宁¹ 范渊²

¹(杭州电子科技大学计算机学院 浙江 杭州 310018)

²(杭州亚龙信息科技有限公司 浙江 杭州 310035)

摘要 Ajax 技术给传统的爬虫带来了巨大的挑战,为了能够提取出在 Ajax 程序中隐藏的 WEB 资源,需要解决两大关键问题:JavaScript 脚本解析和每一次脚本事件触发后的页面状态信息的保存。提出一种适合 Ajax 的爬虫模型,在模型中设计了一个嵌入的脚本解析引擎和使用了有向状态图,有效地解决了上述的两个关键问题。实验结果显示该爬虫模型能够有效地提取出 Ajax 程序中的隐藏资源。

关键词 爬虫 脚本解析引擎 有向状态图

DESIGN AND IMPLEMENTATION OF A CRAWLER MODEL BASED ON AJAX

Fan Xuanyao Zheng Ning Fan Yuan

¹(School of Computer Hangzhou Dianzi University Hangzhou 310018, Zhejiang China)

²(Hangzhou DBAppSecurity Information Technology CO., LTD Hangzhou 310035, Zhejiang China)

Abstract Ajax technology brings to a great challenge on traditional crawler. In order to find the Hidden Web resource made by Ajax, two key problems have to be resolved: JavaScript parsing and storing every page's state information after every JavaScript's event triggered. The paper presents a crawler model suitable for Ajax, in which an embedded script parsing engine and a directed state graphics have been designed. It has effectively settled above two problems. The experimental result shows that the crawler model could acquire the Hidden Web resource in the Ajax application effectively.

Keywords Crawler Script parsing engine Directed status graphics

0 引言

传统的 Web 开发利用超链接和表单来定位资源,因此爬虫可以利用特定标记(例如标签 `a`)或者正则表达式静态地获取 Web 资源。但是随着 Web 技术的发展,一些 Web 资源被隐藏了起来,这些资源被称为 Hidden web^[1],在提取隐藏资源面前,传统的爬虫已经变得无能为力。根据文献[4]提出的观点,可以将隐藏资源分为两种:基于服务端的资源和基于客户端的资源,第一种隐藏资源是针对隐藏在 Form 表单背后的资源,例如最常见的查询表单对应的数据库资源,对于该类资源的获取已有广泛的研究^[1-4];第二类资源主要是针对由于客户端脚本动态操作 Web 页面引起的,对于该类资源的获取,必须解决脚本解析问题,国内外研究提出了直接利用浏览器的 API^[5]和 JavaScript 脚本解析引擎——SPideMonkey 提供的接口^[6]来解决脚本解析问题,但是这些研究只是针对传统的 Web 应用,并且在文献[6]中只考虑了脚本的部分解析。文献[7]提出了一种适合 Ajax 的爬虫模型,解决了 Ajax 通过异步请求初始加载内容的获取问题,但是没有支持事件触发,因此仍然不能进一步挖掘出整个 Ajax 网站的资源。该文主要针对 Ajax 的隐藏资源获取进行研究,提出了一种新的基于事件驱动的爬虫模型,能够较完整地提取出 Ajax 的资源。

1 传统爬虫方式受到的挑战

传统爬虫在对于 Ajax 的网站进行爬行受到巨大的挑战,主要体现在两个方面:一个是由于脚本使 Web 资源不可见,另一个是由于 Ajax 网站的自身结构特征导致,所有交互更新均发生在同一个页面上,无法有效地定位每一次更新后页面的状态信息。

1.1 Ajax 资源的不可见性

Ajax 利用 JavaScript 绑定一切,包括各个元素的事件触发,使用 XMLHttpRequest 对象与服务器进行异步通信,同时利用服务器返回的信息动态地对 DOM(文档对象模型)进行更新。这种动态的内容更新机制导致了一些资源对于传统爬虫来讲是透明的,主要体现在两方面:(1)异步请求;(2)异步响应。对使用了 Ajax 技术的网页源码进行分析,发现在网站中没有传统的超链接资源,主要是通过网页中的 JavaScript 脚本来动态地加载内容。对于仅靠超链接和表单来抓取资源的传统爬虫来说是不可能获取这些资源的。因为一个爬虫模型必须具备能够解析和执行 JavaScript 脚本以及模拟事件触发的能力。

