

Het gebruik van de normalen bij het bouwen van BSP acceleratiestructuren

Jesse Hoobergs

Thesis voorgedragen tot het behalen
van de graad van Master of Science
in de ingenieurswetenschappen:
computerwetenschappen, hoofdoptie
Mens-machine communicatie

Promotor:
Prof. dr. ir. Ph. Dutré

Assessoren:
Dr. B. Verreet
Prof. dr. R. Vandebuil

Begeleider:
Ir. P. Bartels

© Copyright KU Leuven

Without written permission of the thesis supervisor and the author it is forbidden to reproduce or adapt in any form or by any means any part of this publication. Requests for obtaining the right to reproduce or utilize parts of this publication should be addressed to the Departement Computerwetenschappen, Celestijnenlaan 200A bus 2402, B-3001 Heverlee, +32-16-327700 or by email info@cs.kuleuven.be.

A written permission of the thesis supervisor is also required to use the methods, products, schematics and programmes described in this work for industrial or commercial use, and for submitting this publication in scientific contests.

Zonder voorafgaande schriftelijke toestemming van zowel de promotor als de auteur is overnemen, kopiëren, gebruiken of realiseren van deze uitgave of gedeelten ervan verboden. Voor aanvragen tot of informatie i.v.m. het overnemen en/of gebruik en/of realisatie van gedeelten uit deze publicatie, wend u tot het Departement Computerwetenschappen, Celestijnenlaan 200A bus 2402, B-3001 Heverlee, +32-16-327700 of via e-mail info@cs.kuleuven.be.

Voorafgaande schriftelijke toestemming van de promotor is eveneens vereist voor het aanwenden van de in deze masterproef beschreven (originele) methoden, producten, schakelingen en programma's voor industrieel of commercieel nut en voor de inzending van deze publicatie ter deelname aan wetenschappelijke prijzen of wedstrijden.

Preface

Het maken van een masterproef is een uitdaging die je niet alleen aangaat. Ik zou daarom dit voorwoord in de eerste plaats willen gebruiken om mijn promotor Philip Dutré te bedanken om dit onderwerp ter beschikking te stellen, voor de vrijheid waarmee ik dit onderwerp mocht aanpakken en voor de nuttige feedback en discussies tijdens de tussentijdse presentaties. Verder wil ik Matthias Moulin bedanken voor de uitstekende begeleiding in het eerste semester en Pieterjan Bartels om deze taak in het tweede semester met glans over te nemen. Ze hebben me met hun feedback geholpen bij het vormgeven van de ontwikkelde methoden en deze thesistekst. Hiernaast wil ik nog graag de voltallige jury bedanken voor het lezen van deze thesis.

Tot slot wil ik graag mijn familie en vrienden bedanken voor hun steun tijdens dit volledige academiejaar. In het bijzonder wil ik Jens Claes en Jorik Jooken bedanken om deze thesistekst na te lezen.

Jesse Hoobergs

Contents

Preface	i
Abstract	iv
List of Figures	v
List of Tables	vi
Lijst van algoritmen	vii
Lijst van afkortingen en symbolen	viii
1 Inleiding	1
1.1 Fysisch gebaseerd renderen	1
1.2 Doelstelling	2
1.3 Structuur van de tekst	3
2 BSP bomen	5
2.1 Concept	5
2.2 Kd Bomen	7
2.3 $RBS\!P$ bomen	9
2.4 Algemene BSP Bomen in de praktijk	11
2.5 Samenvatting	12
3 BSP_{SWEEP}	14
3.1 Probleemstelling	14
3.2 Concept	18
3.3 Gebaseerd op random richtingen	18
3.4 Gebaseerd op normalen	19
3.5 Samenvatting	21
4 Implementatie	23
4.1 Hoog niveau beschrijving	23
4.2 Kd boom	27
4.3 $RBS\!P$ boom	28
4.4 $RBS\!P^{Kd}$ boom	30
4.5 BSP_{IZE} boom	31
4.6 BSP_{IZE}^{Kd} boom	34
4.7 BSP_{SWEEP} boom	35
5 Resultaten	41

CONTENTS

5.1	Praktische aspecten	41
5.2	Afhankelijkheid van het aantal richtingen	43
5.3	Vergelijking met bestaande bomen	51
6	Conclusie	61
6.1	Conclusies BSP_{SWEEP}	61
6.2	Toekomstig onderzoek	62

Abstract

Ray tracing is a computer graphics technique where rays are sent through a virtual 3D scene to generate a realistic 2D image. To reduce the amount of ray-triangle intersections, acceleration structures are used. These acceleration structures ensure that rays are only intersected with triangles that could possibly intersect with the ray. One of the most often used acceleration structures are *Binary Space Partitioning (BSP)* trees. The *BSP* tree recursively splits the bounding volume of the scene in child volumes by using splitting planes. In practice, only *Kd* trees are used, these are a specific kind of *BSP* trees which only split by using axis-aligned splitting planes.

In this thesis, we introduce a new kind of general *BSP* tree: the *BSP_{SWEET}* tree. The *BSP_{SWEET}* tree allows to determine a number of directions in each node depending on the triangles in that node. The best plane of all planes whose normal is one of these directions, is used to split the node. Three types of *BSP_{SWEET}* trees are designed: one that generates random directions in each nodes (*BSP_{random}*) and two types that generate directions based on the normals of the triangles in the node (*BSP_{wn}* en *BSP_{cn}*). The *BSP_{wn}* tree chooses the normals of a few random triangles in the node and the *BSP_{cn}* tree calculates a clustering of the normals of the triangles in the node and uses the cluster centra as directions. An optimised version of the *BSP_{SWEET}* tree has also been worked out: the *BSP_{SWEET+}^{Kd}* tree which favors axis-aligned splits and makes use of their computational advantages.

The three types of *BSP_{SWEET+}^{Kd}* trees are clearly better than the existing *BSP* trees. The two types that make use of the local geometry (by using the normals) are significantly better than the type that uses the random directions. In all test scenes, they reduce the number of ray-triangle intersections by more than 40% and the render time by more than 20% with respect to the *Kd* tree. The build time is two orders of magnitude greater than that of the *Kd* tree, but smaller than that of any other general *BSP* tree.

List of Figures

1.1	Visuele voorstelling van <i>ray tracing</i>	1
1.2	Visuele voorstelling opdeling volume volgens object en ruimte	3
2.1	Intersecteren van een <i>BSP</i> boom	6
2.2	Splitsingskracht <i>BSP</i> boom	7
2.3	Splitsingskracht <i>Kd</i> boom	8
2.4	Splitsingskracht <i>RBSP</i> boom	10
2.5	Splitsingsvlakken <i>Kd</i> , <i>RBSP</i> en <i>BSP_IZE</i>	13
3.1	Invloed grootte bladknopen op het aantal straal-driehoekintersecties . .	16
3.2	<i>False color</i> afbeeldingen van de Killeroo en Killeroo Been scene	17
3.3	Splitsingsvlakken <i>BSP_{random}</i>	19
3.4	Splitsingsvlakken <i>BSP_{random+Kd}</i>	19
3.5	Splitsingsvlakken <i>BSP_{wn}</i> en <i>BSP_{cn}</i>	21
5.1	Testscenes	42
5.2	Bouwtijd in functie van k	44
5.3	<i>SAH</i> kost in functie van k	44
5.4	Aantal inwendige knopen in functie van k	45
5.5	Procentueel aantal <i>Kd</i> knopen	46
5.6	Procentueel aantal <i>Kd</i> knopen per niveau	47
5.7	Rendertijd in functie van k	48
5.8	Straal-driehoekintersecties in functie van k	49
5.9	Inwendige knoopdoorkruisingen in functie van k	50
5.10	Aantal <i>Kd</i> doorkruisingen in functie van k	51
5.11	Cumulatieve procentuele bijdrage aan het totaal aantal straal-driehoekintersecties in functie van de bladknooppootte	55
5.12	Procentueel aantal <i>Kd</i> knopen per niveau	59

List of Tables

2.1	Vergelijking van de bestaande soorten <i>BSP</i> bomen.	13
3.1	Vergelijking van de nieuwe soorten <i>BSP</i> bomen.	22
4.1	Voorstelling <i>Kd</i> knoop	27
4.2	Voorstelling <i>RBSB</i> knoop	29
4.3	Voorstelling <i>BSP</i> knoop	33
4.4	Voorstelling <i>BSP^{Kd}</i> knoop	35
5.1	Statistieken Testscenes	42
5.2	Gebruikte parameterwaarden	42
5.3	Specificaties computersysteem	42
5.4	Vergelijking rendertijd en bouwtijd van <i>BSP</i> bomen	53
5.5	Vergelijking straal-driehoekintersecties van <i>BSP</i> bomen	54
5.6	Vergelijking inwendige knoopdoorkruisingen van <i>BSP</i> bomen	54
5.7	<i>False color</i> afbeeldingen straal-driehoekintersecties met gelijke kleurwaarden	56
5.8	<i>False color</i> afbeeldingen straal-driehoekintersecties met verschillende kleurwaarden	57
5.9	Vergelijking proportie <i>Kd</i> knopen en proportie <i>Kd</i> knoopdoorkruisingen van <i>BSP</i> bomen	60

Lijst van algoritmen

1	Bouwen van een BSP boom	24
2	Intersecteren van een BSP boom	26
3	Doorkruisen van een inwendige Kd knoop.	28
4	Intersectie tussen een asgealigneerd vlak en een straal.	28
5	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een Kd boom.	29
6	Doorkruisen van een inwendige $RBSP$ knoop.	30
7	Intersectie tussen een vlak en een straal.	30
8	Doorkruisen van een inwendige $RBSP^{Kd}$ knoop.	31
9	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een $RBSP^{Kd}$ boom.	32
10	Doorkruisen van een inwendige BSP knoop.	33
11	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een BSP_{IZE} boom.	34
12	Doorkruisen van een inwendige BSP^{Kd} knoop.	35
13	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een BSP_{IZE}^{Kd} boom.	36
14	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een $BSP_{SWEEP(+)}$ boom.	37
15	Generatie richtingen voor de BSP_{random} boom.	37
16	Generatie richtingen voor de BSP_{wn} boom.	38
17	Generatie richtingen voor de BSP_{cn} boom.	39
18	Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een BSP_{SWEEP+}^{Kd} boom.	40

Lijst van afkortingen en symbolen

Afkortingen

<i>BSP</i>	Binary Space Partitioning
<i>BVH</i>	Bounding Volume Hierarchy
$k - DOP$	Discrete Oriented Polytope met k richtingen
<i>RBSP</i>	Restricted Binary Space Partitioning
<i>SA</i>	Surface Area
<i>SAH</i>	Surface Area Heuristiek

Symbolen

α	Een parameter om $\mathcal{K}_{d,BSP}$ lineair te laten variëren met het aantal driehoeken.
β	Het procentueel aantal doorkruisingen door een inwendige knoop dat door slechts één van de twee kindknopen gaat.
BSP_{wn}	BSP boom die per knoop willekeurige normalen als splitsingsrichtingen gebruikt.
BSP_{wn+}	BSP_{wn} boom waarbij de drie richtingen volgens de hoofdassen altijd deel uitmaken van de splitsingsrichtingen.
BSP_{wn+}^{Kd}	BSP_{wn+} boom waarbij Kd knopen efficiënter doorkruist worden dan BSP knopen.
BSP_{cn}	BSP boom die per knoop een clustering van de normalen berekent en de centra van deze clusters als splitsingsrichtingen gebruikt.
BSP_{cn+}	BSP_{cn} boom waarbij de drie richtingen volgens de hoofdassen altijd deel uitmaken van de splitsingsrichtingen.
BSP_{cn+}^{Kd}	BSP_{cn+} boom waarbij Kd knopen efficiënter doorkruist worden dan BSP knopen.
BSP_{random}	BSP boom die per knoop random richtingen als splitsingsrichtingen gebruikt.
$BSP_{random+}$	BSP_{random} boom waarbij de drie richtingen volgens de hoofdassen altijd deel uitmaken van de random splitsingsrichtingen.
$BSP_{random+}^{Kd}$	$BSP_{random+}$ boom waarbij Kd knopen efficiënter doorkruist worden dan BSP knopen.
k	Het aantal splitsingsrichtingen dat in elke knoop bekeken wordt.
\mathcal{K}_d	De kost om een inwendige knoop te doorkruisen.
$\mathcal{K}_{d,BSP}$	De kost om een inwendige BSP knoop te doorkruisen.
$\mathcal{K}_{d,Kd}$	De kost om een inwendige Kd knoop te doorkruisen.
\mathcal{K}_i	De kost te intersecteren met een primitief.
n	Het aantal primitieven
T_d	De tijd nodig om één inwendige knoop te doorkruisen.
$T_{d,totaal}$	De totale tijd gespendeerd aan het doorkruisen van een boom.
T_i	De tijd nodig om te intersecteren met één primitief.
$T_{i,totaal}$	De totale tijd gespendeerd aan het intersecteren met primitieven.
T_{render}	De rendertijd
$RBSP^{Kd}$	$RBSP$ boom waarbij Kd knopen efficiënter doorkruist worden dan BSP knopen.

Chapter 1

Inleiding

1.1 Fysisch gebaseerd renderen

Ray tracing *Ray tracing* [?] is een computergrafiek techniek voor fysisch gebaseerd renderen. Het genereert afbeeldingen (= renderen) door stralen te sturen door een scène [?]. Een camera wordt op een bepaalde positie in de scène geplaatst en een afbeeldingsvlak, opgedeeld in pixels, wordt er voor geplaatst. Door elke pixel worden één (of meerdere) stralen gestuurd. Deze stralen worden zichtstralen genoemd en de kleur van hun dichtste intersectiepunt met de scène, bepaalt de kleur van de pixel. Figuur 1.1 toont dit visueel.

