中冗余节点已被除去,所有节点呈现出标准的树形结构。

4. 上面我们通过 SQL 语句已经完成了数据从二维表 到树形结构逻辑上的转变。转变之后节点之间的关系可以 有标准的父子-兄弟关系来描述。接下来需要进行的是该 树形结构的物理文件实现和数据查询API的实现。因为表 3中节点之间的父子-兄弟关系非常明确,笔者使用了经 典的子女-兄弟链接法以Java语言编写程序来物理地存储 上面的树形数据,实际应用中提高检索效率的效果很好。 在该算法中每个存储单位由三部分组成:有效信息、最小 孩子地址和紧邻兄长地址。(详见下图2)

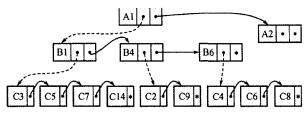


图 2 子女-兄弟链接法

[注释3]: 每个记录设两类指针,分别指向最左边的 子女(每个记录型对应一个)和最近的兄弟。如何用程序 实现子女-兄弟链接式的数据存储结构,和数据查询API, 在这里就不深入讨论了,以后有机会我会对此进行专门的 论述。■

参考资料

SourceForge有一个很好的Java开源项目dbsql2xml, 号称能够将关系数据库转换为层次结构的 XML,。虽然它只是 形式上把存在数据库中的数据转换为XML形式,在逻辑结构 上并没有做实质性的转换工作,但是它提供了很好的做进一 步基于Java开发的基础。有兴趣研究的话请参看:

http://dbsql2xml.sourceforge.net/

作者简介

聂伟,毕业于北京理工专攻信息安全和数据库。毕 业后曾从事信息管理系统(MIS)程序开发一年。 后来进入微软全球技术支持中心从事数据库开发支 持两年。现就职于 SPX 公司从事汽车电子相关的 嵌入式系统和数据库系统开发。对数据库和 C++/ Java 都有所研究,尤其擅长数据库。

了解过REST之后,你肯定很想知道这个概念 在你的实际应用当中究竟能派上多大用场。我 将在本文解答在进行REST研究时容易产生的 十点疑惑。

REST也许适用于CRUD,但并不适 用于"真的"业务逻辑

这是那些对REST的好处持怀疑态度的人最常见的反 应。毕竟,要是你只能 create/read/update/delete, 那你 如何表达更复杂的应用语义呢? 我已经在本系列文章的引 言部分探讨过这些被大家所关心的问题了, 不过这方面绝 对值得进一步讨论。

首先, HTTP 动词(verbs) ——GET、PUT、POST 和 DELETE——跟 CRUD 操作并不是一一对应的。例如, POST和PUT都可用于创建新资源,它们的区别在于: PUT请求是由客户端决定(被创建或更新的)资源的URI: 而POST请求是向一个"集合(collection)"或"工厂(factory)" 资源发出的,是由服务器来指派 URI的。不过无论怎样, 我们回到那个问题:如何应付更复杂的业务逻辑呢?

任何返回一个结果 c 的计算 calc(a, b),都可被转换 为一个标识其结果的 URI——例如 x = calc(2.3) 可被转换 为 http://example.com/calculation?a=2&b=3。 初 看, 这 仿佛是完全错误的REST式HTTP的用法——我们应当用 URIs 来标识资源(resources)而不是操作(operations), 不是吗?没错,其实你就是这么做的: http://example. com/sum?augend=2&addend=3 标识的是一个资源,即2 加3的结果。在这一特定的(显然是精心设计的)示例中, 你用GET来获取计算结果是没问题的——毕竟它是可缓 存的(cacheable),你可以引用它,而且该计算多半是安 全的(safe) 且代价很小。

当然,在许多(即便称不上大多数)情况下,用 GET来执行计算也许是会犯错的。别忘了,GET应当是 一个"安全的(safe)"操作,也就是说,假如客户端只 是通过发出GET请求来跟随一个链接,那么它不承担任 何义务(比如因使用你的服务而向你付费)或责任。所 以,在许多其他情况下,"通过POST请求向服务器提供 输入数据、以便服务器新建一个资源"是更合适的做法。 服务器在响应该POST请求时,可以给出结果的URI(而 且有可能把你转向过去)。这个结果接下来便可被重用、 被加入书签、在获取时被缓存等等。你基本上可以将这 一模型推广应用到任何产生结果的操作——这涵盖几乎 你能想到的所有操作。

没有正式的契约与描述语言

从RPC到CORBA,从DCOM到Web服务,我们已

回答关于REST的十点疑问

在了解过REST之后,你肯定很想知道这个概念在介绍性的、"Hello, World"级的东西以外能派上多大用场。本文,Stefan Tilkov解答了人们——尤其是那些深谙基于SOAP/WSDL的Web服务架构手法的人——起初研究REST时容易产生的有关REST的十点疑惑。

■ 译/徐涵

习惯于拥有一个"列出操作、名称及输入输出参数类型"的接口描述(interface description)了。没有接口描述语言的话,REST怎么用呢?