收稿日期:2008-09-06 浙江省自然科学基金(Y106176) 范轩苗,硕士生,主研领域:网络安全。

来描述,其中, V 代表状态节点的集合,集合中的每一个元素为一个状态节点; E 代表连接两个状态节点的有向边的集合,而集合中的任意元素 $v_1, v_2 \in V, e_1, e_2 \in E$ 则对应一个使 v_1 转换到 v_2 的可触发事件的元素 e ,那么一条有向边就对应页面中的一个可触发事件的元素。对于状态信息的保存问题就转化成对状态图的保存,而对图的保存就是点和边的保存,从而又可以转化成对于每一个状态节点,每一条边的信息保存。在具体实现中,一个状态节点的信息包括:节点 ID(状态名称)和对应页面的文档表示,一条有向边的信息包括:触发事件的元素名称、属性、在页面的 XPath 定位表示(以便找到元素)、对应的事件类型(例如 onclick)、起点的 ID和终点的 ID。当需要进行状态节点恢复时,首先从生成的有向图中找到一条从起始节点到要恢复的状态节点的路径,爬虫利用嵌入式引擎加载初始 URL 开始,对路径上的每条边的对应的事件进行回放,实现到达要恢复的节点的状态。

3 爬虫算法描述

结合上面阐述的关键技术,提出了适合 Ajax 的爬虫模型的算法流程,分为两大过程:爬虫初始化和爬虫工作主流程。

3.1 爬虫初始化

在爬虫工作开始之前,需要进行初始化工作,包括初始化一个嵌入式解析引擎(一些引擎工作前所需的准备工作,如在脚本执行环境下注册定义的宿主对象原型、加载映射表等)初始化一个有向状态图,建立一个全局事件元素集合。该集合记录着爬虫已经访问到的所有的可触发事件的元素信息(包括元素名称、属性、在页面的 XPath 表示、对应的事件类型)并随着爬虫的爬行进行增量更新;然后加载需要爬行的 Ajax 网站的初始 URL,根据构造的对应的文档构建有向状态图的起始节点,并设置为当前作用节点,至此爬行初始化工作结束。

3.2 爬虫工作流程

初始化工作完毕,爬虫工作正式开始,流程如图 2 所示。

图 2 爬行算法描述

4 对比实验及实验结果分析

该爬虫模型使用 Eclipse 3.2.2 开发工具开发。为了测试该模型的有效性,以一个采用了 Ajax 技术的 b2g 网站——天枫 b2g beta 1.0 作为实验对象,将其搭建在 IIS V5.1 上进行测试。

该文设计了一组对比实验,采取三种不同的爬虫算法,第一种是传统的爬虫算法。第二种是使用了嵌入式引擎解析脚本,但是没有采用图 2 的算法,而是采用如下过程:(1)提取出当前的页面所有的还没有发现的可触发事件元素,按照找到的顺序存入队列;(2)从队头取出一个元素,如果该元素存在于当前页面,则触发对应的事件;若不存在,再从队列弹取一个元素,直至获取一个当前页面存在的元素,触发之;重复(1)、(2)直到队列为空。第三种是采用了图 2 的算法。实验结果如表 1 所示,为了表述简单,将上面描述的三种爬虫分别称为爬虫 I,爬虫 II,爬虫 III。

表 1 对比实验分析

爬虫方式	静态 URL (只包含页面 URL)	动态请求(不重复)		状态节点数	有向边数
		Get	Post		
爬虫 I	3	0	0	不存在	不存在
爬虫 II	3	12	1	不存在	不存在
爬虫 III	3	28	8	78	77