Om realistische afbeeldingen te genereren, wordt belichting in het intersectiepunt in rekening gebracht. De eenvoudigste vorm van belichting is directe belichting waarbij een punt donker is als er niet rechtstreeks licht van een lichtbron op valt. Om dit te ondersteunen in *ray tracing* wordt gebruikt gemaakt van schaduwstralen. Dit zijn stralen van het punt naar de lichtbron. Deze schaduwstralen worden geïntersecteerd met de scène, als een intersectiepunt tussen het punt en de lichtbron

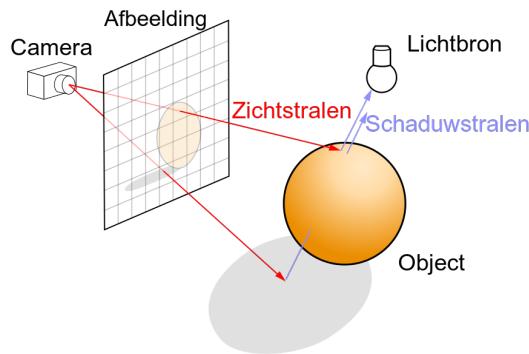


Figure 1.1: Visuele voorstelling van *ray tracing* - Door elke pixel worden één of meerdere zichtstralen gestuurd. Schaduwstralen worden gebruikt om de belichting in de scène realistisch te maken. Deze afbeelding is een aangepaste versie van een afbeelding op [https://en.wikipedia.org/wiki/Ray_tracing_\(graphics\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Ray_tracing_(graphics))

gevonden wordt, is de lichtbron niet zichtbaar. Bij elke intersectie wordt aan de hand van schaduwstralen gekeken of het punt belicht wordt of niet, als het niet belicht wordt, is de kleur zwart. Voor indirecte belichting - licht dat via reflecties en refracties punten belicht - is *path tracing* [?] een veelgebruikte techniek. *Path tracing* reflecteert stralen in het intersectiepunt afhankelijk van het materiaal en als deze straal na een aantal botsingen een lichtbron raakt, krijgt het intersectiepunt een belichting van die lichtbron.

Acceleratiestructuren Het doel van acceleratiestructuren is om de totale tijd nodig om een scene te renderen, te minimaliseren. Eén van de meest gebruikte representaties van 3D objecten is de *triangle mesh* waarbij het object wordt voorgesteld door een verzameling driehoeken. De intersectie berekenen tussen een straal en een object komt in dat geval neer op het testen op intersectie tussen de straal en alle driehoeken. Zelfs een eenvoudige scene kan meer dan honderdduizend driehoeken bevatten en tijdens het renderen kunnen meer dan tien miljoen stralen gestuurd worden. Het is onhaalbaar om voor elk van deze stralen, elke driehoek op intersectie te testen. Acceleratiestructuren verminderen de rendertijd door het aantal straal-driehoekintersecties te verminderen.

De simpelste acceleratiestructuur bestaat uit het omhullend volume van de scene. Testen op intersectie met de driehoeken in de scene gebeurt dan enkel als dit omhullend volume intersecteert met de straal. Deze acceleratiestructuur kan worden uitgebreid tot een boomstructuur door dit volume recursief op te delen in kindvolumes. Binaire bomen delen elk omhullend volume op in twee nieuwe volumes, andere acceleratiestructuren zoals bijvoorbeeld octrees, delen het volume op in meer dan twee volumes.

Het volume kan worden opgedeeld op twee manieren: volgens objecten of volgens ruimte. Bij opdeling volgens objecten worden de objecten binnen het volume opgedeeld in meerdere disjuncte groepen en de kindvolumes zijn de omhullende volumes van deze groepen. Na deze opdeling zit elk object in exact één van deze nieuwe volumes, maar de volumes kunnen overlappen. Figuur 1.2a toont dit visueel. Een voorbeeld van een acceleratiestructuur waarbij de opdeling volgens objecten gebeurt is de *Bounding Volume Hierarchy (BVH)* [?]. Opdeling volgens ruimte betekent dat de ruimte in het volume wordt opgedeeld in meerdere delen. Na deze opdeling overlappen deze nieuwe volumes niet, maar een object ligt nu in minstens één (en mogelijks in meerdere) kindvolume(s). Figuur 1.2b toont dit visueel. De *Binary Space Partitioning (BSP)* boom deelt de ruimte van het volume steeds op in twee kindvolumes. Deze masterproef focust op *BSP* bomen.

1.2 Doelstelling

In de praktijk wordt altijd een specifiek soort *BSP* boom gebruikt: de *Kd* boom. Deze boom splitst knopen enkel op via asgealigeneerde splitsingsvlakken waardoor

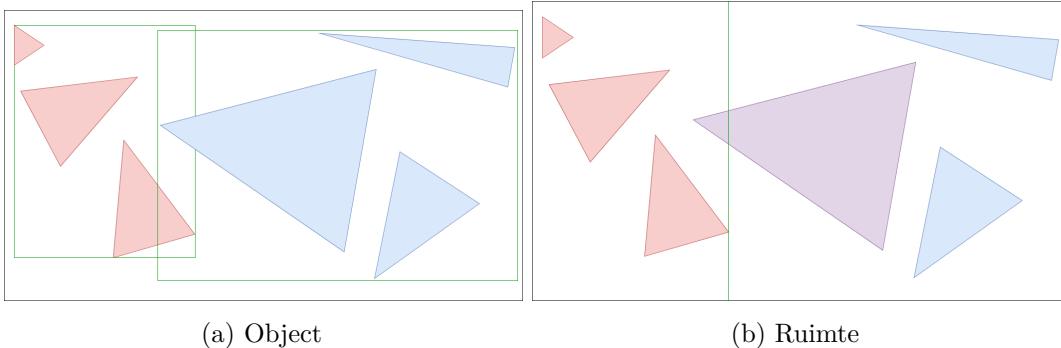


Figure 1.2: Visuele voorstelling opdeling volume volgens object en ruimte - (a) toont de opdeling volgens object, elk driehoek behoort tot slechts één kindvolume, maar de kindvolumes overlappen. (b) toont de opdeling volgens volume, de paarse driehoek behoort tot beide kindvolumes, maar de kindvolumes zelf zijn disjunct.

hij een aantal computationele voordelen heeft tijdens het bouwen en intersecteren van de boom. Het nadeel hiervan is dat de *Kd* boom zich niet goed kan aanpassen aan complexe niet-asgealigeneerde geometrie waardoor bepaalde regio's veel straal-driehoekintersecties nodig hebben.

Algemene *BSP* bomen kunnen hiervoor theoretisch gezien een oplossing bieden. Het ontwerpen van een algemene *BSP* boom die efficiënter is dan de *Kd* boom bij het *ray traceen*, is een uitdagend probleem. Eén van de moeilijkheden bij het bouwen van een algemene *BSP* boom is het kiezen van goede splitsingsvlakken uit het grote aantal mogelijke splitsingsvlakken. In tegenstelling tot de *Kd* boom, waarbij enkel asgealigeneerde vlakken mogelijk zijn, zijn alle vlakken mogelijk bij een algemene *BSP* boom. In deze masterproef wordt onderzocht of het mogelijk is om goede splitsingsvlakken te bepalen afhankelijk van de normalen van de driehoeken in de scène.

De oplossing die in deze tekst naar voren geschoven wordt, is een nieuw soort algemene *BSP* boom: de *BSP_{SWEET}* boom. De *BSP_{SWEET}* boom laat toe om in elke knoop een aantal richtingen te bepalen afhankelijk van de driehoeken in die knoop. Het beste vlak van alle vlakken met als normaal één van die richtingen, wordt gebruikt om de knoop te splitsen.

1.3 Structuur van de tekst

Hoofdstuk 2 bespreekt de bestaande soorten *BSP* bomen. Hoofdstuk 3 start met het beschrijven van het algemene concept van de nieuwe *BSP_{SWEET}* boom. Daarna worden drie varianten van dit type boom besproken, één die random richtingen gebruikt en twee die gebruik maken van de normalen. Hoofdstuk 4 beschrijft de implementaties, inclusief gelijkenissen en verschillen, van de verschillende bestaande en nieuwe *BSP* bomen. Hoofdstuk 5 bespreekt de resultaten van de nieuwe *BSP_{SWEET}*.

1.3. Structuur van de tekst

bomen in functie van het aantal richtingen en vergelijkt de kwaliteit van de nieuwe bomen met de bestaande *BSP* bomen.

Chapter 2

BSP bomen

Dit hoofdstuk start met een uitleg over het concept van *BSP* bomen. Daarna wijdt dit hoofdstuk uit over de verschillende varianten van de *BSP* boom: de *Kd* boom, de *RBSB* boom en de algemene *BSP* boom van Ize et al. [?] (*BSPIZE*). Het hoofdstuk eindigt met een vergelijking van deze verschillende varianten.

2.1 Concept

De *BSP* boom deelt de ruimte van het omhullend volume recursief op door te splitsen volgens een willekeurig georiënteerd vlak totdat aan een bepaalde stopconditie voldaan wordt.

Het bouwen van de boom Om een *BSP* boom te bouwen moet eerst het omhullend volume van de scène bepaald worden. Het bepalen van de omhullende asgealigneerde balk is het eenvoudigste. Dit omhullend volume wordt dan in twee volumes (de kindvolumes) gesplitst volgens een vlak (het splitsingsvlak). De wortelknoop - die de hele scène voorstelt - krijgt dan twee kindknopen, één voor elk kindvolume. Deze kindknopen bevatten alle driehoeken die (deels) in hun volume liggen. Deze kindknopen worden dan recursief opgesplitst op dezelfde manier. Figuur 2.1 toont een scène waarbij de wortelknoop opgesplitst is in twee kindknopen k_1 en k_2 door het oranje splitsingsvlak. Deze twee kindknopen zijn elk ook opgesplitst volgens een groen splitsingsvlak.

Het intersecteren van de boom De eerste stap bij het bepalen van de intersectie tussen een straal en een boom, is het bepalen van de intersectie tussen de straal en het volume van de wortelknoop. Als er geen intersectie is, is er geen intersectie tussen de straal en de hele boom. Als er wel een intersectie is, wordt de wortelknoop doorkruist. Bij het doorkruisen van een inwendige knoop wordt de intersectie tussen de straal en het splitsingsvlak van de inwendige knoop bepaald. Aan de hand van dat intersectiepunt kan bepaald worden door welke kindknopen de straal gaat en in welke volgorde. Deze kindknopen worden dan op hun beurt in volgorde doorkruist. Het doorkruisen van een bladknoop komt neer op het berekenen van de intersectie

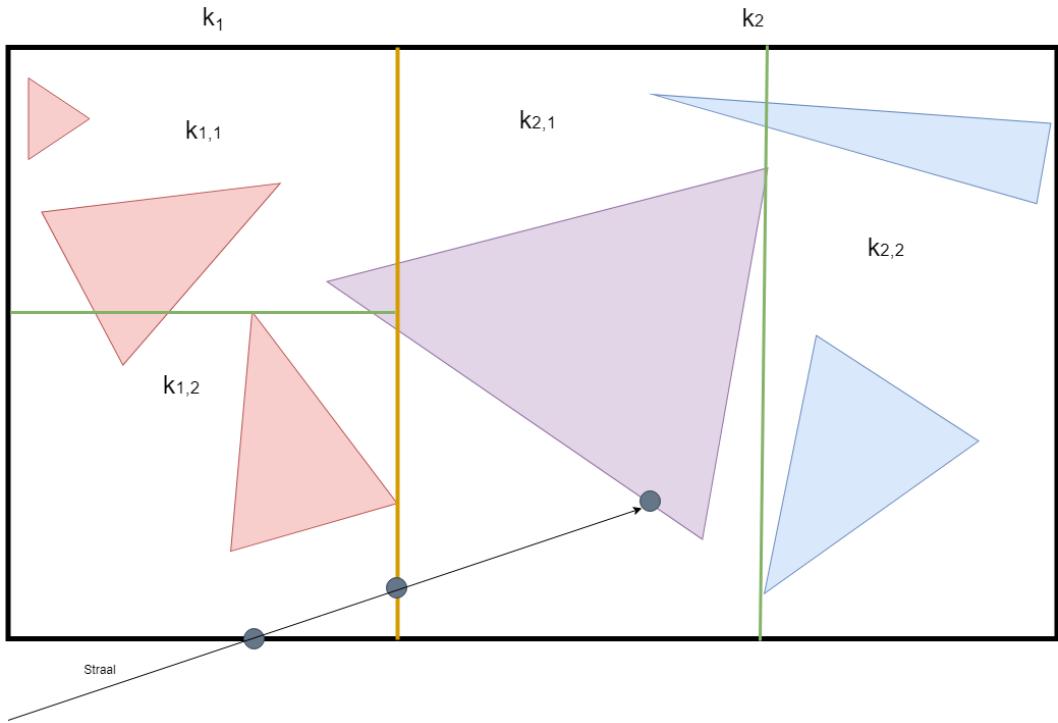


Figure 2.1: Intersecteren van een *BSP* boom - Een 2D voorbeeld dat toont hoe de intersectie tussen een straal en een *BSP* boom wordt bepaald. De straal bepaalt eerst de intersectie met het volume van de wortelknoop. Aangezien er een intersectie is, doorkruist de straal de wortelknoop door te intersecteren met het oranje splitsingsvlak. De k_1 knoop wordt doorkruist waardoor de intersectie met het linkse groene splitsingsvlak berekend wordt. Dan worden alle driehoeken in bladknoop $k_{1,2}$ getest op intersectie, gevolgd door alle driehoeken in bladknoop $k_{1,1}$. Omdat er nog geen intersectie gevonden is, wordt dan de k_2 knoop doorkruist waardoor intersectie met het rechtse groene splitsingsvlak berekend wordt. Bladknoop $k_{2,1}$ wordt dan doorkruist waardoor het intersectiepunt gevonden wordt.

met alle driehoeken in die bladknoop. Figuur 2.1 toont een straal die een *BSP* boom intersecteert.

Splitsingsvlakken Het splitsingsvlak dat een knoop opdeelt in twee delen, kan een grote impact hebben op het aantal doorkruisstappen en het aantal straal-driehoekintersecties. Het bouwalgoritme moet voor elke knoop het beste splitsingsvlak bepalen en als splitsen volgens dat vlak voordelig is, de knoop opsplitsen in twee kindknopen. Heuristieken voorspellen hoe goed een splitsing volgens een bepaald splitsingsvlak is. Het algoritme stopt met het splitsen van de knoop als een stopconditie bereikt wordt. Deze stopconditie kan een maximale diepte zijn, of het feit dat er geen nuttig splitsingsvlak gevonden wordt of dat het aantal driehoeken in de knoop lager is dan een vastgelegde limiet, bijvoorbeeld als er maar één driehoek in de knoop zit.