就这一被十分频繁问到的问题,我有三点答复。

首先,假如你决定用XML(这是很普遍的做法)来配合REST式HTTP的话,那么各种现有的XML模式语言(schema languages)(如 RELAX NG、Schematron等)仍旧可供你使用。可以说,一个用WSDL描述的东西,常常有95%的内容并不是跟WSDL相关、而是跟你定义的XML Schema复杂类型(complex types)相关的。WSDL所增加的,大部分是有关操作(operations)及其名称的——对于REST的统一接口(uniform interface)来说,描述这些是颇为无趣的,因为GET、PUT、POST和DELETE就是你所能使用的全部操作了。关于XML Schema的使用,这意味着,即便你依赖于一个REST式接口,你仍旧可使用你所偏爱的数据绑定工具(假如刚好你有的话)来为你偏爱的语言生成数据绑定代码。(回答还没结束,见下。)

第二,问问你自己需要描述做什么。最常见(尽管并非唯一)的用例(use case)是:描述被用来给接口生成桩(stubs)和骨架(skeletons)代码。它通常不是文档(documentation),因为WSDL格式的描述并不告诉你操作的语义——它只是告诉你操作的名称。你得通过一些人人类可读的文档来了解如何调用它。典型的REST做法是,你应提供HTML格式的文档,其中可能包含指向你的资源的直接链接(direct links)。如果你采取提供多个表示(multiple representations)的做法的话,那么你可以真正拥有自文档化的(self-documenting)资源——你只要在浏览器中对一个资源做 HTTP GET请求,就可以得到一个HTML文档,其中不但包含数据,还包含你可以对它执行的操作(HTTP动词)的列表以及它接受和返回的内容类型(content types)。

最后,假如你坚持为你的REST式服务(RESTful service)使用描述语言,那么你可以使用WADL(Web Application Description Language,Web应用描述语言),或适当地使用WSDL 2.0(其制定者声称它也可以描述REST式服务)。不过,WADL和WSDL 2在描述超媒体(hypermedia)方面均无帮助——而且考虑到这是REST的核心方面之一,我不太确信它们是否充分可用。

谁真会把他们应用中如此多的实现细 节暴露出来?

另一个普遍关心的问题是,资源太低层(low-level), 暴露了那些不应暴露出来的实现细节。说到底,这不就把 "按有意义的方式来运用资源"的担子加到客户端(用户) 的身上了吗?

简单的回答是:不。一个资源的GET、PUT或其他方法的实现,可以跟一个"服务"或RPC操作的实现复杂程度相当。应用REST设计原则,并不是说你必须把下层数据模型(underlying data model)中的各项暴露出来——它只意味着,你采用以数据为中心的(data-centric)方式、而不是以操作为中心的(operation-centric)方式把业务逻辑暴露出来。

一个相关的关切是,不支持对资源的直接访问将增加安全性。这是由"通过隐匿得到安全(security by obscurity)"这条陈旧的谬论得出的结论。人们可以这样反驳:其实恰恰相反,如果你隐瞒你通过特定于应用的协议访问哪些资源,你将无法利用基础设施(infrastructure)来保护它们。通过为有意义的资源指派单独的URI,你可以利用Apache的安全规则(以及重写逻辑、日志和统计等)对不同资源采取不同处理。把这些明确化了,你的安全性将得到提升,而不是降低。

REST只能配合HTTP使用,它不是 传输协议无关的

首先,毫无疑问,HTTP不是一种传输协议(transport protocol),而是一种应用协议(application protocol)。它 采用TCP作为下层传输(underlying transport),但它拥 有自己的语义(否则它就没什么用处了)。仅将HTTP作 为传输,是不恰当的。

第二,抽象未必总是好事。Web服务的做法, 是试图把许多大不相同的技术隐藏在单个抽象层背 后——但这容易引发抽象泄露(leak)。例如,通过 JMS 和通过 HTTP 请求发送消息存在着巨大的不同, 试图把各种存在极大差异的技术弱化为它们的最基本 共通特性是毫无益处的。 打个比方,如果要创建一个 通用抽象 (common abstraction)、把一个关系数据 库和一个文件系统隐藏在一个通用API之后,当然这 可以去做,但一旦你涉及解决像查询这样的问题时, 该抽象的问题就显露出来了。

