第14章 碰撞检测

金小刚 Email: jin@cad.zju.edu.cn

浙江大学CAD&CG国家重点实验室 紫金港校区信息与控制大楼506

碰撞检测(Collision Detection, CD)

- 碰撞检测是计算机图形学和虚拟现实中最基本且非常 重要的组成部分。
- 应用广泛,可用于
 - 虚拟制造
 - CAD/CAM
 - 计算机动画
 - 物理建模
 - 三维游戏
 - 飞机和汽车驾驶模拟
 - 机器人
 - 路径和运动规划
 - 装配

碰撞处理

- 碰撞检测 (Collision Detection)
 - 返回两个或多个物体是否发生碰撞的布尔判断
- 碰撞确定 (Collision Determination)
 - 找到物体之间的实际相交位置
- 碰撞响应 (Collision Response)
 - 针对两个物体之间的碰撞决定采取何种操作

本章内容

- 使用射线进行碰撞检测
 - 用线条来表示复杂物体,然后对线条和环境中的图元进行相 交测试。主要用于游戏。
- 使用BSP树进行动态碰撞检测
- 一般层次碰撞检测
- OBBTree (层次碰撞检测的具体实现之一)
- k-DOPTree (层次碰撞检测的具体实现之二)
 - 无论模型的大小、距离,均能取得实时交互速度
 - 可以处理多边形黏体(Polygon Soup), 如凹体、非流形
 - 模型可以进行刚体运动(旋转、平移)
 - 可以提供高效的紧凑包围体

本章内容

- 多物体碰撞检测系统
 - 一个好的碰撞检测系统应能处理包含成百上千的运动物体的场景。假设场景中有n个运动物体和m个静止物体,则需要测试的次数为:

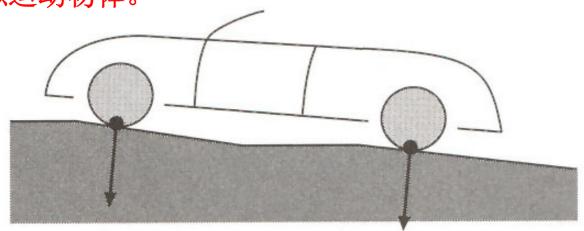
$$nm + \binom{n}{2}$$

其中第一项为运动物体和静止物体之间的测试次数,第二项为运动物体自身之间的测试次数。

- 随着n、m的增大,计算开销越来越大,因此需要一种巧妙的方法来处理这些情形! (这正是本节需解决的问题)
- 其它主题
 - Front tracking, Time-critical collision detection, 最短距离计算

使用射线进行碰撞检测

- 是一种特定环境下的快速碰撞检测技术,实际应用效果非常好。
- 例子:一辆小汽车沿着斜坡向上行驶,可利用路上的信息 (路面形成的图元)来引导汽车向上行驶。但对于游戏等 应用,并不需要这种复杂的碰撞检测。可使用一组射线来 近似运动物体。



不是计算整辆测车子与环境(路面)之间的碰撞,而是在每个轮子上引出一条射线,然后对这些射线与环境进行相交测试。

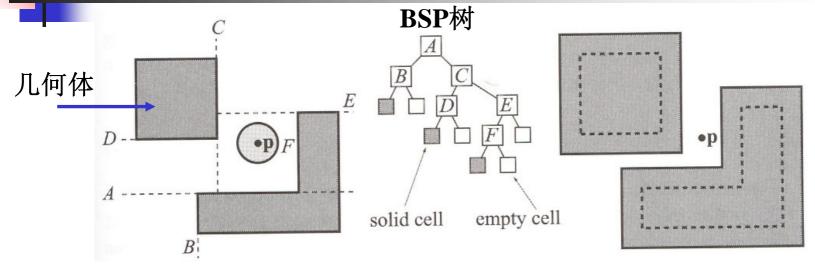
使用射线进行碰撞检测

- 假设小汽车一开始在一个平面上,4个轮子是小汽车唯一与环境接触的地方。可在4个轮子上各生成一条射线,射线的起始点位于轮子和环境之间的接触点上,然后对轮子上的射线与环境进行相交测试。
- 如果从射线原点到环境的距离为0,则轮子在地面上;如果 这个距离大于0,则轮子和环境没有接触;如果距离为负, 则轮子陷在环境中。
- 可用这些值来计算碰撞响应:负距离可使小汽车(所在轮子处)向上运动,正距离可使小汽车向下运动。
- 相交测试加速技术:层次表示、BSP树等。
- 为了避免射线在两个方向进行搜索,可将测试射线的原点向后移动直到它在环境包围盒的外面,然后再对这条射线和环境进行相交测试。