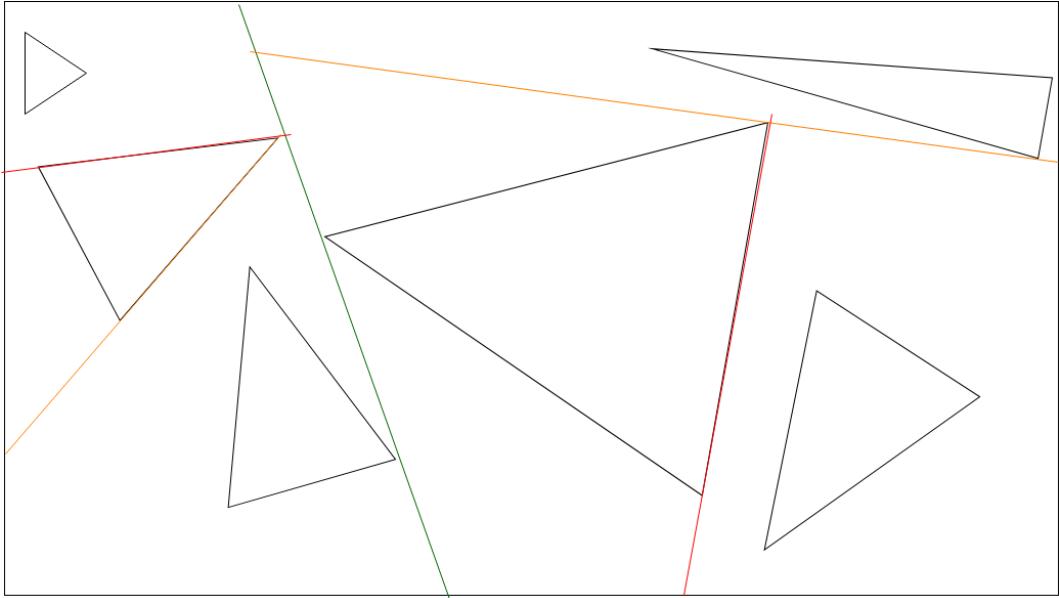


Figure 2.2: Splitsingskracht *BSP* boom - Een 2D voorbeeld dat toont dat alle (niet-intersectorende) driehoeken gesplitst kunnen worden door een *BSP* boom.

Het feit dat de *BSP* boom volgens willekeurig georiënteerde vlakken splitst, is zowel een voor- als nadeel [?]. Het zorgt ervoor dat de *BSP* boom zich heel goed kan aanpassen aan de scène en alle niet-intersectorende driehoeken in principe kan scheiden (zie figuur 2.2). Het zorgt er echter ook voor dat het moeilijk is om deze goede splitsingsvlakken te vinden in de grote verzameling van mogelijke splitsingsvlakken. In de praktijk wordt vaak een specifieke soort *BSP* boom gebruikt: de *Kd* boom.

2.2 *Kd* Bomen

De *Kd* boom is een *BSP* boom waarbij alle splitsingsvlakken asgealigneerd zijn. Hiermee wordt bedoeld dat de splitsingsrichting (de normaal op het splitsingsvlak) evenwijdig is aan één van de drie hoofdassen. Dit zorgt ervoor dat elke knoop van de boom een asgealigneerd balk voorstelt. Het doorkruisen van een knoop uit een *Kd* boom is daardoor goedkoper dan het doorkruisen van een knoop uit een algemene *BSP* boom [?]. De reden hiervoor is dat het goedkoper is om het intersectiepunt van een straal en een asgealigneerd vlak te vinden (verschil en vermenigvuldiging) dan het intersectiepunt van een straal en een willekeurig vlak (twee scalaire producten en deling). Door de beperking op mogelijke splitsingsvlakken kunnen *Kd* bomen zich minder goed aanpassen aan de scène [?]. Ze kunnen bijvoorbeeld niet alle niet-intersectorende driehoeken scheiden. Figuur 2.3 toont een situatie waarin de *Kd* boom niet alle driehoeken kan scheiden.

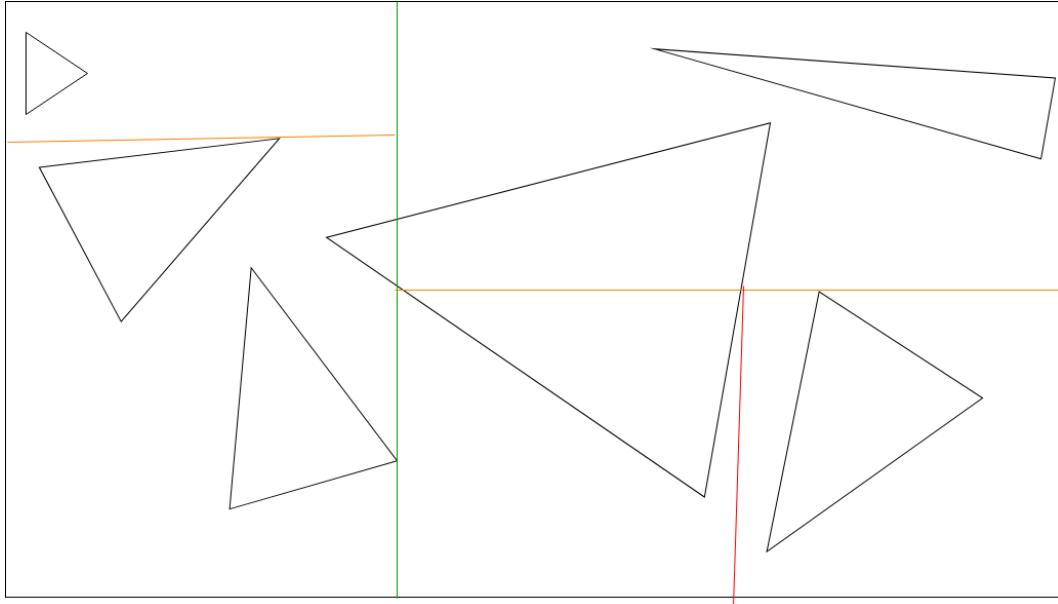


Figure 2.3: Splitsingskracht *Kd* boom - Een 2D voorbeeld dat toont dat niet alle (niet-intersecerende) driehoeken gesplitst kunnen worden door de asgealigneerde vlakken van de *Kd* boom. De twee driehoeken linksonder (en rechtsboven) kunnen niet gesplitst worden omdat zowel hun projecties op de x-as, als hun projecties op de y-as overlappen.

Ondanks dit nadeel, worden in de praktijk *Kd* bomen verkozen boven algemene *BSP* bomen. Ize et al. [?] geven drie ruimverspreide foute aannames over algemene *BSP* bomen die ervoor zorgen dat *Kd* bomen hoger ingeschatt worden. Ten eerste wordt er aangenomen dat algemene *BSP* bomen nooit sneller kunnen zijn dan *Kd* bomen omdat het doorkruisen van een *BSP* boom beduidend duurder is. De beperkte precisie van vloottende komma getallen wordt gezien als het tweede probleem omdat het *BSP* bomen numeriek onstabiel zou maken. De derde aansname is dat door de grotere flexibiliteit (= grotere verzameling van mogelijke splitsingsvlakken) het veel moeilijker is om een goede *BSP* boom te bouwen dan om een goede *Kd* boom te bouwen.

Voor een *Kd*-boom is de Surface Area Heuristiek (*SAH*) de beste gekende methode om bomen met minimale verwachte kost te bouwen [?]. De *SAH* is oorspronkelijk ontwikkeld door Goldsmith en Salmon [?] voor de *BVH* en later aangepast door MacDonald en Booth [?] voor de *Kd* boom. De *SAH* schat de kost van een splitsingsvlak door te veronderstellen dat beide kindknopen, bladknopen worden en dat de kost om een bladknoop te interseceren afhankelijk is van het aantal driehoeken en de oppervlakte van het omhullend volume. De verwachte kost \mathcal{K}_p om een knoop p te splitsen in kindknopen l en r is dan gelijk aan formule 2.1 met kost \mathcal{K} , oppervlakte $SA()$ en aantal driehoeken n . De subscripts i en d staan voor

respectievelijk intersectie en doorkruising.

$$\mathcal{K}_p = \frac{SA(l)}{SA(p)} * n_l * \mathcal{K}_i + \frac{SA(r)}{SA(p)} * n_r * \mathcal{K}_i + \mathcal{K}_d \quad (2.1)$$

De kost van het beste splitsingsvlak (laagste kost) wordt dan vergeleken met de kost voor de knoop als die niet gesplitst zou worden: $n * \mathcal{K}_i$. Als splitsen voordelig is, wordt de knoop opgesplitst volgens dit splitsingsvlak, anders wordt de knoop een bladknoop.

Alle mogelijke asgealigneerde splitsingsvlakken testen is onhaalbaar. Havran [?] toonde aan dat de kost van de *SAH* langs een richting ofwel lineair stijgt ofwel lineair daalt tussen eindpunten (de minimale en maximale waarde) van de driehoeken langs die richting. Dit impliceert dat het beste splitsingsvlak door een eindpunt van een driehoek gaat. Het is dus voldoende om enkel de splitsingsvlakken te bekijken die door de eindpunten van de driehoeken gaan. Hieruit volgt dat er voor elke richting in een knoop met n driehoeken, $2n$ splitsingsvlakken bekeken moeten worden. Aangezien een *Kd* boom drie richtingen bekijkt, is het bij een *Kd* boom voldoende om $6n$ splitsingsvlakken te bekijken. Om de *SAH* kost te berekenen voor een splitsingsvlak moet het aantal driehoeken dat (deels) aan de ene kant van het splitsingsvlak ligt (n_l) en het aantal driehoeken dat (deels) aan de andere kant ligt (n_r) gekend zijn. Om deze aantallen efficiënt te kunnen berekenen, worden de eindpunten van de driehoeken in de knoop gesorteerd volgens hun projectie op de splitsingsrichting. Een veegbeweging (*sweep*) over deze gesorteerde lijst kan dan in lineaire tijd de *SAH* kost van alle splitsingsvlakken langs de splitsingsrichting berekenen.

2.3 RBSP bomen

De Restricted Binary Space Partitioning (*RBSP*) boom is een uitbreiding van de *Kd* boom die toelaat om knopen op te splitsen volgens splitsingsrichtingen uit een vaste verzameling van k richtingen. Het omhullend volume van een *RBSP* knoop is hierdoor geen balk maar een Discreet Georiënteerde Polytoop met k richtingen: een k -DOP. Zowel Klosowski et al. [?] als Zachmann [?] hebben hiërarchiën van k -DOPs gebruikt binnen het domein van botsherkenning (*collision detection*). De *RBSP* boom is voor het eerst gebruikt in *ray tracing* door Kammaje en Mora [?] en verder onderzocht door Budge et al. [?]. Aangezien de splitsingsrichtingen niet asgealigneerd moeten zijn, lijkt de *RBSP* boom meer op de algemene *BSP* boom dan de *Kd* boom. Net als de *Kd* boom kan de *RBSP* boom niet alle niet-intersecerende driehoeken scheiden. Figuur 2.4 toont een situatie waarin de *RBSP* boom niet alle driehoeken kan scheiden.

Een belangrijke ontwerpbeslissing bij *RBSP* bomen is het kiezen van de verzameling splitsingsrichtingen. Volgens Budge et al. [?] werkt in principe elke verzameling met minstens drie niet-evenwijdige richtingen, maar is het gewenst om richtingen te kiezen die samen de eenheidsbol goed bedekken. Kammaje en Mora [?] genereren punten langs een spiraal op gelijk verdeelde breedtegraden volgens de gouden

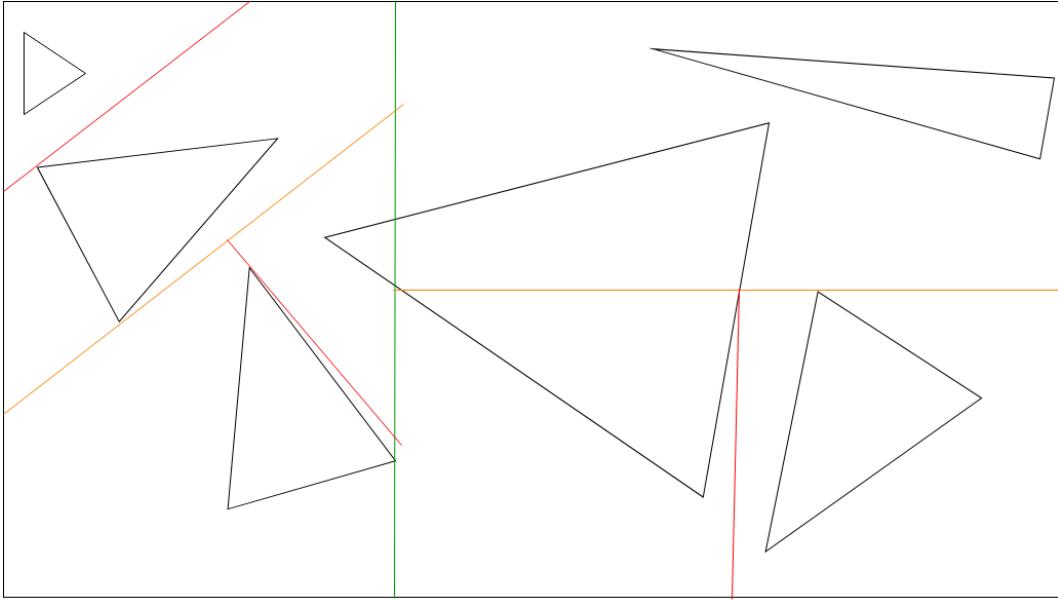


Figure 2.4: Splitsingskracht *RBSP* boom - Een 2D voorbeeld dat toont dat niet alle (niet-intersecerende) driehoeken gesplitst kunnen worden door de vlakken van de *RBSP* boom. De *RBSP* boom kan de driehoeken wel beter splitsen dan de *Kd* boom in figuur 2.3. De twee driehoeken rechtsboven kunnen niet gesplitst worden omdat de discrete verzameling van k richtingen, geen richting bevat waارlangs deze driehoeken gesplitst kunnen worden.

ratio. Budge et al. [?] gebruiken de verzamelingen die ze de standaardrichtingen van Klosowski et al. [?] noemen. Deze richtingen gebruiken enkel waarden uit de verzameling $\{-1, 0, 1\}$ als x , y en z coördinaat.