从表 1 的实验数据中发现,传统的爬虫只能静态地分析网页中的资源信息(只包括超链接),但是在完全使用了 Ajax 技术的网站中,无法提取脚本资源,主要原因是无法解析隐藏在脚本中的异步请求。对于爬虫 II 支持了脚本的解析,能够提取隐藏在脚本中的异步请求的 URL,但是由于没有实现对前一个结点信息的恢复功能,导致了一些状态结点的信息不能完全提取,正如表 1 所示爬虫 II 的状态提取的请求资源少于使用了状态信息保存的爬虫 II 提取的数量。通过这三组对比实验,说明要完整地爬行 Ajax 网站,必须解决脚本解析和状态信息的保存和恢复两大问题,同时也说明本文提出的爬虫模型是行之有效的。本文设计的爬虫,不仅提取出了静态的 URL,也提取出了脚本动态交互的请求信息,同时保存的状态图表示了 Ajax 网站的体系结构,以特定事件取代了以往以静态 URL 作为状态页面之间联系的桥梁,还可以利用状态图的状态结点中的 DOM 信息抽取脚本隐藏的 Web 内容。另外,需要指出的是状态节点数目大于 Ajax 异步请求的数量主要是一些事件触发没有引起请求,而是页面本地化修改,例如设置 CSS 的特性、列表的隐藏与显示等。

5 结论与展望

针对目前爬虫利用 URL 来爬行的工作机制不能有效地对 Ajax 网站进行爬行,本文提出了一个基于事件驱动的爬虫模型,能够较为有效地爬行 Ajax 网站。同时该模型的设计在脚本解析的正确完整性以及算法的效率上还有待进一步完善。另外,目前的爬虫只针对完全使用 Ajax 技术的网站,设计出一个对于 Web1.0 和 Web2.0 都适用的爬虫模型也是下一步工作的重点。

参 考 文 献

[1] Raghavan S, Garcia-Molina H. Crawling the hidden web [C] // Roma Italy Proc. of the 27th International Conference on Very Large Data Bases (VLDB), 2001: 129-139.

[2] Barbosa L, Freije J. Adaptive crawler for locating hidden web entry points [C] // Alberta Canada Proc of the 16th international conference on World Wide Web 2007: 441-450.

[3] Nicolas A, Zerfos P, Cho J. Downloading textual hidden web content through keyword queries [C] // North California USA Proc of the 5th ACM/ IEEE-CS joint conference on Digital libraries 2005: 100-109.

[4] Alvarez M, Raposo J, Pan A, et al. Crawling the Content Hidden Behind Web Forms [J]. Lecture Notes in Computer Science 2007: 4702-322-333.

[5] Alvarez M, Pan A, Raposo J, et al. Crawling Web Pages with Support for Client Side Dynamic [C] // Hong Kong China Proc of the 7th International Conference on Web Age Information Management (WAM06), 2006: 252-262.

[6] 王映, 于满泉, 李盛韬, 等. JavaScript 引擎在动态网页采集技术中的应用 [J]. 计算机应用, 2004, 24(2): 33-36.

[7] 罗兵. 支持 Ajax 的互联网搜索引擎爬虫设计与实现 [D]. 杭州: 浙江大学, 2007.

[8] Mozilla. Tutorial Embedding Rhino [EB/OL]. 2006-11-14. http://www.mozilla.org/rhino/tutorial.html.

[9] 李英各. 嵌入式浏览器中 JavaScript 的设计与实现 [D]. 成都: 电子科技大学, 2004.

[10] Mozilla. Rhino documentation [EB/OL]. 2008-4-14. http://developer.mozilla.org/en/docs/Rhino_documentation.

0.98149. 最佳方案图如图 3 所示。

表 1 实例参数系统

	子系统 1			子系统 2			子系统 3		
	R	C	W	R	C	W	R	C	W
1	0.94	7	4	0.97	6	5	0.96	7	6
2	0.91	6	6	0.86	3	7	0.89	6	8
3	0.89	6	8	0.70	2	4	0.72	4	5
4	0.75	3	7	0.66	2	7	0.71	3	4
5	0.72	3	8	0.65	2	6	0.67	2	4

图 3 实例最佳方案图

如果取 $n_{max}=3, R_0=0.97$ 则在第 41 次循环第一次得到最优解 (3 4 4 | 2 2 4 | 1 4) 最优系统可靠度为 0.9751, 总费用为 30, 平均解为 0.9687. 最优解率达到 86%, 由此可见, 降低系统可靠度和系统复杂度的要求, 可使蚂蚁在相对较短的时间内找到问题的最优解。