使用BSP树进行动态碰撞检测

- Melax的碰撞检测算法:
 - 对用BSP树描述的几何体进行碰撞检测,其中碰撞 体可以是
 - 球体
 - 圆柱体(可以用来近似人物几何体)
 - 物体凸包
 - 算法可以进行动态碰撞检测
 - 已经用于商业游戏

球体碰撞体



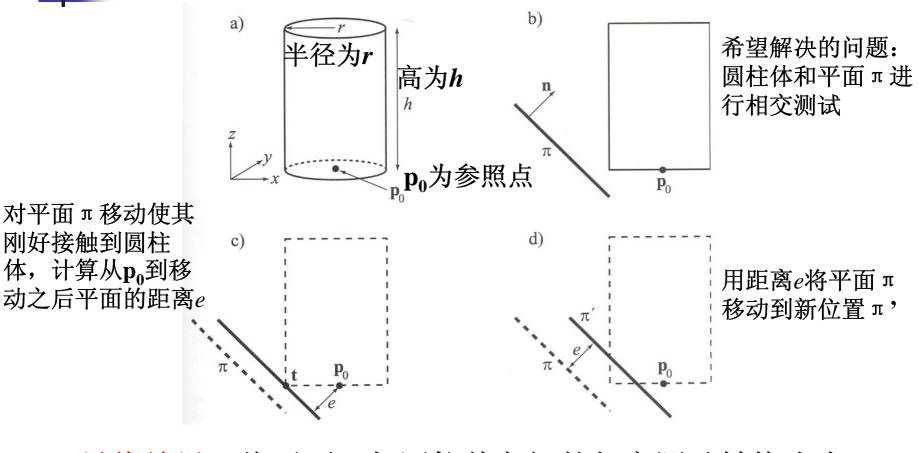
- 一个点从p₀移动到p₁,可以用线段p₀p₁表示。线段和标准的BSP树之间的相交测试可以高效地进行。这里可能会有多个交点,但只有第一个相交点表示这个点与几何体之间的碰撞。
- 扩展到球体:将BSP树向外扩展园的半径长度
- 对p和扩展后的BSP树进行相交测试
- 拐角应该是圆形,因此是这种算法引入的一种近似形式
- 测试平面从 π : $\mathbf{n}.\mathbf{x}+d \ge \mathbf{0}$ 调整为 π ': $\mathbf{n}.\mathbf{x}+d \pm r \ge \mathbf{0}$ (\pm 符号取决于 碰撞搜索在平面的哪一侧)

平面/圆柱体的相交测试

- 在游戏中,球体往往不能很好地对人物进行近似
- 人物的凸包或包围人物的圆柱体相对来说更好
- 目标:对BSP树和由一组顶点S形成的运动凸包进行相交测试
- 圆柱体在游戏中更接近人体,对圆柱体进行的相交测 试也较快

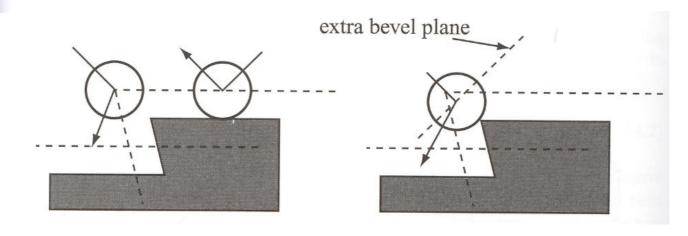


刚好接触到圆柱



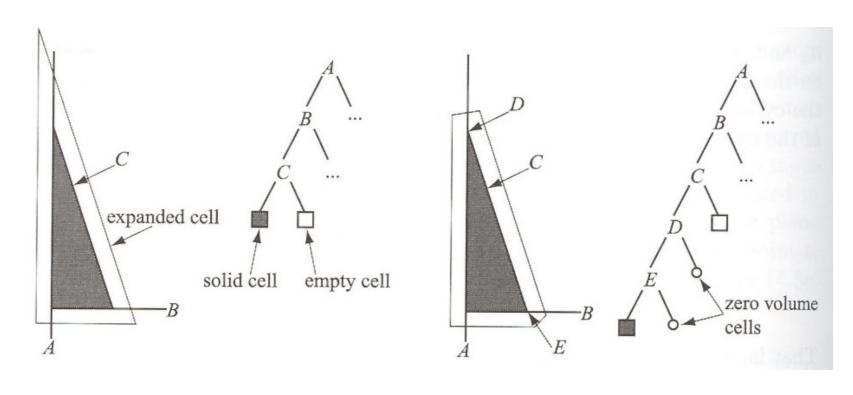
最终结果:将平面 π 与圆柱体之间的相交测试转换为点 p_n 与新平面π'之间的测试

例外情形



- 方法会产生不精确性
- 引入额外的倒角面来解决
- 如果相邻平面间的外角大于90度,就插入一个额外平面
- 不能去掉所有的错误
- 缺点: 所花费的代价要比不使用调整平面高出2.5至3.5倍。但由于碰撞检测所耗费的时间(66us)相对于绘制画面的时间(33000us)并不多,因此由此引入的代价可以忽略。