Kammaje en Mora [?] toonden aan dat de SAH ook gebruikt kan worden voor *RBSP* bomen. Net zoals bij de *Kd* boom moeten voor elke splitsingsrichting de eindpunten van de driehoeken gesorteerd worden en $2n$ splitsingsvlakken bekeken worden. In totaal bekijkt de *RBSP* boom dus $2kn$ splitsingsvlakken. Het bouwen van de *RBSP* boom is computationeel duurder dan het bouwen van de *Kd* boom door het grotere aantal richtingen en het feit dat het splitsen en het berekenen van de oppervlakte van een k-DOP computationeel duurder is dan het splitsen en het berekenen van de oppervlakte van een balk. Budge et al. [?] vonden een oplossing voor dit tweede probleem door een methode te ontwikkelen waarmee de kind k-DOPs en hun oppervlaktes incrementeel berekend kunnen worden tijdens de sweepbeweging.

De huidige *RBSP* implementaties zijn superieur ten opzichte van de *Kd* boom in termen van het aantal straal-driehoekintersecties en het aantal doorkruisingen, maar moeten onderdoen in termen van rendertijd. Ize et al. [?] menen dat de *RBSP* boom de slechtste eigenschappen van zowel de *Kd* boom als de algemene *BSP* boom overneemt. Net als de *Kd* boom kan het geen rekening houden met de lokale geometrie en zich dus niet aanpassen aan complexe geometrie. Net als bij

de algemene *BSP* boom moet de intersectie met een willekeurig georiënteerd vlak berekend worden om knopen te doorkruisen. Budge et al. [?] tonen aan dat deze tweede eigenschap minder erg is bij de *RBSB* boom dan bij de algemene *BSP* boom omdat het mogelijk is om alle scalaire producten op voorhand (en dus maar één keer) te berekenen.

2.4 Algemene *BSP* Bomen in de praktijk

Ize et al. [?] ontwikkelden de eerste (en enige) algemene *BSP* boom voor *ray tracing*. In tegenstelling tot de *Kd* en *RBSB* boom kan *BSP_{Ize}* wel splitsingsvlakken kiezen afhankelijk van de geometrie. De *BSP_{Ize}* boom gebruikt de splitsingsvlakken van de *Kd* boom en elke driehoek in de knoop bepaalt nog vier extra splitsingsvlakken. Deze vier vlakken zijn: het vlak van de driehoek zelf (autopartitie) en de drie vlakken loodrecht op de driehoek door elk van de drie zijden. Merk op dat deze laatste vier vlakken rekening houden met de geometrie en niet mogelijk zouden zijn bij een *RBSB* boom [?]. Het omhullend volume van de knopen bij een *BSP* boom is een convex veelvlak. Voor de eenvoud wordt de asgealigneerde omhullende balk gebruikt als omhullend volume voor de wortelknoop. Dit heeft als extra voordeel dat er een zeer snelle test is voor stralen die niets raken.

De *SAH* kan ook gebruikt worden voor algemene *BSP* bomen. De *BSP_{Ize}* boom controleert de $6n$ *Kd* splitsingsvlakken door te sweepen zoals bij de *Kd* en *RBSB* boom. Het splitsen in kindknopen en de *SA* berekening is duurder aangezien het omhullend volume een convex veelvlak is. De *BSP_{Ize}* boom controleert ook vier extra vlakken per driehoek. Voor deze vlakken is het berekenen van de *SAH* kost moeilijker omdat het aantal driehoeken links en rechts van het vlak bepaald moet worden. Om dit efficiënt te bepalen, gebruiken Ize et al. [?] de *BVH* als hulpstructuur. In elke knoop wordt een *BVH* boom gebouwd en die wordt bij elke niet-*Kd* splitsing gebruikt om het aantal driehoeken in beide kindknopen te bepalen. Het bepalen van deze aantallen gebeurt in logaritmische tijd in tegenstelling tot de constante tijd bij de vorige bomen. Hierdoor is het bouwen van de *BSP_{Ize}* boom computationeel beduidend duurder dan het bouwen van *RBSB* en *Kd* bomen. De inwendige knopen van de boom kunnen worden opgedeeld in twee groepen: de knopen die gesplitst worden door een *Kd* vlak en de knopen die gesplitst worden door een geometrie-afhankelijk *BSP* vlak. Met *Kd* knopen worden de knopen uit de eerste groep bedoeld, met *BSP* knopen die uit de tweede groep.

Ize et al. [?] verminderen het probleem van de tragere *BSP* boom doorkruising door *Kd* knopen apart te behandelen bij het doorkruisen. Als een *Kd* knoop doorkruist wordt, kan de intersectie met het splitsingsvlak berekend worden als de intersectie van de straal met een asgealigneerd vlak. De boom die deze optimalisatie toepast, wordt aangeduid met *BSP_{Ize}^{Kd}*. Het feit dat *Kd* knopen goedkoper zijn om te doorkruisen dan *BSP* knopen, zorgt ervoor dat er voor deze twee soorten knopen een aparte doorkruiskost gebruikt moet worden in de *SAH*: $\mathcal{K}_{d,BSP}$ en $\mathcal{K}_{d,Kd}$.

Deze kosten rechtstreeks in de *SAH* gebruiken, zorgt ervoor dat voornamelijk *BSP* knopen gecreëerd worden. De reden hiervoor is dat de intersectieterm van de *SAH* lineair varieert in het aantal driehoeken en die intersectieterm domineert snel de constante doorkruistterm waardoor *BSP* splitsingen, die de driehoeken beter splitsen, gekozen worden [?]. Deze lineaire afhankelijkheid is geen probleem als de *SAH* enkel moet beslissen of een knoop gesplitst wordt of niet, maar wel als het moet bepalen of een knoop al dan niet gesplitst wordt en of dit best door een goedkoop *Kd* vlak of door een duur *BSP* vlak gedaan wordt.

Ize et al. [?] lossen dit probleem op door ook $\mathcal{K}_{d,BSP}$ lineair te laten variëren met het aantal driehoeken: $\mathcal{K}_{d,BSP} = \alpha * \mathcal{K}_i * (n - 1) + \mathcal{K}_{d,Kd}$ waarbij α een instelbare parameter is. Als er na het testen van alle splitsingsvlakken geen splitsingsvlak gevonden is dat zorgt dat de kost om te splitsen lager is dan de kost om een blad-knoop te creëren, worden alle *BSP* vlakken opnieuw getest, maar deze keer met een constante $\mathcal{K}_{d,BSP}$. Dit blijkt veel beter te werken dan een constante kost. Merk op dat deze optimalisatie gebruikt kan worden bij elke *BSP* boom die de *Kd* richtingen bekijkt. Aangezien de *Kd* richtingen bij alle huidige *RBSP* implementaties steeds in de verzameling splitsingsrichtingen zitten, kan de optimalisatie ook gebruikt worden om een *RBSP^{Kd}* boom te bouwen.

De *BSP_{IZE}^{Kd}* boom is in veel scenes even snel of zelfs sneller dan de *Kd* boom. De niet geoptimaliseerde *BSP_{IZE}* boom is voor sommige scenes ook al beter dan de *Kd* boom. De winst wordt behaald door het lagere aantal straal-driehoekintersecties. Het aantal knoopdoorkruisingen stijgt echter, waardoor de totale verbetering wordt afgezwakt. De *BSP_{IZE}^{Kd}* boom toont veel minder variatie in rendertijd per pixel dan de *Kd* boom die duidelijke hotspot regio's heeft. Dit toont aan dat algemene *BSP* bomen beter kunnen omgaan met complexe geometrie.

2.5 Samenvatting

Bouwen en intersecteren Tabel 2.1 vergelijkt de hierboven besproken *BSP* bomen. Hoe algemener de *BSP* boom, hoe complexer het omhullend volume en hoe nauwer de boom kan aansluiten aan de scene. Als voor meerdere driehoeken in de knoop, vlakken volgens dezelfde richting bekeken worden, kan sweeping toegepast worden om efficiënt de *SAH* kosten te berekenen. Als sweeping niet kan, zoals bij de geometrie-afhankelijke vlakken van de *BSP_{IZE}* boom, is het berekenen van de *SAH* kosten moeilijker en moet een hulpstructuur gebruikt worden. Voor elk van deze soorten *BSP* boom kan de optimalisatie met de snelle *Kd* knoopdoorkruising gebruikt worden. Voor de *RBSP* boom is dit nog nooit gedaan.

Aantal verschillende splitsingsvlakken Eén van de belangrijkste eigenschappen van een *BSP* boom is zijn vermogen om zich aan te passen aan complexe geometrie. Het totaal aantal verschillende splitsingsvlakken dat bekeken wordt tijdens het bouwen van de boom, draagt bij tot dit vermogen. Voor een scene met n

	<i>Kd</i>	<i>RBSP</i>	<i>BSPIZE</i>
Omhullend volume	Asgealigneerde balk	$k - DOP$	Convex veelvlak
Sweeping	Ja	Ja	Deels
Geometrie afhankelijke vlakken	Nee	Nee	Ja
Snelle Kd doorkruising	<i>Kd</i>	$RBSP^{Kd}$ ¹	BSP_{IZE}^{Kd}
# splitsingsvlakken per niveau	$6n$	$2kn$	$10n$
totaal # ≠ splitsingsvlakken	$6n$	$2kn$	$10n$

Table 2.1: Vergelijking van de bestaande soorten *BSP* bomen - Deze tabel vat een aantal belangrijke eigenschappen van de bestaande soorten *BSP* bomen samen.

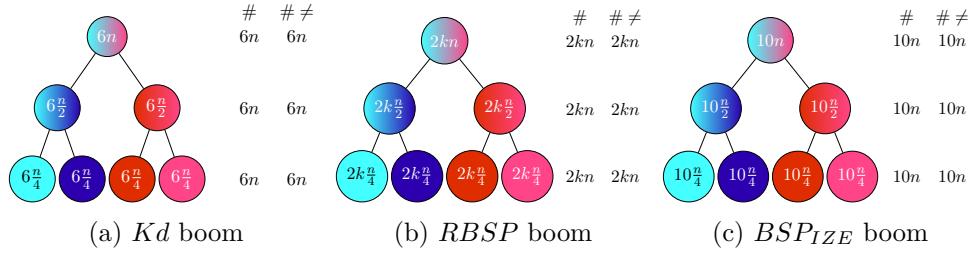


Figure 2.5: Splitsingsvlakken *Kd*, *RBSP* en *BSPIZE* - Per niveau het aantal (#) splitsingsvlakken en het totaal aantal verschillende (# ≠) splitsingsvlakken gebruikt in bovenliggende niveaus.

driehoeken, bekijkt een *Kd* boom $6n$ verschillende splitsingsvlakken. Elk niveau van de boom bekijkt exact dezelfde splitsingsvlakken. Figuur 2.5a toont dit visueel. Een *RBSP* boom met k discrete richtingen doet hetzelfde, maar bekijkt $2kn$ verschillende splitsingsvlakken. Figuur 2.5b toont dit visueel. De *BSPIZE* boom gebruikt $10n$ verschillende splitsingsrichtingen, $6n$ voor de *Kd* richtingen en n voor elk van de vier andere richtingen. De *BSPIZE* boom bekijkt op elk niveau ook exact dezelfde splitsingsvlakken en is dus niet zo algemeen als een *BSP* boom kan zijn. Figuur 2.5c toont dit visueel. De reden hiervoor is dat de gebruikte *BSP* splitsingsvlakken enkel afhankelijk zijn van de driehoeken zelf en niet van welke driehoeken samen in een knoop zitten.

Geen van bovenstaande bomen gebruikt de volledige vrijheid van een *BSP* boom om op elk niveau andere splitsingsvlakken te nemen en op die manier beperken ze hun vermogen om zich aan te passen aan complexe geometrie. Driehoeken die in de wortelknoop door geen enkel vlak van elkaar kunnen worden gesplitst, kunnen op geen enkel niveau van elkaar gesplitst worden. Het volgende hoofdstuk introduceert nieuwe *BSP* bomen die deze vrijheid wel benutten.

¹De $RBSP^{Kd}$ boom is nog nooit geïmplementeerd.

Chapter 3

BSP_{SWEET}

In dit hoofdstuk wordt een nieuw soort *BSP* boom besproken: de *BSP_{SWEET}* boom. Eerst wordt het nut van het opsplitsen van bladknopen in kleinere bladknopen wiskundig besproken en aangetoond met behulp van een voorbeeld. Het algemene idee van de *BSP_{SWEET}* boom wordt dan besproken en daarna worden een aantal specifieke versies van de *BSP_{SWEET}* (*BSP_{random}*, *BSP_{wn}* en *BSP_{cn}*) besproken.

3.1 Probleemstelling

Het doel van acceleratiestructuren is om de totale tijd nodig om een scène te renderen, te minimaliseren. Deze sectie toont aan dat de totale rendertijd afhankelijk is van het aantal driehoeken in de geïntersecteerde bladknopen. In de eerste subsectie wordt wiskundig aangetoond dat het (onder bepaalde aannames) altijd voordelig is om bladknopen met meer dan één driehoek op te splitsen in kleinere bladknopen. De tweede subsectie toont een voorbeeld waarbij de *Kd* en *BSP_{SIZE}* boom vergeleken worden op basis van de grootte van de bladknopen.