最后,正如Mark Baker 曾说过的:"协议无关性是 一个缺陷,而不是一个特性"。虽然这给人的最初感觉是 比较奇怪,但你要知道,真正的协议无关性(protocol independence)是不可能实现的——你所能做的只是决 定依赖于哪一种协议。依赖于一种得到了广泛采纳和官方 标准化的协议(如 HTTP)根本不是问题,而且比起试图 取代它的某种抽象,它得到了更广泛的普及与支持。

没有实际的、明确而一致的指南教你 如何设计REST式 (RESTful) 应用

REST式设计在许多方面均没有"官方"最佳实践和"如 何按符合REST原则的方式、用HTTP解决一个特定问题" 的标准方式。毋庸置疑,这是会逐渐得到改善的。尽管如 此,REST具体表达了比基于WSDL/SOAP的Web服务 更多的应用概念。换言之,虽然该批评对REST有很大价值, 但这一批评更适用于其替换技术(它们基本上没有向你提 供任何建议)。

有时,这种疑虑以"连REST专家们都无法就具体怎 么做达成一致"的形式出现。但一般说来,情况并不是这 样——举个例子,我比较相信我数周前在这里讲述的核心 概念尚未(而且也不会)遭到 REST 圈内人士(假定存在 这个圈子的话)的质疑,这并不是因为那是一篇特别好的 文章,而是因为人们在做过更深入的了解以后便能达成许 多共识。假如你有机会做个实验的话,可以试试看,是让 五位SOA支持者在某方面达成一致更容易,还是让五位 REST支持者在某方面达成一致更容易。根据我个人的过 往经验和长期参与数个SOA与REST讨论组的经历来看, 我倾向于相信后者更加容易。

REST不支持事务

"事务(transaction)"一词存在着多种不同解释, 不过人们一般所说的事务,指的是数据库里的ACID这 种。在一个SOA环境中——无论是否基于Web服务或 HTTP——各个服务(或系统、或Web应用)的实现仍然 有可能与一个支持事务的数据库进行交互: 这无需很大改 变,假如你不用显式创建事务的话(除非你的服务运行在 一个EJB容器或其他可以为你处理事务创建的环境中)。 如果你与多个资源交互,情况也一样。

如果你打算把事务组合(或者创建)为一个更大的 单元,情况将有所不同。在Web服务环境中,至少有一 种办法可以做到跟人们所熟知的(比如Java EE 环境所 支持的)两阶段提交(2PC)相似:即采用WS-Atomic Transaction (WS-AT), 它是WS-Coordination 标准族中 的成员。本质上,WS-AT 所实现的是跟 XA 规定的两阶段 提交协议非常相似或相同的。这意味着,你的事务上下文 (transaction context) 将用SOAP报头来传播,而你的实 现(implementation)将负责确保资源管理器进入现有事 务。本质上,跟EJB开发者所熟悉的模型一样——你的分 布式事务跟本地事务一样是原子性的。

关于SOA环境中的原子事务(atomic transactions), 有很多看法或反对意见:

- 松耦合与事务(尤其是ACID那样的)根本格格 不入。比如"跨越多个独立系统来协调提交,会在它们之 间造成紧耦合"就充分说明了这一点。
- 为了进行这种协调,需要对所有服务进行中央控 制——而跨越企业边界进行两阶段提交事务是不可能或基 本无法做到的。
- 支持这种事务所需的基础设施(infrastructure) 通常极为昂贵和复杂。

很大程度上,在SOA或REST环境中需要ACID事务, 其实是一种设计异味(design smell)——你很可能已经 为你的服务或资源采用了错误的模型。当然,原子事务只 是一种类型的事务——除此以外还有扩展的事务模型,也 许它更适合松耦合系统。不过,即便在Web服务阵营里, 它们也没得到较多采纳。

REST是不可靠的

常有人指出, REST式HTTP里没有与WS-ReliableMessaging 对等的特性,于是许多人便断定, REST不能应用于讲究可靠性(reliability)的场合(那就 是说差不多所有跟业务场景相关的系统)。但很多时候, 你不一定需要一个处理消息递送(message delivery)的 基础设施组件(infrastructure component),相反,你需 要知道一个消息是否已被递送。

通常,收到一个响应消息——比方说HTTP里的200 OK——表明你知道你的通信伙伴已经收到请求。但如果你没有收到响应消息,那问题就来了:你不知道是你的请求没有到达另一端,还是已经收到了(触发了某些处理)、但响应消息丢失了。