额外的倒角面引起的BSP树变化



一个正常的单元和对应的BSP树

在单元中增加了倒角面,BSP树 相应发生了改变

一般层次碰撞检测

- 一般层次碰撞检测算法的三个特点
 - 使用包围体为每个模型创建一个层次表示形式
 - 不论采用何种包围物体,用于碰撞检测的高层代码 总是类似的
 - 可用一个简单的代价函数(Cost Function)对性能进行修剪、计算、比较

层次创建

- 模型是由很多图元表示的。超过3个顶点的多边形可以 转化为三角形。
- 在碰撞检测算法中,模型常用的层次结构为**k**叉树数据 结构,每个节点最多有**k**个子节点。
- 很多算法采用最简单的二叉树数据结构。每个内部子 节点有一个包围体,它包含所有的子节点,在每个叶 节点,存在一个或多个图元(三角形)。
- 将任意节点的包围体A (内部节点或叶节点)表示为 A_{bv} ,将属于A的子节点表示为 A_{c} 。

层次创建的三种形式

为了创建一个高效紧凑的结构,需尽可能将包围体的 体积最小化。层次创建有的三种形式:

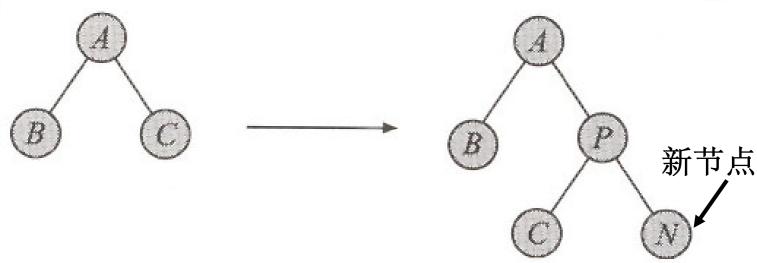
- 自下而上
- 渐进树插(Incremental Tree-insertion)
- 自上而下

自下而上方式

- 首先将大量图元组合起来并找到它们的包围体,图元 应紧密地靠在一起,可利用图元之间的距离来确定。
- 然后,用同样的方法创建一个新的包围体,或者组合 现有的包围体。
- 直到只剩下唯一的包围盒,把它作为根节点。



Incremental Tree-insertion 方式



- 从一棵空树开始,然后将所有图元和相应的包围体逐 个加入到这棵树上。
- 为了使得树的效率比较高,必须在树中找到使得整棵 树体积增加量最小的插入点。

自上而下方式

- 这是大多数层次构造算法所采用的方法。主要步骤
- 1. 首先找到包含模型所有图元的包围体,并把其作为根节点。
- 2. 然后,采用分而治之的策略,将BV分割成k个部分。
- 3. 采用递归方式,对于每部分进行类似的分割

潜在优点:可以根据需要创建层次。

层次结构的好坏衡量准则

- 对于平衡树,遍历每个叶子节点所耗费的时间 几乎相等,所以平衡树的性能最好!
- 但并非对于所有输入,平衡树都是最好的。例如,如果模型的某个部分很少或从来不用于碰撞查询,则这部分可以位于一棵不平衡树的深层部分,而保证经常查询的部分尽可能靠近根节点。

层次间的碰撞检测

- 用户通常需要的碰撞检测情形
 - 1. 用户只对两个模型是否碰撞感兴趣,只要确定两个三角形发生重叠,测试过程即可终止。
 - -------碰撞检测(collision detection)
 - 2. 用户希望得到所有的重叠三角形。
 - ——————碰撞确定(collision determination)
- 下面给出第一种情形的伪代码。稍作修改便可处理第二种情形

碰撞检测伪代码

```
FindFirstHitCD(A, B)
Return({TRUE, FALSE})
1: if(isLeaf(A) and isLeaf(B)) // A、B都是叶节点
    for each triangle pair T_A \in A_C and T_B \in B_C
       if(overlap(T_A, T_B)) TRUE;
3:
4: else if(isNotLeaf(A) and isNotLeaf(B)) // A、B都不是叶节点
    if(Volume(A) > Volume(B)) // 为了获得更好的性能
       for each child C_A \in A_C
6:
          FindFirstHitCD(C_{\Lambda}, B))
8:
    else
9:
       for each child C_R \in B_C
10:
           FindFirstHitCD(A, C_R))
11: else if(isLeaf(A) and isNotLeaf(B)) // A是叶节点, B不是
12:
       for each child C_R \in B_C
13:
           FindFirstHitCD(C_R, A))
14:else
15:
       for each child C_R \in A_C
           FindFirstHitCD(C_A, B)) // B是叶节点,A不是
16:
17: return FALSE:
```