3.1.1 Wiskundige basis

De rendertijd T_{render} bevat twee grote factoren: de tijd gespendeerd aan het intersecteren met driehoeken (de intersectietijd) en de tijd gespendeerd aan het doorkruisen van de boom (de doorkruistijd). De totale intersectietijd $T_{i,totaal}$ is afhankelijk van het aantal driehoeken n_b in de geïntersecteerde bladknopen b en het aantal keer D_b dat elk van deze bladknopen doorkruist wordt. De totale doorkruistijd $T_{d,totaal}$ is afhankelijk van het aantal doorkruisingen $D_{inwendig}$ van inwendige knopen. Formule 3.1 beschrijft dit wiskundig met T_i de tijd nodig voor één straal-driehoekintersectie, T_d de tijd nodig om één knoop te doorkruisen en B het aantal geïntersecteerde bladknopen.

$$T_{render} \sim T_{i,totaal} + T_{d,totaal} = T_i * \sum_b^B n_b * D_b + T_d * D_{inwendig} \quad (3.1)$$

Stel dat één kindknoop b_j uit de boom wordt opgesplitst in twee kleinere kindknopen b_{j1} en b_{j2} die elk de helft van de driehoeken krijgen. Deze opsplitsing is voordelig als aan voorwaarde 3.2 voldaan is. Deze voorwaarde drukt uit dat knoop b_j nu een inwendige knoop wordt en dus niet meer zorgt voor een intersectietijd en wel voor een doorkruistijd en dat de nieuwe kindknopen zorgen voor een intersectietijd. De voorwaarde is equivalent aan voorwaarden 3.3 en 3.4.

$$T_{\text{render}} - T_i * n_{b_j} * D_{b_j} + T_d * D_{b_j} + \frac{n_{b_j}}{2} * (D_{b_{j1}} + D_{b_{j2}}) * T_i \leq T_{\text{render}} \quad (3.2)$$

$$\Leftrightarrow \frac{n_{b_j}}{2} * (D_{b_{j1}} + D_{b_{j2}}) * T_i \leq (T_i * n_{b_j} - T_d) * D_{b_j} \quad (3.3)$$

$$\Leftrightarrow D_{b_{j1}} + D_{b_{j2}} \leq 2D_{b_j} * \left(1 - \frac{T_d}{n_{b_j} * T_i}\right) \quad (3.4)$$

De som in het linkerlid van voorwaarde 3.4 is minstens gelijk aan D_{b_j} aangezien elke doorkruising van b_j voor minstens één doorkruising door een kindknoop zorgt. Analoog kan worden ingezien dat de maximale waarde voor deze som gelijk is aan $2D_{b_j}$ aangezien elke doorkruising van b_j voor maximaal twee doorkruisingen door een kindknoop kan zorgen. Hieruit volgt ongelijkheid 3.5.

$$D_{b_j} \leq D_{b_{j1}} + D_{b_{j2}} \leq 2D_{b_j} \quad (3.5)$$

In het algemeen geval geldt dat $D_{b_{j1}} + D_{b_{j2}} = (2 * (1 - \beta) + \beta)D_{b_j}$ waarbij β het procentueel aantal doorkruisingen is dat door slechts één van de twee kindknopen gaat. In dit geval leidt voorwaarde 3.4 tot voorwaarde 3.6.

$$(2 * (1 - \beta) + \beta)D_{b_j} \leq 2D_{b_j} - \frac{2D_{b_j}T_d}{n_{b_j}T_i} \Leftrightarrow 2 - \beta \leq 2 - \frac{2T_d}{n_{b_j}T_i} \Leftrightarrow T_d \leq \frac{\beta n_{b_j}}{2} T_i \quad (3.6)$$

In het ideale geval ($\beta = 1$) leidt voorwaarde 3.6 tot $T_d \leq \frac{n_{b_j}}{2} T_i$. Het opsplitsen van een knoop met twee driehoeken, kan hierdoor pas voordelig zijn als de doorkruistijd kleiner is dan de intersectietijd. Aangezien de doorkruistijd in de realiteit beduidend kleiner is dan de intersectietijd, is het in dit ideale geval altijd voordelig om een kindknoop op te splitsen, ongeacht het aantal driehoeken in de knoop. In het slechtste geval ($\beta = 0$) kan aan voorwaarde 3.6 enkel voldaan zijn als de doorkruistijd gelijk is aan nul. Dit is onmogelijk waardoor opsplitsen nooit voordelig kan zijn in dit geval.

Het is moeilijk om de waarde van β te voorspellen, deze is namelijk afhankelijk van de exacte stralen die tijdens het renderen gevuld worden, de specifieke driehoeken in de knoop en het splitsingsvlak. Voorwaarde 3.6 toont dat de kans dat splitsen voordelig is, lineair stijgt met n_{b_j} . De voorwaarde toont ook dat het splitsen van een knoop met twee driehoeken, voordelig is wanneer de doorkruistijd β keer kleiner is dan de intersectietijd. Intuïtief lijkt het logisch dat hier in het algemeen aan voldaan is. Hieruit kan worden afgeleid dat het altijd beter is om bladknopen met meer dan één driehoek op te splitsen in twee kleinere bladknopen.

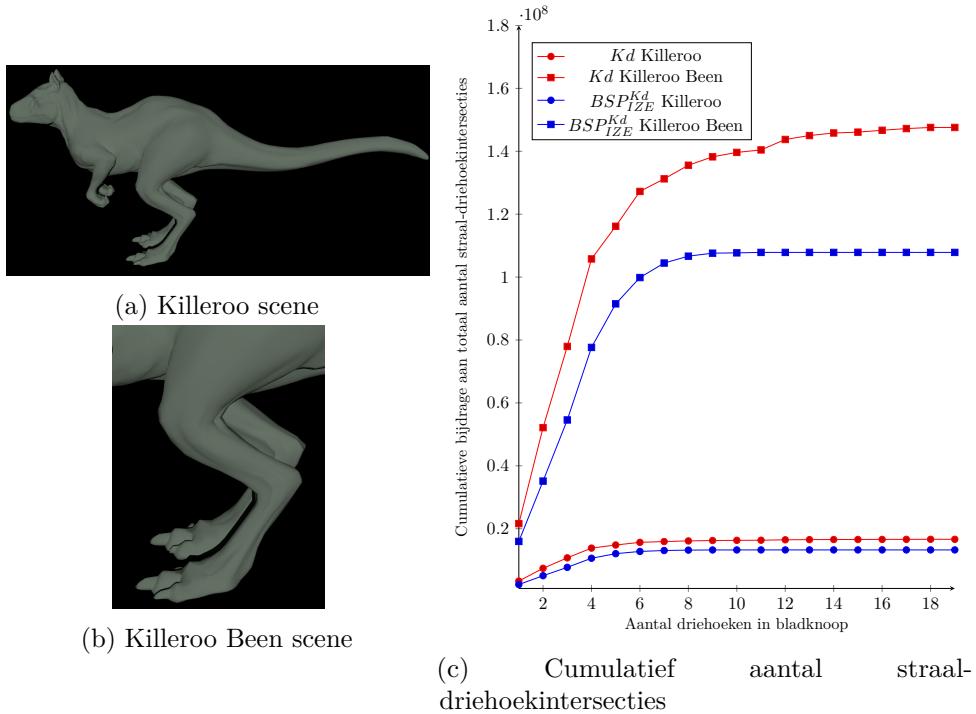


Figure 3.1: Invloed grootte bladknopen op het aantal straal-driehoekintersecties - (a) toont de Killeroo scene, (b) toont de scène waarbij ingezoomd is op de benen van de Killeroo, (c) toont het totaal aantal intersecties als een cumulatieve som over het aantal driehoeken in de bladknoop. Dit betekent dat de waarde bij x overeenkomt met de som van het aantal intersecties in bladknopen met x of minder driehoeken.

3.1.2 Voorbeeld

Figuur 3.1a toont de Killeroo scene die als voorbeeldscene dient bij de pbrt [?] *ray tracer*. Voor deze scène zijn de Kd boom en de BSP_{IZE}^{Kd} boom aan elkaar gewaagd. De BSP_{IZE}^{Kd} boom neemt de bovenhand als er wordt ingezoomd op de benen (figuur 3.1b) van de Killeroo, waar de Kd boom veel bladknopen met meerdere driehoeken bevat. Figuur 3.1c toont het cumulatief aantal intersecties per groep van bladknopen met hetzelfde aantal driehoeken. Voor de gewone Killeroo scène, heeft de Kd boom slechts een beperkt aantal extra intersecties nodig. Bij de ingezoomde scène, komt een groot deel van de intersecties van de Kd boom door intersecties met bladknopen met een groot aantal driehoeken. Dit toont aan dat algemene BSP bomen nuttig kunnen zijn omdat ze in principe alle niet-intersecerende driehoeken van elkaar kunnen scheiden en er dus minder regio's zijn met veel grote bladknopen. Het aantal knoopdoorkruisingen bij de BSP_{IZE}^{Kd} boom is zelfs lager dan bij de Kd boom voor beide scènes. Dit komt omdat de algemene BSP bomen nauwer aansluiten aan het object waardoor minder stralen de knopen raken.

Figuur 3.2 toont *false color* afbeeldingen van het aantal zichtstraalintersecties van de Killeroo en Killeroo Been scene voor zowel de Kd boom als de BSP_{IZE}^{Kd}

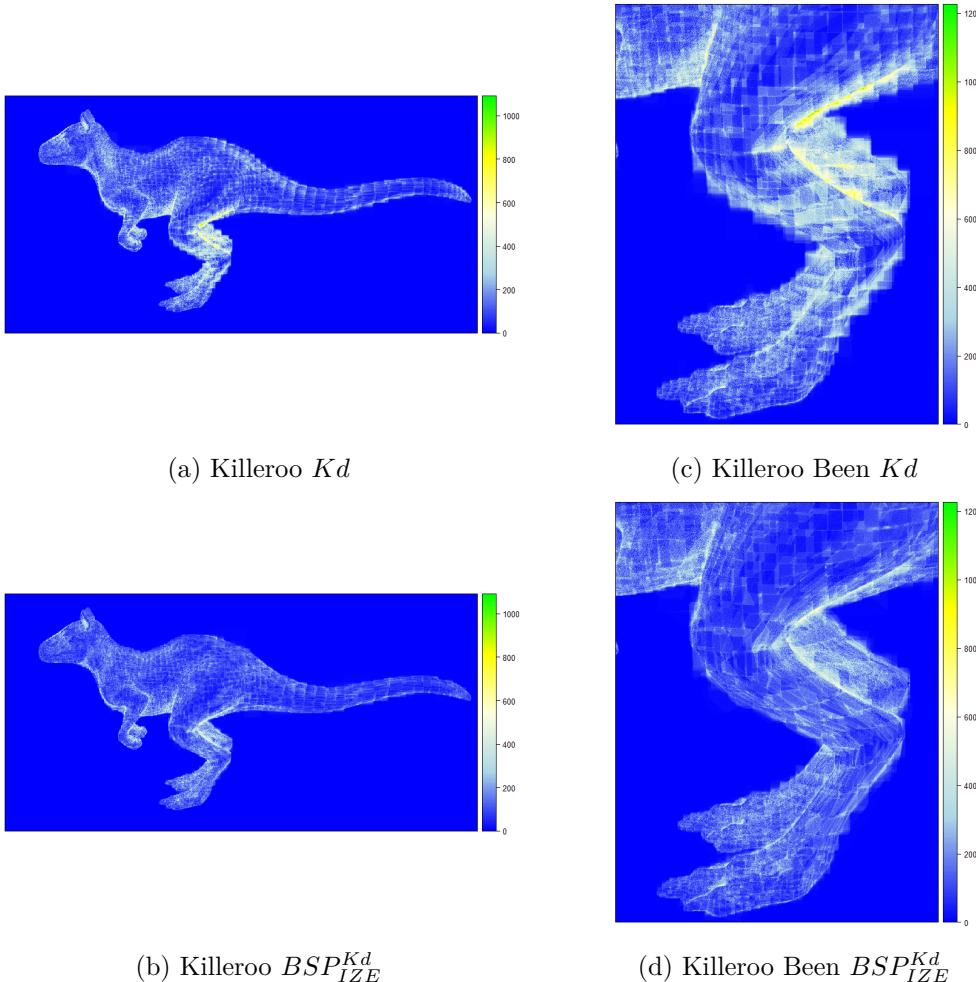


Figure 3.2: *False color* afbeeldingen van de Killeroo en Killeroo Been scene - Deze afbeeldingen tonen dat de Kd boom slecht presteert bij sommige delen van een scène, in dit geval de benen van de Killeroo. Bij de BSP_{IZE}^{Kd} boom is dit fenomeen veel minder uitgesproken en het valt ook op dat de BSP_{IZE}^{Kd} boom nauwer aansluit aan de scène.

boom. Voor de Killeroo scène zijn de *false color* afbeeldingen van beide bomen zeer gelijkaardig, maar aan de benen heeft de Kd boom duidelijk meer intersecties nodig. Dit wordt bevestigd door de *false color* afbeeldingen van de Killeroo Been scène waarop duidelijk zichtbaar is dat de BSP_{IZE}^{Kd} boom zich beter kan aanpassen aan complexe geometrie. Het is ook zichtbaar dat de BSP_{IZE}^{Kd} boom nauwer aansluit aan de scène dan de Kd boom. Merk op dat, zoals besproken in het vorige hoofdstuk, de BSP_{IZE}^{Kd} boom nog niet alle vrijheden van een algemene BSP boom gebruikt.

De volgende secties bespreken nieuwe BSP bomen die gebruik maken van de vrijheid om op elk niveau van de boom andere splitsingsvlakken te gebruiken. Op die manier kunnen ze meer bladknopen opsplitsen in kleinere bladknopen en nog

nauwer aansluiten aan de scene.

3.2 Concept

De BSP_{SWEEP} boom is een algemene BSP boom waarbij in elke knoop k richtingen bepaald worden en alle $2n$ splitsingsvlakken langs elk van deze richtingen bekeken worden door te sweepen. Deze k richtingen kunnen verschillend zijn voor elke knoop en kunnen gekozen worden afhankelijk van de lokale geometrie. De $RBSP$ boom is een BSP_{SWEEP} boom waarbij de gekozen richtingen in elke knoop hetzelfde zijn. De BSP_{SWEEP} boom heeft drie belangrijke ontwerpbeslissingen. De belangrijkste ontwerpbeslissing bij de BSP_{SWEEP} boom is de methode die gebruikt wordt om de k richtingen te bepalen. Een tweede belangrijke ontwerpbeslissing is de waarde van k . De derde belangrijke ontwerpbeslissing sluit aan bij de eerste en gaat over het al dan niet gebruiken van de Kd richtingen als de eerste drie van de k richtingen.

3.3 Gebaseerd op random richtingen

De simpelste BSP_{SWEEP} boom, de BSP_{random} boom, bepaalt in elke knoop k random richtingen onafhankelijk van de geometrie. De richtingen worden uniform op de hemisfeer gegenereerd. Het idee achter deze boom is dat het nuttiger kan zijn om te proberen om driehoeken te splitsen via veel verschillende (mogelijks slechte) vlakken, dan om ze steeds met dezelfde vlakken te proberen te splitsen. Als de driehoeken in de scène uniform verdeeld zijn, dan is de kans dat twee driehoeken volgens een willekeurige richting gesplitst kunnen worden, even groot als de kans dat ze door een Kd richting gesplitst kunnen worden.