确保请求消息抵达另一端的最简单的做法,就是把消息重发一遍——当然,仅当接受方有能力处理重复消息(比如通过忽略它们)时才可以这么做。这种能力被称作幂等性(idempotent) ——如果你的应用实现得当的话,那么客户端在没有收到响应时只需把请求重发一遍即可。但POST消息不是幂等的——至少在HTTP规范里没有保证。对此你有多种选择:要么改用PUT(如果你的语义可以映射上去的话),采用Joe Gregorio 描述的一种常见的最佳实践;要么采纳一种致力于统一有关做法的提案(例如 Mark Nottingham 的 POE(POST Once Exactly)、Yaron Goland 的 SOA-Rity或 Bill de hora 的 HTTPLR)。

就我个人而言,我倾向于上述第一种做法——即把可靠性问题转嫁到应用设计方面,不过对此存在多种不同看法。

尽管这些方案均解决了相当一部分可靠性问题,但没有(或至少就我所知没有)一个能支持消息递送承诺,比如按序递送一系列HTTP请求和响应。不过值得一提的是,许多现有的SOAP/WSDL方案没有依靠WS-ReliableMessaging(或其前身)也勉强应付了。

不支持发布/订阅

本质上,REST基于的是一种客户端-服务器模型(client-server model),HTTP总把客户端和服务器称为通信端点(endpoints of communication)。客户端通过发送请求和接受响应的方式与服务器进行交互。在发布/订阅模型(publish/subscribe model)中,客户订阅特定种类的信息,然后每当有新信息出现时它就会得到通知。REST式HTTP环境怎么可能支持发布/订阅呢?

寻找理想的例子并不难,聚合(syndication)就是一个。RSS和Atom Syndication都是聚合的例子。客户端通过"向一个代表变更集合(collection of changes)的资源发出HTTP请求"来查询新信息。这搞不好会相当低效,但实际上并没有,因为GET是Web上最优化的操作。其实,你可以很容易想象,要是一个受欢迎的博客服务器主动把各个变更通知各订阅者的话,那么它应该可以在可伸缩性方面得到很大提高。轮流通知(notification by polling)具有极好的可伸缩性。

你可以将这一聚合模型(syndication model)推广应用到你的各个应用资源——例如,为用户资源或账目审计追踪记录的变更提供Atom提要(feed)。除了可以满足

任意数量应用的订阅需求,你还可以用提要阅读器(feed reader)来查看这些提要(feeds),就像在浏览器里查看一个资源的HTML表示(representation)一样。

当然,在某些情况下这就不合适了。比如,对于软实时(soft real-time)需求,采用其他技术也许更为合适。但在许多情况下,由聚合模型赢得的松耦合(loose coupling)、可伸缩性(scalability)与通知(notification),整体上是相当不错的。

无异步交互

在HTTP的请求/响应模型之下,如何实现异步通信?同样地,我们应注意到人们在谈及异步性(asynchronicity)时常常指的是不同方面。有人指的是编程模型,它可以是跟线上交互(wire interactions)无关的阻塞或非阻塞模型。这不是我们所关心的。但假如你把一个请求从客户端(用户)递送到服务器端(提供者)的过程需花费数小时,这怎么办呢?用户如何知道处理有没有结束?

HTTP有一个专门的响应代码202 Accepted,它的意思是"请求已被接受处理,但处理还没有结束"。显然,这正是你所需要的。至于处理结果,有多种办法:服务器可以返回一个资源的URI,然后客户端通过向该URI发送GET请求来访问结果(尽管在专门为一个请求创建资源时采用响应代码201 Created更为恰当)。或者,客户端可以提供一个URI,并期待服务器在处理完成后把结果POST上去。

缺少工具

最后一点,人们常常抱怨缺少用于支持REST式HTTP开发的工具。正如我在第二点里提到的,在数据方面其实不是这样——你可以使用你熟悉的数据绑定与其他数据APIs,因为这与方法数量和调用它们的方式无关。至于普通的HTTP与URI支持,现在所有的编程语言、框架及工具包都能提供立即支持。最后,厂商们正在为"用它们的框架进行更便捷的REST式HTTP开发"提供越来越多的支持,例如Sun的JAX-RS(JSR 311)、微软的.NET 3.5 及ADO.NET 数据服务框架里对REST的支持。■

查看英文原文: http://www.infoq.com/articles/tilkov-rest-doubts。

本文经InfoQ中文站(www.infoq.com/cn)授权刊登。

一作 者简介

徐涵,中文 W3C 技术推广网站 W3China(w3china.org) 创始人,开放翻译计划(transwiki.org)发起人,W3C 特邀专家,InfoQ 中文站编辑。

[■] 责任编辑: 赵健平 (zhaojp@csdn.net)