代价函数

- 代价函数: $t = n_v c_v + n_p c_p + n_u c_u$
 - n_v : BV/BV重叠测试的数目
 - c_v : BV/BV重叠测试的开销
 - n_p :有重叠的图元对数目
 - c_p : 测试两个图元是否有重叠的开销
 - n_u :由于模型运动的原因需要更新的BV数目
 - c_u : 更新一个BV的开销
- 比较好的模型层次分解会产生较低的 n_v, n_p, n_u 。
- 比较好的重叠测试方法会降低 c_v 和 c_p 的值。但这又会与上面的目标冲突,因为快的重叠测试意味着不是很紧凑的包围体。

OBBTree

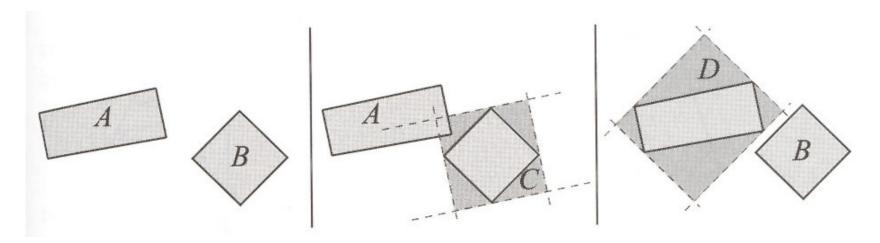
- 在Siggraph 1996年会上, Gottschalk等人的论文
 "OBBTree: A Hierarchical Structure for Rapid
 Interference Detection"对碰撞检测算法的深入研究具
 有很大的影响。
- 设计OBBTree的目的:针对碰撞检测中两个表面非常 靠近而且几乎平行时的情形。
- 针对这这种情形, OBBTree要比k-DOPTree要好
- 可用于公差分析和虚拟原型中

包围体的选择

- 选用OBB的原因
 - AABB和球体包围盒的逼近效果较差,OBB的紧贴程度更好
 - 作者提出了一种速度更快的OBB重叠测试方法,速度要比以前的方法快一个数量级。原因:对OBB进行变换,使得其中一个成为中心在原点的AABB。实际变换需63次操作。在15个轴测试中,只要在一个轴分离,测试即可结束。在变换之后,第一个轴测试后终止需17次操作,最后一个轴测试后终止需180次操作。



■ Van den Bergen提出的加速方法



OBB/OBB重叠测试,省略9个轴

把B进行变换,进行 AABB/AABB测试 把A进行变换,进行 AABB/AABB测试

层次创建

- 基本的数据结构为一棵二叉树,每个内部节点为一个OBB,每个 叶节点为一个三角形。
- 自上而下:为多边形Soup建立一个紧密贴合的OBB,然后沿着 OBB的一个轴对这个OBB进行分割,把三角形也相应分成两组; 对于每一组,计算一个新的OBB

处理刚体运动

- 在OBBTree层次中,每个OBB可以和刚体变换矩阵 M_A 存贮在一起,这个矩阵含有OBB对其父节点的相对位置和方向。
- 现在要对两个OBB进行测试(分别为A和B),则应在一个OBB所在的坐标系中进行A和B之间的重叠测试,不仿在A所在的坐标系中进行测试。这样,A就是中心位于原点的AABB,然后将B变换到A所在的坐标系中。变换矩阵为: $\mathbf{T}_{AB}=\mathbf{M}_{A}^{-1}\mathbf{M}_{B}$

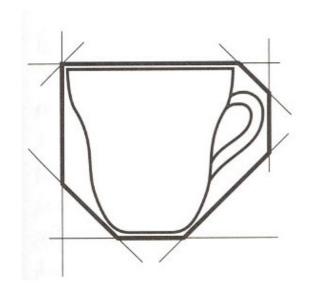
k-DOPTree

- 之所以选择k-**DOP**为碰撞检测层次中的包围体:
 - 重叠相交测试速度快(因为*k*-**DOP**的平面方向是固定的)
 - 包围盒逼近效果比较好
- 随着k的增大,k-DOP与物体的凸包越来越相似
- 测试表明,选k=18时具有最好的效率
- AABB的法向可以给出6个平面,两个法向之和给出了 另外12个平面,这样就生成了一个18-DOP。
- 好的法向选择可使顶点在法向上投影的计算开销非常小,只需要进行加法和减法运算。(原因:非归一化法向的分量要么是0,要么是1)