Als de BSP_{random} boom perfect gebalanceerd is, worden in elk niveau $2kn$ verschillende splitsingsvlakken bekeken. Deze splitsingsvlakken zijn verschillend op elk niveau, zodat in totaal $2kn\log(n)$ verschillende splitsingsvlakken bekeken worden. Figuur 3.3 toont dit visueel. De BSP_{random} boom probeert elke driehoek via gemiddeld $2k\log(n)$ ($\mathcal{O}(\log(n))$) vlakken te splitsen van de andere driehoeken, in tegenstelling tot de bestaande bomen die dit maximaal met $\mathcal{O}(1)$ vlakken proberen.

De Kd richtingen zijn in praktische scènes vaak beter dan willekeurige richtingen omdat ze loodrecht op elkaar staan waardoor ze de hemisfeer goed bedekken en omdat scènes die door de mens gemaakt worden, vaak asgealigneerde delen bevatten. Dit geeft aanleiding tot een boom die als eerste drie richtingen steeds de Kd richtingen kiest en enkel de overige $k - 3$ richtingen random genereert: de $BSP_{random+}$ boom. Een extra voordeel is dat de snellere Kd knoopdoorkruising gebruikt kan worden. Een BSP_{random} boom die altijd de Kd richtingen gebruikt en de doorkruising van Kd knopen optimaliseert, wordt aangeduid als $BSP_{random+}^{Kd}$. Als de $BSP_{random+}$ boom perfect gebalanceerd is, worden in elk niveau $2kn$ splitsingsvlakken bekeken.

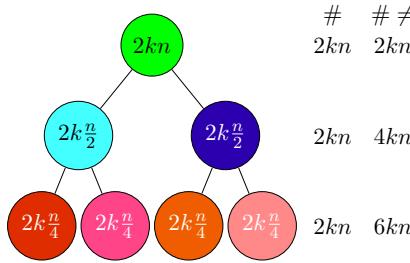


Figure 3.3: Splitsingsvlakken BSP_{random} - Per niveau het aantal ($\#$) splitsingsvlakken en het totaal aantal verschillende ($\# \neq$) splitsingsvlakken gebruikt in bovenliggende niveaus bij de BSP_{random} boom.

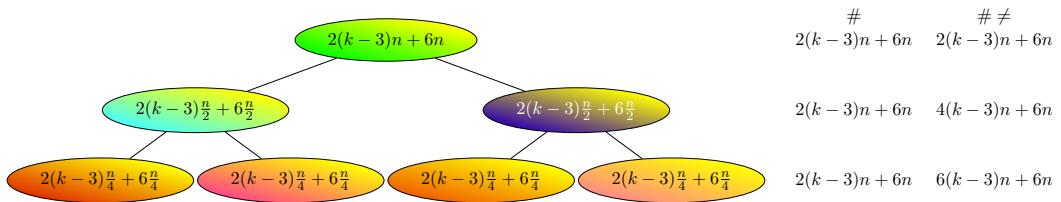


Figure 3.4: Splitsingsvlakken $BSP_{random+}^{(Kd)}$ - Per niveau het aantal ($\#$) splitsingsvlakken en het totaal aantal verschillende ($\# \neq$) splitsingsvlakken gebruikt in bovenliggende niveaus bij de $BSP_{random+}^{(Kd)}$ boom.

Van deze $2kn$ zijn er $6n$ die hergebruikt worden, de vlakken volgens de Kd richtingen. Dit zorgt voor $2(k-3)n$ verschillende splitsingsvlakken per niveau, zodat in totaal $2(k-3)n \log(n) + 6n$ verschillende splitsingsvlakken bekijken worden. Figuur 3.4 toont dit visueel. De $BSP_{random+}^{(Kd)}$ boom probeert elke driehoek via gemiddeld $\mathcal{O}(\log(n))$ vlakken te splitsen van de andere driehoeken, net als de BSP_{random} boom.

3.4 Gebaseerd op normalen

De kracht van de BSP_{SWEEP} boom ligt in het feit dat er gebruik gemaakt kan worden van de lokale geometrie om de splitsingsrichtingen te bepalen. De normalen van de driehoeken in een knoop bevatten informatie over de oriëntatie van de driehoeken. De autopartitievvlakken van Ize et al. maken ook gebruik van de normalen, maar de normaal van een driehoek wordt enkel voor die driehoek zelf gebruikt.

3.4.1 Willekeurige normaal

De BSP_{wn} boom is een BSP_{SWEEP} boom waarbij in elke knoop de normalen van k willekeurige driehoeken gekozen worden als splitsingsrichtingen. Als er k of minder driehoeken in de knoop zitten, worden alle normalen als splitsingsrichtingen genomen. In het algemeen zijn er n driehoeken met n verschillende normalen waardoor er in totaal $2n^2$ mogelijke splitsingsvlakken zijn. Figuur 3.5a toont het aantal splits-

ingsvlakken gebruikt per knoop in de bovenste niveaus van de boom. Deze figuur is identiek aan de figuur voor de BSP_{random} boom.

Voor de onderste $\log(k)$ niveaus waarop gesplitst wordt - dit zijn de onderste $\log(k) + 1$ niveaus behalve het onderste niveau - is er echter een verschil. Dit verschil volgt uit het feit dat er in die niveaus k of minder driehoeken in elke knoop zitten. In deze onderste $\log(k)$ niveaus worden er in elke knoop $2n_m^2$ splitsingsvlakken bekeken, met $n_m \leq k$. Een knoop op het m^{de} laagste niveau van deze $\log(k)$ onderste niveaus bevat $n_m = \frac{n}{2^{\log(n)-m}}$ driehoeken waardoor er $2n_m^2 = 2 * (\frac{n}{2^{\log(n)-m}})^2 = 2 * (2^m)^2 = 2 * 4^m$ splitsingen gebeuren in deze knoop. Formule 3.7 toont dat het totaal aantal splitsingsvlakken bekeken op het $\log(k) - j^{de}$ onderste niveau gelijk is aan $\frac{2kn}{2^j}$. Dit aantal is berekend als het aantal splitsingsvlakken per knoop $(2 * 4^{\log(k)-j})$ vermenigvuldigd met het aantal knopen $(2^{\log(n)-\log(k)+j})$ op het niveau.

$$2 * 4^{\log(k)-j} * 2^{\log(n)-\log(k)+j} = 2 * 2^{\log(k)+\log(n)-j} = \frac{2 * 2^{\log(kn)}}{2^j} = \frac{2kn}{2^j} \quad (3.7)$$

In de bovenste $\log(n) - \log(k) = \log(\frac{n}{k})$ niveaus worden $2\log(\frac{n}{k})kn$ verschillende splitsingsvlakken bekeken. Het niveau eronder gebruikt nog kn nieuwe splitsingsvlakken. Dit kan worden ingezien als volgt: de knopen op het niveau erboven bevatten $2k$ driehoeken en in die knoop worden k normalen gekozen. De twee kindknopen van elk van deze knopen gebruiken elk k verschillende richtingen en gebruiken dus de volledige $2k$ richtingen waaruit de ouderknoop kon kiezen. Dit betekent dat ze k nieuwe richtingen gebruiken, elk voor de helft van het aantal driehoeken: $2 * k \frac{n}{2} = kn$. In totaal worden er $2(\log(\frac{n}{k}) + \frac{1}{2})kn$ verschillende splitsingsvlakken gebruikt. Figuur 3.5b toont dit visueel. Als de boom perfect gebalanceerd is, probeert de BSP_{wn} boom elke driehoek via gemiddeld $2k\log(\frac{n}{k} + \frac{1}{2})$ ($\mathcal{O}(\log(n))$) vlakken te splitsen van de andere driehoeken. Dit aantal is minder dan bij de BSP_{random} boom, die ook in de lagere niveaus steeds k splitsingsrichtingen genereert.

Net als bij de BSP_{random} boom kan een versie van de BSP_{wn} boom gemaakt worden die als eerste drie richtingen steeds de Kd richtingen kiest en enkel voor de overige $k - 3$ richtingen willekeurige normalen selecteert: de BSP_{wn+} boom. Een BSP_{wn} boom die altijd de Kd richtingen gebruikt en de doorkruising van Kd knopen optimaliseert, wordt aangeduid als BSP_{wn+}^{Kd} . Als de $BSP_{wn+}^{(Kd)}$ boom perfect gebalanceerd is, worden in totaal $2(\log(\frac{n}{k-3}) + \frac{1}{2})(k-3)n + 6n$ verschillende splitsingsvlakken bekeken. De analyse hiervoor is analoog aan de analyse voor $BSP_{random+}^{(Kd)}$.

3.4.2 Geclusterde normalen

Bovenstaande BSP_{SWEEP} bomen bevatten een grote niet-deterministische factor. De BSP_{cn} boom gebruikt het K-means clustering algoritme om deterministischere richtingen te bepalen. Kim et al. [?] gebruikten een K-means clustering van de normalen om de bestanden van 3D modellen te comprimeren. Bij de BSP_{cn} boom worden de normalen van de driehoeken in een knoop geclusterd in k clusters en de

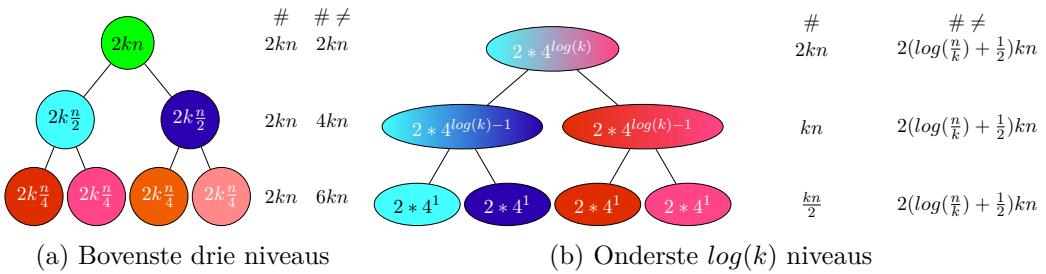


Figure 3.5: Splitsingsvlakken BSP_{wn} en BSP_{cn} - Per niveau het aantal (#) splitsingsvlakken en het totaal aantal verschillende (# ≠) splitsingsvlakken gebruikt in bovenliggende niveaus bij de BSP_{wn} en BSP_{cn} bomen.

centra van deze clusters worden gebruikt als richtingen voor de BSP_{SWEEP} boom. Als er k of minder driehoeken in de knoop zitten, worden, net als bij de BSP_{wn} boom, alle normalen als splitsingsrichting genomen. In tegenstelling tot de BSP_{wn} is het voor de BSP_{cn} moeilijker om het totaal aantal mogelijke splitsingsvlakken te bepalen. In het algemeen kan elke clustering verschillende richtingen geven waardoor er oneindig veel mogelijke splitsingsrichtingen mogelijk zijn. De BSP_{cn} boom is zeer gelijkaardig aan de BSP_{wn} boom waardoor het totaal aantal verschillende splitsingsvlakken die gebruikt worden, gelijk is. Analoog bestaan ook de BSP_{cn+} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen.

3.5 Samenvatting

Tabel 3.1 vergelijkt de hierboven besproken BSP_{SWEEP} bomen. Alle drie bomen zijn algemene BSP bomen die een convex veelvlak hebben als omhullend volume. De BSP_{SWEEP} bomen zijn ontworpen om sweeping te ondersteunen en zo efficiënt, zonder hulpstructuren, de SAH kosten te kunnen berekenen. De BSP_{random} boom is onafhankelijk van de lokale geometrie, de twee andere bomen bepalen hun splitsingsvlakken afhankelijk van de lokale geometrie. De BSP_{SWEEP} bomen zijn makkelijk uit te breiden naar BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen die de optimalisatie met de snelle Kd knoopdoorkruising gebruiken. Per niveau gebruiken de BSP_{SWEEP} bomen niet altijd meer splitsingsvlakken dan de bestaande bomen, maar de BSP_{SWEEP} bomen gebruiken in totaal duidelijk meer verschillende splitsingsvlakken dan de bestaande bomen en zouden zich hierdoor beter moeten kunnen aanpassen aan complexe scenes.

	BSP_{random}	BSP_{wn}	BSP_{cn}
Omhullend volume	Convex veelvlak	Convex veelvlak	Convex veelvlak
Sweeping	Ja	Ja	Ja
Geometrie afhankelijke vlakken	Nee	Ja	Ja
Snelle Kd doorkruising	$BSP_{random+}^{Kd}$	BSP_{wn+}^{Kd}	BSP_{cn+}^{Kd}
# splitsingsvlakken per niveau	$2kn$	$2kn^*$	$2kn^*$
totaal # ≠ splitsingsvlakken	$2kn\log(n)$	$2(\log(\frac{n}{k}) + \frac{1}{2})kn$	$2(\log(\frac{n}{k}) + \frac{1}{2})kn$

Table 3.1: Vergelijking van de nieuwe soorten BSP bomen - Deze tabel vat een aantal belangrijke eigenschappen van de nieuwe soorten BSP bomen samen. *De onderste niveaus van BSP_{wn} en BSP_{cn} bekijken minder dan $2kn$ splitsingsvlakken.

Chapter 4

Implementatie

In dit hoofdstuk wordt de implementatie van volgende *BSP* bomen besproken: Kd boom, $RBSP$ boom, $RBSP^{Kd}$ boom, BSP_{IZE} boom, BSP_{IZE}^{Kd} boom, BSP_{random} boom, $BSP_{random+}$ boom, $BSP_{random+}^{Kd}$ boom, BSP_{wn} boom, BSP_{wn+} boom, BSP_{wn+}^{Kd} boom, BSP_{cn} boom, BSP_{cn+} boom en BSP_{cn+}^{Kd} boom. Deze implementaties zijn toegevoegd aan de pbrt-v3 *ray tracer* [?] en zijn beschikbaar op *Github* [?].

Het hoofdstuk start met een hoog niveau beschrijving van het algoritme om een *BSP* boom te bouwen en het algoritme om deze bomen te intersecteren. Daarna wordt voor elke type apart besproken hoe hun knopen voorgesteld worden in het geheugen, hoe inwendige knopen doorkruist worden en hoe het beste splitsingsvlak bepaald wordt.