5 结束语

本文将蚁群算法应用串并系统的可靠性冗余分配模型中, 成功解决了串并系统冗余优化问题. 蚁群算法与其它元启发式算法一样, 可以有效地克服求解组合优化的计算复杂度问题. 蚁群算法是一种新兴的群体智能算法, 许多研究已经证明, 蚁群算法具有很强的发现较好解的能力. 蚁群算法凭借其优异的算法性能和算法特点很快成为启发式方法范畴内的一个独立分支, 在有关国际会议上多次作为专题加以讨论. 自 1998 年第一次国际蚁群算法国际会议召开后, 蚁群算法更是成为智能仿生算法的研究热点, 越来越多的研究人员正在从事这方面的工作。

参 考 文 献

[1] Dorigo M, Gambardella LM. Ant colony system: a cooperative learning approach to the traveling salesman problem [J]. IEEE Trans on Evolutionary Computation 1997, 1(1): 53-66.

[2] 高尚, 杨静宇. 群智能算法及其应用. 中国水利水电出版社, 2006.

[3] Chen M, S. AE. Stochastic Formulations of the redundancy allocation problem [C] // Proceeding of the fifth industrial Engineering Research Conference (IERC) MNneMMay 1996: 459-463.

[4] 王正初, 李薇薇. 基于粒子群的可靠性优化 [J]. 台湾学院学报, 2006, 28(6): 29-32.

[5] Dorigo M, Gambardella LM. Thomas Stutzle 蚁群优化 [M]. 张军, 等译. 清华大学出版社, 北京, 2007.

[6] 赵建民. 复杂系统可靠性冗余的平衡优化方法 [J]. 机械强度, 2000, 22(4): 283-285.

[7] 黎放, 朱承, 王威. 冗余系统费用模型及优化 [J]. 系统工程及电子技术, 2008, 22(9): 84-89.

[8] 刘立东, 蔡淮. 基于遗传算法的混合蚁群算法 [J]. 计算机工程与设计, 2008, 29(5): 1248-1250.

(上接第 39 页)

$$\tau_{ij}(t+1) = \rho\tau_{ij}(t) + \Delta\tau_{ij} \quad (3)$$

其中 ρ 为信息素挥发系数, $\Delta\tau_{ij} = \sum_{k=1}^m \Delta\tau_{ij}^k$, $\Delta\tau_{ij}^k$ 为第 k 只蚂蚁信息素的更新。

为使可行解对应边上信息素加强, 劣质解对应边上信息素削弱, 本文采用。

$$\Delta\tau_{ij}^k = \begin{cases} Q \cdot R(k) & \text{如果蚂蚁 } k \text{ 经过 } (i, j) \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \quad (4)$$

Q 为一正数, $R(k)$ 为第 k 只蚂蚁搜索到的子系统可靠度。

3.4 算法步骤

Step1 初始化. 输入蚂蚁数 $n, Q, M, \alpha, \beta, \gamma, \rho$. 时间 $t=0$ 循环次数 $N_c=0$ 设置最大循环次数为 N_{max} 子系统最大冗余数 $n_{max}, \tau(0)=0, \Delta\tau_{ij}(0)=0$.

Step2 根据 τ 和 n_{max} 生成集合 V_j , 并计算 $C_j(t)$ 和 $R_j(t)$.

Step3 将 n 只蚂蚁均匀放在 n 个子系统上。

Step4 对所有蚂蚁根据式 (1)、(2) 计算转移概率, 根据式 (3)、(4) 更新所选路径上的信息素, 构造问题的解。

Step5 计算目标函数值 C_s , 如果 $C_s(t+1) < C_s(t)$ 更新目标函数值, 更新问题的解, 否则重复 Step4.

Step6 如果已经达到最大循环次数, 循环结束, 输出目标函数值和问题的解, 否则回 Step4.

4 工程应用与实例分析

本文用蚁群算法解决文献 [3] 提出的问题 (不考虑重量) 系统参数如表 1 所示. 取 $n=3, Q=10, M=100, \rho=0.85, N_{max}=300, n_{max}=5, R_0=0.98$ 用 Matlab 编程实现算法, 在第 73 次循环第一次得到最优解 (2 4 4 | 1 3 | 5 5 5 5 5) 最优系统可靠度为 0.9816, 总费用为 30, 最优解率接近 70%, 平均解为