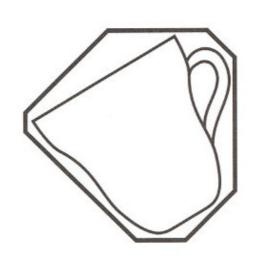


物体旋转后k-DOP的近似计算

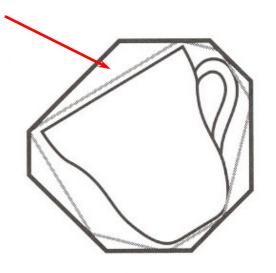
前一个8-DOP







茶杯旋转后,一个 好的**8-DOP**拟合, 但计算量较大



近似方法:对前一个8-DOP进行变换

层次创建

- k-DOPTree采用二叉树结构
- k-DOPTree与OBBTree的主要区别: k-DOPTree的叶子节点可以包含任意多的三角形。对于静态模型,每个叶子节点所允许的最大三角形数目为1; 对于动态模型,每个叶子节点所允许的最大三角形数目为40。 原因: 对k-DOPTree进行变换的计算开销比较大。
- 采用自上而下的方法进行层次创建。
- 当需要将k-DOP分割为两个子体时,对于如何在x、y、z中进行选择,主要采取四种方法:
 - 最小和方法: 使子体之和最小
 - 最小最大法: 使两个子体中较大一个最小化
 - 泼溅方法: 计算三角形质心在每个轴上的投影变化,选择其中一个差异最大的轴。(最好的方法)
 - 最长边方法: 在所选轴的方向上,包围体的长度最长

通过刚体运动对k-DOPTree进行更新

- 由于k-DOP的平面方向是固定的,因此物体的刚体运动会使得层次结构变得无效(可以处理平移,但不能处理旋转),必须使用某种方法对层次结构进行更新。
- Klosowski提出的两种高效更新方法(可保持层次结构不变):
 - 近似方法: 避免为变换之后的几何体重新计算一个新的k-DOP, 而是通过变换和使用原始的k-DOP拐角处的顶点位置。(前提: k-DOP的顶点比几何体的顶点少。缺点: 更新后的k-DOP 逼近几何体的效果不好)
 - 上山方法:利用当前节点包含的几何体凸包。测试沿k-DOP 法线方向的最远顶点是否依然保持最远,如果不是,则用其邻近的最远点更新。(优点:逼近效果好一些。缺点:计算开销较大。)

多物体碰撞检测系统

- 前面介绍的方法主要用于测试两个实体之间的碰撞检测。如果要在不同的物体之间进行成百上千的碰撞检测,若采用逐个测试的策略,则执行效率上非常低,在实际应用中不可行。
- 将介绍两级碰撞检测系统:主要针对大规模场景中多个物体的运动。
 - 第一级主要找到环境中所有物体之间的可能碰撞,并将结果 送入第二级。
 - 第二级对两个物体之间进行精确的碰撞检测。

第一级碰撞检测

- 为了尽量减少可能发生碰撞的物体数量,从而尽量减少调用第二级碰撞检测的次数,可以将每个物体封装在一个包围体中,然后找到所有重叠的包围体对。
- 简单处理方法:对每个物体使用AABB。为了避免对当前刚体运动(旋转会引起AABB的变化)的物体重新计算AABB,可以对AABB进行调整,使其成为一个固定的立方体,无论物体处于何种方向都可以包围该物体。使用固定立方体可以快速判断在包围体层次上彼此分离的物体对。
- 固定立方体以外的其它方法: 球体、凸多面体

扫描-修剪方法

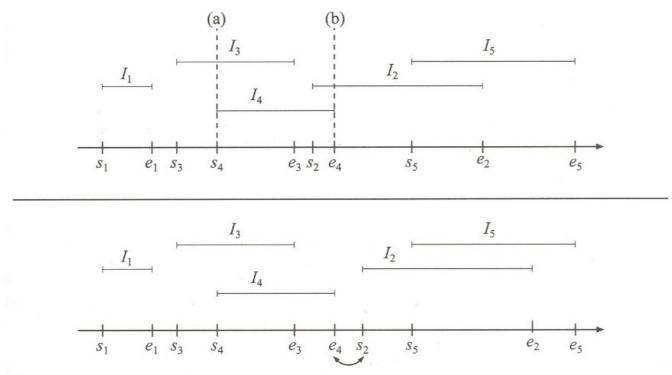
- 使用固定立方体。
- 利用虚拟环境中的时间相关性(Frame-to-Frame Coherence)。即两幅连续画面之间物体的位置和方向变化比较小。
- 三维包围盒重叠问题的时间复杂度为 $O(n\log^2 n + k)$ (其中k为 重叠对的数量);若利用相关性,则时间复杂度降为 O(n+k)。
- 如果两个AABB重叠,则在3个主轴方向上的所有一维时间 区间(由AABB的起始点和终止点形成)也一定相互重叠。
- 当帧间相关性比较高时,可以对所有的一维区间的重叠情况进行高效检测。
- 用每个主轴的一维算法来解决AABB的三维问题!