4.1 Hoog niveau beschrijving

4.1.1 Bouwalgoritme

Het bouwalgoritme voor *BSP* bomen heeft een aantal parameters:

- \mathcal{K}_i : De intersectiekost voor primitieven. Deze parameter is nodig voor de *SAH* heuristiek.
- $\mathcal{K}_{d,Kd}$: De doorkruiskost voor Kd knopen. Deze parameter is nodig voor de *SAH* heuristiek.
- $\mathcal{K}_{d,BSP}$: De aparte doorkruiskost voor *BSP* knopen. Deze parameter is nodig voor de *SAH* heuristiek.
- n_{max} : Elke knoop met n_{max} of minder primitieven wordt direct een bladknoop, er wordt niet geprobeerd om de knoop te splitsen.
- d_{max} : De maximale diepte van de boom.
- $maxIterations$: Het maximale aantal iteraties bij de K-means clustering van de BSP_{cn} boom.

- α : Een parameter om $\mathcal{K}_{d,BSP}$ lineair te laten variëren met het aantal driehoeken. Deze parameter wordt gebruikt bij het bouwen van bomen met de snelle Kd knoopdoorkruising.

Algoritme 1 Bouwen van een BSP boom

```

stack ← ∅
Voeg een bouwknoop met alle primitieven toe aan de stack
while stack ≠ ∅ do
    b ← POP(stack)
    if  $b_n \leq n_{max}$  or  $b_d = d_{max}$  then
        MAAK_BLAD_KNOOP(b)
        continue
    end if
    besteSplit ← BEPAAL_BESTE_SPLITSING(b)
    nietSplitKost ←  $b_n * \mathcal{K}_i$ 
    if  $besteSplit_{kost} > nietSplitKost$  then
         $b_{slechteAanpassingen} \leftarrow b_{slechteAanpassingen} + 1$ 
    end if
    if ( $besteSplit_{kost} > 4 * nietSplitKost$  and  $b_n < 16$ ) or  $besteSplit = None$  or
     $b_{slechteAanpassingen} = 3$  then
        MAAK_BLAD_KNOOP(b)
        continue
    end if
    MAAK_INWENDIGE_KNOOP(b)
    Plaats de kindknopen als twee nieuwe bouwknopen op de stack
end while

```

Algoritme 1 toont de algemene vorm van het bouwalgoritme voor *BSP* bomen. Elk type *BSP* boom wordt bepaald door de specifieke implementatie van de volgende functies:

1. BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwknoop): Deze functie bepaalt de beste splitsing voor de knoop. Het resultaat bevat het splitsingsvlak en de bijhorende *SAH* kost.
2. MAAK_BLAD_KNOOP(bouwknoop): Deze functie maakt een bladknoop van de huidige bouwknoop.
3. MAAK_INWENDIGE_KNOOP(bouwknoop): Deze functie maakt een inwendige knoop van de huidige bouwknoop.

De eerste functie omvat de specifieke eigenschappen van het type *BSP* boom en bepaalt de kracht van dat type *BSP* boom. Het resultaat van de tweede en derde functie is een specifieke representatie voor bladknopen / inwendige knopen die nuttig is voor het specifieke type *BSP* boom. In de volgende secties wordt bij elk type *BSP* boom hun specifieke knooprepresentaties besproken. De exacte implementaties van

de functies om deze representaties in te vullen, zijn triviaal en worden niet expliciet beschreven.

Samengevat gaat algoritme 1 voor elke knoop, die nog voldoende primitieven bevat en niet op de maximale diepte ligt, de beste splitsing bepalen en afhankelijk van de *SAH* waarde bepalen of een splitsing moet gebeuren. Aangezien een slechte splitsing op een bepaald niveau, kan leiden tot een nuttige splitsing op een lager niveau, wordt een knoop toch gesplitst als splitsen nadelig is volgens de *SAH* heuristiek. Zulke *slechte aanpassingen* worden niet gedaan als de kost van de beste splitsing vier keer hoger is dan de kost om niet te splitsen en als er bovendien minder dan 16 primitieven in de knoop zitten. Elk lusvrij pad van de wortelknoop naar elke andere knoop, mag maximaal twee zulke *slechte aanpassingen* bevatten. Dit komt neer op het feit dat een *slechte aanpassing* enkel mag gebeuren als er minder dan twee voorouderknopen een *slechte aanpassing* gedaan hebben. Dit concept is overgenomen van de originele implementatie van de *Kd* boom in *pbrt-v3*.

4.1.2 Intersectie-algoritme

Het intersectie-algoritme bepaalt het intersectiepunt tussen een straal en de *BSP* boom. Een straal wordt voorgesteld met de parametervoorstelling $\vec{s} = \vec{o} + t\vec{d}$ met \vec{o} het startpunt en \vec{d} de richtingsvector. Algoritme 2 toont de algemene vorm van het intersectie-algoritme voor *BSP* bomen. Dit intersectie-algoritme is ontworpen voor zichtstralen en bepaalt dus het dichtste intersectiepunt. De aanpassing naar een algoritme dat controleert of er een intersectiepunt bestaat, in plaats van te zoeken naar het dichtstbijzijnde, is triviaal en wordt niet verder besproken. Deze aanpassing is nodig voor de intersectie van schaduwstralen.

Het algoritme maakt gebruik van de volgende functies:

1. DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP(knoop, straal): Deze functie bepaalt de intersectie van de gegeven straal met het splitsingsvlak van de gegeven inwendige knoop. Het resultaat bevat *tVlak*, de *t*-waarde waarvoor de straal intersecteert met het vlak en *linksEerst*, een booleaanse waarde die aangeeft of de straal eerst door de linkerkindknoop gaat of niet.
2. INTERSECTEER_BLAD_KNOOP(knoop, straal): Deze functie bepaalt de intersectie van de primitieven in de gegeven bladknoop met de gegeven straal.
3. INTERSECTEER(volume, straal): Deze functie bepaalt de intersectie van het omhullend volume van de boom en de straal. Het resultaat bevat een booleaanse waarde, die aanduidt of het volume geraakt wordt door de straal. Als het volume geraakt wordt, bevat het ook de waarde *tMin*, de *t*-waarde waarvoor de straal het volume binnengaat, en *tMax*, de *t*-waarde waarvoor de straal het volume verlaat.

De eerste functie is afhankelijk van de specifieke representatie voor bladknopen / inwendige knopen die gebruikt worden voor het specifieke type *BSP* boom. Bij

Algoritme 2 Intersecceren van een BSP boom

```
function INTERSECTEER(Boom b, Straal s)
    geraaktomhullendVolume, tMin, tMax ← INTERSECTEER( $b_{omhullendVolume}$ , s)
    if not geraaktomhullendVolume then
        return false
    end if
    geraakt ← false
    k ← bwortelKnoop
    stack ← ∅
    while k ≠ None do
        if  $s_{maxT} < tMin$  then
            break
        end if
        if  $k_{isInwendig}$  then
            tVlak, linksEerst ← DOORKRUIS__INWENDIGE__KNOOP(k,s)
            if linksEerst then
                k1 ← klinkerKind
                k2 ← krechterKind
            else
                k1 ← krechterKind
                k2 ← klinkerKind
            end if
            if  $tVlak > tMax$  or  $tVlak \leq 0$  then
                k ← k1
            else if  $tVlak < tMin$  then
                k ← k2
            else
                ADD(stack, {k2, tMin : tVlak, tMax : tMax})
                k ← k1
                tMax ← tVlak
            end if
        end if
    else
        if INTERSECTEER__BLADKNOOP(k, s) then
            geraakt ← true
        end if
        if stack ≠ ∅ then
            k, tMin, tMax ← POP(stack)
        else
            k ← None
        end if
    end if
end while
return geraakt
end function
```

Inwendig	bits	Blad	bits
<i>tSplit</i>	32	<i>primitiefOffset</i>	32
<i>flags</i>	2	<i>flags</i>	2
<i>tweedeKindIndex</i>	30	<i>n</i>	30
	64		64

Table 4.1: Voorstelling *Kd* knoop - Deze tabel toont de nodige variabelen voor zowel inwendige als blad *Kd* knopen.

de besprekking van de knooprepresentaties in de volgende secties, wordt steeds de implementatie van deze functie voor die knooprepresentatie getoond. De tweede functie is hetzelfde voor alle knopen die besproken worden, elke driehoek in de bladknoop wordt op intersectie met de straal getest. De derde functie bepaalt de intersectie van het omhullend volume van de volledige *BSP* boom (= omhullend volume wortelknoop) met de straal. Bij alle besproken bomen wordt dit voorgesteld door een asgealigneerde balk. Intersectie berekenen met een asgealigneerde balk is triviaal.

4.2 *Kd* boom

De implementatie van de *Kd* boom is gebaseerd op de *Kd* boom implementatie van pbrt. De *Kd* boom maakt gebruik van *Kd* knopen. Tabel 4.1 toont de representatie van zowel inwendige *Kd* knopen als blad *Kd* knopen. Zowel inwendige knopen als bladknopen worden voorgesteld met 64 bits en bevatten de *flags* variabele. Als de *flags* variabele gelijk is aan 3, is het een bladknoop. Bij inwendige knopen stelt die variabele de as voor waارlangs gesplitst wordt: 0 is x, 1 is y en 2 is z.

De inwendige knopen bevatten extra informatie over hun splitsingsvlak via *tSplit*. Deze *tSplit* variabele bepaalt de locatie van het vlak langs de as. De knopen van een boom worden opgeslagen in een lijst, bij een inwendige knoop wordt zijn linkerkindknoop opgeslagen op de volgende index in de lijst. De index van de rechterkindknoop, wordt opgeslagen in de *tweedeKindIndex* variabele.

De bladknopen bevatten informatie over hun primitieven via *n* en *primitiefOffset*. De *n* variabele stelt het aantal primitieven in de bladknoop voor. De *primitiefOffset* variabele verwijst naar de primitieven in de bladknoop. Als er maar één primitief in de knoop zit, wijst de variabele rechtstreeks naar het primitief. Als er meerdere primitieven in de knoop zitten, stelt het een index voor in een lijst. Elk element in die lijst met een index tussen *primitiefOffset* en *primitiefOffset + n* wijst dan naar een primitief in de bladknoop.

Algoritme 3 toont het algoritme om inwendige *Kd* knopen te doorkruisen. Het gebruikt de functie KD_VLAK_INTERSECTIE (algoritme 4) om te intersecteren

Algoritme 3 Doorkruisen van een inwendige *Kd* knoop.

```
function DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP(Kd Knoop k, Straal s)
    as  $\leftarrow k_{flags}$ 
    tVlak  $\leftarrow$  KD_VLAK_AFSTAND(kSplit, s,  $\frac{1}{s_d}$ , as)
    linksEerst  $\leftarrow \vec{s}_o[as] < k_{tSplit}$  or ( $\vec{s}_o[as] = k_{tSplit}$  and  $\vec{s}_d[as] \leq 0$ )
    return tVlak, linksEerst
end function
```

Algoritme 4 Intersectie tussen een asgealigneerd vlak en een straal.

```
function KD_VLAK_AFSTAND(splitPositie, s, inverseRichting, as)
    return (splitPositie -  $\vec{s}_o[as]$ ) * inverseRichting[as]
end function
```

met een asgealigneerd vlak. De vector waarvan elke component gelijk is aan de inverse van de overeenkomstige component van de richting van de straal ($\frac{1}{s_d}$) moet voor elke straal slechts één keer berekend worden. Daarnaast bepaalt het algoritme aan de hand van de oorsprong en de richting van de straal of deze straal eerst door de linkse of rechtste kindknoop gaat.

Algoritme 5 toont het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij een *Kd* boom. Het gebruikt de SAH functie die de SAH kost berekent voor het splitsingsvlak. Deze functie gebruikt de oppervlaktes SA_{rechts} en SA_{links} van de gesplitste volumes en de aantalen primitieven n_{links} en n_{rechts} in de nieuwe knopen samen met de oppervlakte *bouwKnoopsA* van de huidige knoop. Het splitsen in kindvolumes en het berekenen van deze oppervlaktes is triviaal omdat de omhullende volumes asgealigneerde balken zijn. De waarden voor n_{links} en n_{rechts} worden efficiënt berekend door te sweepen.

4.3 *RBS*P boom

De implementatie van de *RBS*P boom is gebaseerd op de papers van Kammaje en Mora [?] en Budge et al. [?]. De *RBS*P boom maakt gebruik van *RBS*P knopen. Tabel 4.2 toont de representatie van zowel inwendige *RBS*P knopen als blad *RBS*P knopen. Deze representatie heeft dezelfde variabelen en totale grootte als de representatie van Kammaje en Mora [?], maar het aantal bits per variabele verschilt. Net als bij de *Kd* knoop worden zowel inwendige *RBS*P knopen als blad *RBS*P knopen voorgesteld met 64 bits en bevatten ze beide de *flags* variabele. Als de *flags* variabele gelijk is aan *k* (het aantal richtingen), is het een bladknoop. Bij inwendige knopen stelt die variabele de index voor van de richting waارlangs gesplitst wordt. De *flags* variabele heeft hierdoor $\lceil \log_2(k + 1) \rceil$ bits nodig. Om te zorgen dat het totaal aantal bits 64 blijft, wordt het aantal bits voor de *tweedeKindIndex* variabele bij de inwendige *RBS*P knoop en de *n* variable bij de blad *RBS*P knoop verlaagt tot $32 - \lceil \log_2(k + 1) \rceil$. Dit impliceert dat de *RBS*P boom $2^{(\lceil \log_2(k+1) \rceil - 2)}$ keer minder knopen kan bevatten. Het maximaal aantal primitieven in een bladknoop

Algoritme 5 Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een *Kd* boom.

```

function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    for as  $\in \{0, 1, 2\}$  do
         $\forall i : \text{randen}[2i] \leftarrow \text{LINKERRAND}(b_{\text{primitieven}}[i], \text{as})$ 
         $\forall i : \text{randen}[2i + 1] \leftarrow \text{RECHTERRAND}(b_{\text{primitieven}}[i], \text{as})$ 
        SORTEER(randen)
        nlinks, nrechts  $\leftarrow 0$ , bouwKnoop
        for rand  $\in$  randen do
            if randisRechts then
                nrechts  $\leftarrow$  nrechts - 1
            end if
            SAlinks, SArechts  $\leftarrow$  SPLIT(bouwKnoopvolume, as, rand)
            kost  $\leftarrow$  SAH( $\mathcal{K}_d, \mathcal{K}_i, SA_{\text{links}}, SA_{\text{rechts}}, n_{\text{links}}, n_{\text{rechts}}, \text{bouwKnoops}_A$ )
            if kost  $<$  besteKost then
                besteKost, besteAs, besteT  $\leftarrow$  kost, as, rand
            end if
            if randisLinks then
                nlinks  $\leftarrow$  nlinks + 1
            end if
        end for
    end for
    return besteAs, besteT, besteKost
end function

```

Inwendig	bits	Blad	bits
tSplit	32	primitiefOffset	32
flags	$\lceil \log_2(k + 1) \rceil$	flags	$\lceil \log_2(k + 1) \rceil$
tweedeKindIndex	$32 - \lceil \log_2(k + 1) \rceil$	n	$32 - \lceil \log_2(k + 1) \rceil$
	64		64

Table 4.2: Voorstelling *RBSP* knoop - Deze tabel toont de nodige variabelen voor zowel inwendige als blad *RBSP* knopen.

daalt met dezelfde factor. Voor het aantal primitieven vormt dit geen probleem, aangezien bladknopen steeds kleine aantallen primitieven bevatten. Voor een *RBSP* boom met $k = 13$ richtingen (maximaal 2^{28} knopen), betekent dit dat de boom 4 keer minder knopen kan bevatten dan de *Kd* boom (maximaal 2^{30} knopen).