扫描-修剪方法

- 假设用 s_i 和 e_i 表示某个特定轴上的n个区间,其中 s_i < e_i 且 0≤i<n,这些值存贮在一个升序列表中。
- 从头到尾对这个列表进行扫描。
- 当遇到起始点s_i的时候,就将相应的区间放到一个活动 表中;当遇到一个结束点时,就将相应的区间从活动 表中清除。
- 当在活动列表中存在区间,而又遇到一个新区间的起始点时,则遇到的区间与列表中的所有区间重叠。

-

扫描-修剪方法



在上图,当活动列表中只存在一个区间 I_3 时,如果遇到 I_4 (在标记点(a)处),则可以断定 I_3 和 I_4 重叠。如果遇到 I_2 ,但因 I_4 仍然在活动列表中(还没遇到 e_4),则 I_2 和 I_4 重叠。如果遇到 e_4 ,则将 I_4 从活动列表中清除(在标记点(b)处)。

在下图,将 I_2 移到右边,如果插入分类方法发现 s_2 和 e_4 需要改变位置,则可以肯定 I_2 和 I_4 不再彼此重叠。



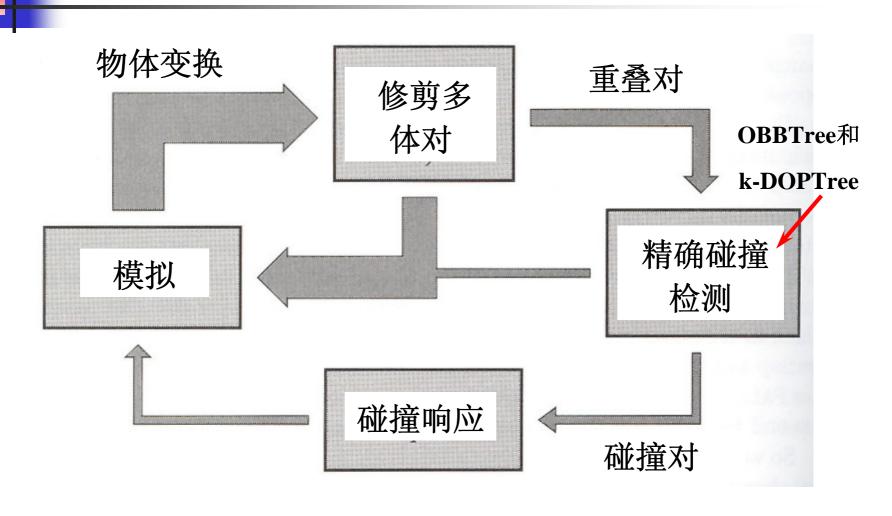
扫描-修剪方法的算法复杂度分析

- 对所有区间进行排序的时间复杂度为 $O(n\log n)$,对列表进行扫描的时间复杂度为O(n),对k个重叠区间进行报告的时间复杂度为O(k),所以算法的时间复杂度为 $O(n\log n+k)$
- 但由于时间相关性,画面之间的列表变化不是很大。在第一遍处理结束后,可以采用冒泡(Bubble)算法或插入分类算法,来提高排序的效率。对于几乎分类好的列表来说,算法的复杂度为O(n)。

插入分类算法

- 是一种逐步建立分类序列的方法。
- 首先从列表中的第一项开始,如果只考虑这个项,则 表已经分好。
- 接下来,处理第二项,如果第二项比第一项小,则改变第一项和第二个项的位置,否则不改变。
- 继续增加新的项,直到处理完整个表。则结果表已经排好序。(算法的复杂度为O(n))

多物体碰撞检测系统基本框架总结



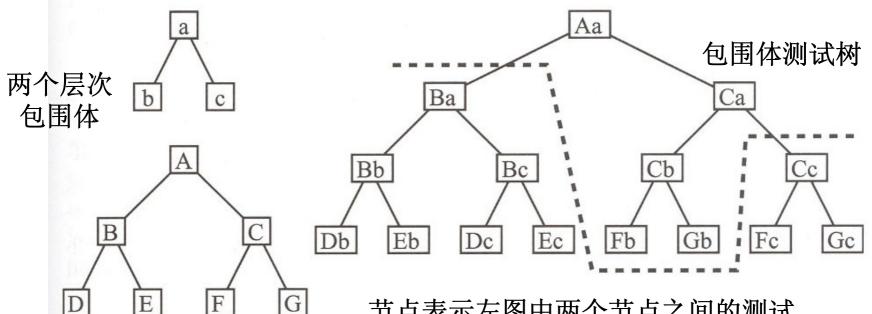
其它主题

- 向前跟踪(Front Tracking)的加速技术
- 限时碰撞检测(Time-critical collision detection)
- 距离查询(Distance queries)
- 任意变形物体的的碰撞检测
- 碰撞响应



向前跟踪(Front Tracking)

利用时间相关性来加速碰撞查询,可以用于任何使用 层次包围体的碰撞检测系统。



节点表示左图中两个节点之间的测试。 例如,最上面的节点Aa表示相互测试的 两个根节点。

注:这里所示为整棵树,虽然测试过程在到达叶节点之前会终止。

向前跟踪(续)

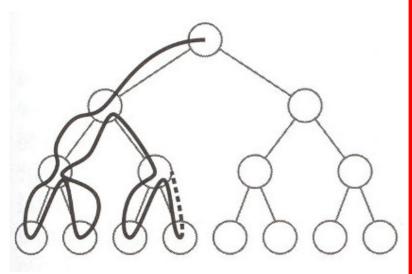
- 当对包围体进行测试时,并不是所有节点都会重叠。
- 虚线表示重叠和非重叠之间的交界。在这条线之上的 每对节点重叠,在这条线之下的每对节点不相交。
- 算法关键:对前端的节点进行跟踪。通过为下一帧存贮"前端节点",则测试可以从前端节点之上开始,从而节省包围体测试树上半部分的遍历时间。

限时碰撞检测(Time-critical collision detection)

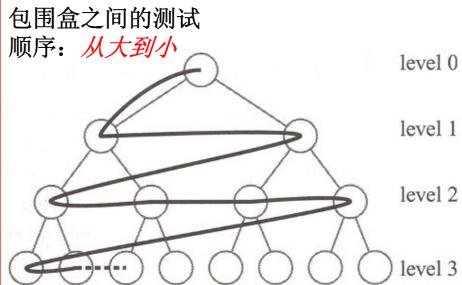
- 在指定的时间内完成碰撞检测。
- 如果绘制一幅画面所需的绘制时间最多为20ms,则碰撞检测部分可以用的最多时间为20ms。例如,如果一幅画面需要15ms进行绘制,则碰撞检测部分只能使用5ms的时间。
- 基本思想: 以宽度优先顺序来遍历层次包围盒。也就是说,在进入树的下一级时必须将当前层次的所有节点访问一遍(见下页图)。



限时碰撞检测(Time-critical collision detection)



深度优先遍历 由于算法可能超时,只能访问左子树



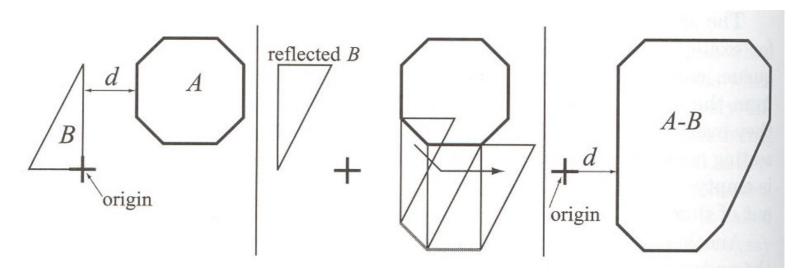
宽度优先遍历 对左右节点都进行访问

距离查询

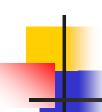
- 在某些应用中,可能希望测试物体与环境之间的距离。
- 计算碰撞相应需要知道贯穿深度,从而可以用这个距 离将物体回移,并计算相应的物理量。
- 给定一个物体的速度和加速度,可以用最小距离来估算碰撞时间的下限,从而在这个时间之前避免进行碰撞检测。
- 汽车设计中,不同体形乘客舒适感的评估等

两个凸多面体之间的最小距离

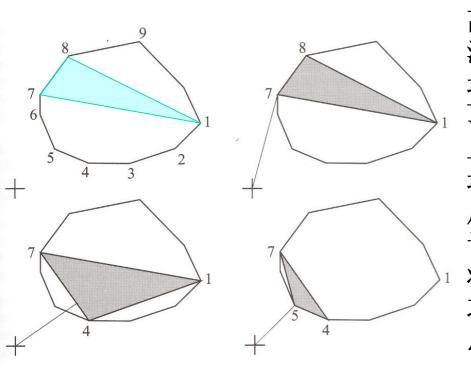
■ 基本思想: 把计算A和B之间的最小距离问题转化为计算原点与(A-B)(Minowksi和)之间的最小距离问题。



左图为两个凸物体A和B。为了构造A-B,首先移动A和B使得参考点位于原点(左图所示已经完成这一点),然后对B进行反射,如中图所示,将B上的参考点放置在A的表面上,随后围绕A对B进行扫描,生成A-B。



计算点与多面体之间的最小距离 (二维)

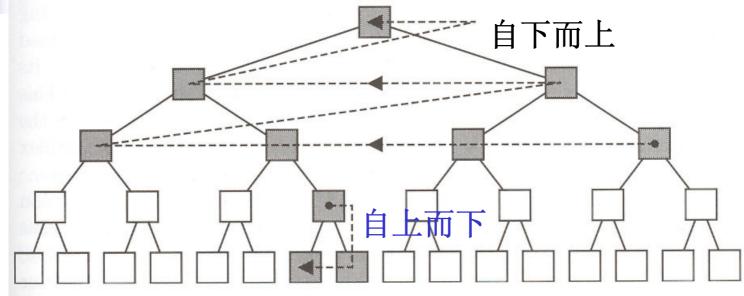


左上: 计算原点与多边形之间的最小距 离。右上:选择任意一个三角形作为算 法的起始点,并计算出原点与三角形的 最小距离,顶点7最近。左下:将所有 顶点投影到从原点到顶点7之间的直线 上,用最近的顶点替换在三角形中投影 最远的点,这样顶点4就替换了8。然 后,找到三角形上最近的点,这个点位 于从顶点4到顶点7所在的边上。右下: 将顶点投影到从原点到上一步中最近点 之间的连线上,用顶点5取代顶点1(顶 点1是投影上最远的点,顶点5是三角形 上最近的点)。当把顶点投影在原点与 顶点5之间的连线上时,会发现顶点5是 这个三角形上最近的点。因此,最近的 点是5。

可变形模型

- 前面讨论的物体都是刚体,但自然界中还存在布之类的可变形物体。
- 假设物体在变形过程中,网格的连接关系保持不变。 想办法利用这种连接关系。
- 因为大多数包围体在碰撞查询中一般不会用到,因此 树中需要更新的包围体非常少。
- 采用"自上而下/自下而上"的混合更新方法。基本思想:对高层节点(包括根节点)使用一种自下而上的更新思想(理由:较高层次的包围体通常会裁剪掉大部分物体)





自下而上/自上而下的混合更新方法。使用自下 而上的策略对上层的节点进行更新;仅仅对在遍 历过程中所访问树中比较深的下部节点采用自上 而下的方法进行更新。



- 对于更新后的层次和其它树进行重叠测试。对于不重叠的节点来说,可以跳过对其子树的更新,这样可以节省很多计算量。
- 对于发生重叠的节点,使用一种自上而下的策略来对子树中的节点进行更新。

■ 理由: *重叠测试速度比包围体更新速度快!*

对于可变形物体更一般的方法

- 计算出进行碰撞测试的两个物体的最小AABB
- 如果彼此重叠,则计算出重叠的AABB区域,即AABB 的相交体积。
- 创建该区域内的所有三角形列表,建立包含这些场景的八叉树。
- 在八叉树节点中插入三角形,如果两个物体的三角形 在同一个叶节点中,则对这些三角形进行相交测试。

碰撞响应

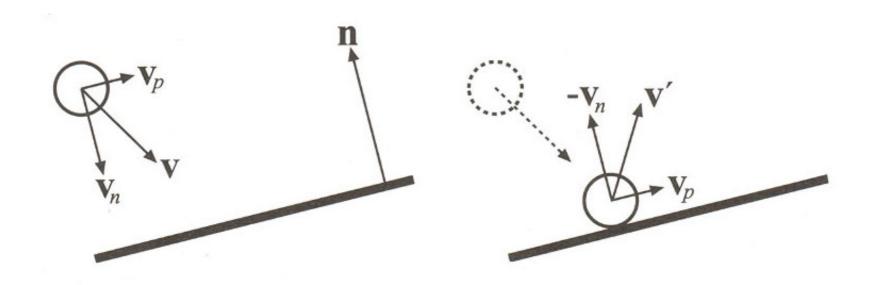
- 碰撞响应作为一种动作,可以避免物体之间的相互贯 穿。
- 球体和平面之间相互碰撞后的响应。
- 假设一个球体向一个平面运动,速度矢量为v,平面为 Π : n.x+d=0,其中n为单位化向量。
- 为了计算碰撞响应,可将速度向量表示为:

$$\mathbf{v} = \mathbf{v}_n + \mathbf{v}_p$$
, $\sharp + \mathbf{v}_n = (\mathbf{v} \cdot \mathbf{n})\mathbf{n}$, $\mathbf{v}_p = \mathbf{v} - \mathbf{v}_n$

■ 得到碰撞之后的速度向量v'为

$$\mathbf{v}' = \mathbf{v}_p - \mathbf{v}_n$$





完全弹性碰撞。对于非完全弹性碰撞,可以将 $-\mathbf{v}_n$ 长度减小。

免费开源软件

Ming C. Lin的主页 http://www.cs.unc.edu/~lin/ Collision Detection/Proximity Query Packages

- I-COLLIDE
- RAPID
- V-COLLIDE
- PQP
- H-COLLIDE
- SWIFT
- PIVOT
- **■ SWIFT**++
- DEEP

4

感谢大家选这门课!