Algoritme 6 toont het algoritme om inwendige *RBSP* knopen te doorkruisen. Het gebruikt de functie VLAk_INTERSECTIE (algoritme 7) om te intersecteren met een willekeurig georiënteerd vlak. In vergelijking met de intersectie van een asgealigneerd vlak (algoritme 4), moeten twee extra scalaire producten en een deling

uitgerekend worden. Aangezien, bij een $RBSP$ boom, het aantal richtingen waarmee deze scalaire producten berekend moeten worden, beperkt is, kunnen deze per straal éénmalig op voorhand berekend worden. Deze techniek is toegepast door Budge et al. [?]. Omdat het effect hiervan, zeker bij stijgende k -waarden, niet altijd positief was, is dit niet toegepast.

Algoritme 6 Doorkruisen van een inwendige $RBSP$ knoop.

```

function DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP( $RBSP$  Knoop k, Straal s)
    richtingId  $\leftarrow k.flags$ 
     $tVlak, projOorsprong, invProjRichting \leftarrow VLAK_AFSTAND(richtingen[\vec{richtingId}],$ 
     $k_{tSplit}, s)$ 
     $linksEerst \leftarrow projOorsprong < k_{tSplit} \text{ or } (projOorsprong = k_{tSplit} \text{ and}$ 
     $invProjRichting \leq 0)$ 
    return  $tVlak, linksEerst$ 
end function

```

Algoritme 7 Intersectie tussen een vlak en een straal.

```

function VLAK_AFSTAND( $\vec{normaal}$ , splitPositie, s)
     $projOorsprong \leftarrow normaal \cdot \vec{s_o}$ 
     $invProjRichting \leftarrow \frac{1}{normaal \cdot \vec{s_d}}$ 
    afstand  $\leftarrow (splitPos - projOorsprong) * invProjRichting$ 
    return afstand, projOorsprong, invProjRichting
end function

```

Het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij een $RBSP$ boom is zeer gelijkaardig aan het algoritme voor de Kd boom. In plaats van te sweepen over de drie assen, wordt er geswept over alle k richtingen. Het bepalen van de linker- en rechterrand van de primitieven langs de as, vereist scalaire producten in tegenstelling tot bij de Kd boom. Het splitsen van de omhullende volumes en het berekenen van de oppervlaktes is complexer omdat met k-DOPs gewerkt moet worden in plaats van met asgealigneerde balken. Budge et al. [?] ontwikkelden een methode om deze splitsingen en oppervlaktes incrementeel te berekenen tijdens het sweepen, deze methode wordt niet gebruikt.

4.4 $RBSP^{Kd}$ boom

De $RBSP^{Kd}$ boom is een nieuw concept dat in dit werk voor het eerst wordt voorgesteld. Het combineert het concept van de $RBSP$ boom met de snelle Kd knoopdoorkruistechniek van Ize et al. [?]. De $RBSP^{Kd}$ knoop is identiek aan de $RBSP$ knoop in termen van representatie (tabel 4.2), maar de doorkruismethode is aangepast om Kd knopen sneller te kunnen doorkruisen. Algoritme 8 toont de

aangepaste versie van het doorkruisalgoritme.

Algoritme 8 Doorkruisen van een inwendige $RBSP^{Kd}$ knoop.

```

function DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP( $RBSP^{Kd}$  Knoop k, Straal s)
    richtingId  $\leftarrow k.flags$ 
    if richtingId < 3 then
         $tVlak \leftarrow KD\_VLAK\_AFSTAND(k_{tSplit}, s, \frac{1}{s_d}, richtingId)$ 
         $linksEerst \leftarrow \vec{s_o}[richtingId] < k_{tSplit}$  or ( $\vec{s_o}[richtingId] = k_{tSplit}$  and
 $s_d[richtingId] \leq 0$ )
        return  $tVlak, linksEerst$ 
    else
         $tVlak, projOorsprong, invProjRichting \leftarrow$ 
        VLAK_AFSTAND(richtingen[richtingId],  $k_{tSplit}, s$ )
         $linksEerst \leftarrow projOorsprong < k_{tSplit}$  or ( $projOorsprong = k_{tSplit}$  and
 $invProjRichting \leq 0$ )
        return  $tVlak, linksEerst$ 
    end if
end function

```

Het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij een $RBSP^{Kd}$ boom wordt getoond in algoritme 9. De sweeping over de k richtingen wordt opgesplitst in twee delen: de sweeping over de Kd richtingen en de sweeping over de BSP richtingen. Het eerste deel berekent de SAH kost met $\mathcal{K}_{d,Kd}$ als doorkruiskost. Het tweede deel berekent twee SAH kosten, één met een $\mathcal{K}_{d,BSP}$ kost die lineair afhankelijk is van het aantal driehoeken en één met een vaste $\mathcal{K}_{d,BSP}$ kost. Deze eerste kost wordt rechtstreeks vergeleken met de beste kost van de Kd richtingen. De tweede kost wordt enkel gebruikt als er geen voordeelig Kd of BSP splitsingsvlak gevonden wordt via de eerste kost.

4.5 BSP_{IZE} boom

De BSP_{IZE} boom maakt gebruik van algemene BSP knopen. Tabel 4.3 toont de representatie van zowel inwendige BSP knopen als blad BSP knopen. De representatie van de BSP knopen is identiek aan de representatie van de paper van Ize et al. [?]. Net als bij de Kd en $RBSP$ knopen bevatten zowel inwendige BSP knopen als blad BSP knopen de *flags* variabele. De *flags* variabele wordt bij de BSP boom enkel gebruikt om aan te geven of het een inwendige knoop (waarde 0) of een bladknop (waarde 1) is. Om de oriëntatie van het splitsingsvlak voor te stellen, zijn drie vloottende komma getallen nodig. De *splitsRichting* variabele bij inwendige BSP knopen stelt de normaal van het splitsingsvlak voor. De nodige geheugenruimte voor de inwendige BSP knopen en de blad BSP knopen is verschillend, maar aangezien elke knoop - in de huidige implementatie - evenveel geheugen moet innemen, neemt elke knoop 160 bits geheugen in. Dit is 2.5 keer zoveel als de Kd en $RBSP$ knopen

Algoritme 9 Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een $RBSP^{Kd}$ boom.

```
function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost ← None, None, ∞
    besteAsVast, besteTVast, besteKostVast ← None, None, ∞
    for as ∈ {0, 1, 2} do
        Sorteer eindpunten langs de as
        for elk vlak langs de as do
            Bereken de SAH kost met  $\mathcal{K}_{d,Kd}$  als doorkruiskost
            Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak
        end for
    end for
    for as ∈ {3, 4, ..., k – 1} do
        Sorteer eindpunten langs de as
        for elk vlak langs de as do
            Bereken de SAH kost met een  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  die lineair afhankelijk is van het
            aantal primitieven als doorkruiskost
            Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak
            Bereken de SAH kost met een vaste  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  als doorkruiskost
            Update besteAsVast, besteTVast, besteKostVast als dit splitsingsvlak
            beter is dan het huidige beste splitsingsvlak met vaste BSP doorkruiskost.
        end for
    end for
    if besteKost < bouwKnoopn *  $\mathcal{K}_i$  then
        return besteAs, besteT, besteKost
    end if
    if besteKostVast < bouwKnoopn *  $\mathcal{K}_i$  then
        return besteAsVast, besteTVast, besteKostVast
    end if
    return None, None, ∞
end function
```

Inwendig	bits	Blad	bits
tSplit	32	primitiefOffset	32
flags	1	flags	1
tweedeKindIndex	31	n	31
splitsRichting	96		
	160		64

Table 4.3: Voorstelling BSP knoop - Deze tabel toont de nodige variabelen voor zowel inwendige als blad BSP knopen.

en toont één van de nadelen van algemene BSP bomen.

Algoritme 10 toont het algoritme om inwendige BSP knopen te doorkruisen. Het gebruikt, net als de $RBSP$ knoopdoorkruising, de functie `VLAK_INTERSECTIE` (algoritme 7) om te intersecteren met een willekeurig georiënteerd vlak.

Algoritme 10 Doorkruisen van een inwendige BSP knoop.

```

function DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP( $BSP$  Knoop k, Straal s)
     $tVlak, projOorsprong, invProjRichting \leftarrow VLAK_AFSTAND(k_{splitsRichting},$ 
     $k_{tSplit}, s)$ 
     $linksEerst \leftarrow projOorsprong < k_{tSplit} \text{ or } (projOorsprong = k_{tSplit} \text{ and}$ 
     $invProjRichting \leq 0)$ 
    return  $tVlak, linksEerst$ 
end function

```

Het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij de BSP_{IZE} boom wordt getoond in algoritme 11. Voor de Kd richtingen kan sweeping gebruikt worden, om het efficiënt te berekenen. De BSP vlakken worden per driehoek bekeken en maken gebruik van een BVH boom om efficiënt te berekenen hoeveel driehoeken links en rechts van het splitsingsvlak liggen. Ize et al. [?] gebruiken een BVH boom met sferen als omhullende volumes, deze implementatie maakt gebruik van de bestaande BVH implementatie van pbrt die werkt met asgealigneerde balken als omhullende volumes. Bij de BSP_{IZE} boom is het splitsen van de omhullende volumes en het berekenen van de oppervlaktes complexer omdat met algemene convexe veelvlakken gewerkt moet worden in plaats van met asgealigneerde balken. Elke van deze convexe veelvlakken kan beschouwd worden als een k-DOP met andere richtingen en is ook op deze manier geïmplementeerd. Voor elke splitsingsrichting wordt gekeken of een voorouder van de huidige knoop al gesplitst is volgens een richting die binnen een hoek van 0.5° ligt. De gebruikte richtingen worden gecontroleerd in de volgorde waarin ze gebruikt zijn. Als een vorige richting gevonden wordt, wordt er opnieuw gesplitst volgens deze vorige richting in plaats van de nieuwe richting.

Algoritme 11 Beste splitsing voor een bouwknop b bij een BSP_{IZE} boom.

```
function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost ← None, None, ∞
    for as ∈ {0, 1, 2} do
        Sorteer eindpunten langs de as
        for elk vlak langs de as do
            Bereken de SAH kost met  $\mathcal{K}_{d,Kd}$  als doorkruiskost
            Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak
        end for
    end for
    bvh ← BOUW_BVH(b)
    for primitief ∈ bouwKnoop.primitieven do
        for elk splitsingsvlak bij het primitief do
            Bereken het aantal primitieven links en rechts van het splitsingvlak met
            behulp van de BVH boom
            Bereken de SAH kost met een vaste  $\mathcal{K}_{d,BSP}$ 
            Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak.
        end for
    end for
    return bestAs, besteT, besteKost
end function
```

4.6 BSP_{IZE}^{Kd} boom

De BSP_{IZE}^{Kd} boom maakt gebruik van BSP^{Kd} knopen. Deze BSP^{Kd} knopen zijn identiek aan BSP knopen, met uitzondering van het aantal bits gebruikt door de *flags* en *tweedeKindIndex* variabelen. De *flags* variabele heeft drie bits nodig, de waarden 0, 1 en 2 stellen de x, y en z as voor, waarde 3 betekent dat het een blad-knoop is en waarde 4 betekent dat het een algemene BSP knoop is met willekeurig splitsingsvlak. Om het aantal bits een veelvoud van 32 te laten blijven, wordt de grootte van de *tweedeKindIndex* variabele met 2 bits verminderd. Hierdoor kan de BSP_{IZE}^{Kd} boom vier keer minder knopen bevatten dan de BSP_{IZE} boom. Tabel 4.4 toont de representatie van zowel inwendige BSP^{Kd} knopen als blad BSP^{Kd} knopen.

Het grootste verschil tussen BSP knopen en BSP^{Kd} knopen is dat de BSP^{Kd} knopen gebruik maken van de snellere Kd doorkruisttechniek voor inwendige Kd knopen. Algoritme 12 toont de aangepaste versie van het doorkruisalgoritme voor BSP^{Kd} knopen.

Het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij de BSP_{IZE}^{Kd} boom wordt getoond in algoritme 13 en is zeer gelijkaardig aan het algoritme voor de BSP_{IZE} boom. Door de snelle Kd doorkruising is het nodig om aparte doorkruiskosten voor

Inwendig	bits	Blad	bits
tSplit	32	primitiefOffset	32
flags	3	flags	3
tweedeKindIndex	29	n	29
splitsRichting	96		
	160		64

Table 4.4: Voorstelling BSP^{Kd} knoop - Deze tabel toont de nodige variabelen voor zowel inwendige als blad BSP^{Kd} knopen.

Algoritme 12 Doorkruisen van een inwendige BSP^{Kd} knoop.

```

function DOORKRUIS_INWENDIGE_KNOOP( $BSP^{Kd}$  Knoop k, Straal s)
     $isKdKnoop \leftarrow k.flags < 4$ 
    if  $isKdKnoop$  then
         $as \leftarrow k.flags$ 
         $tVlak \leftarrow KD\_VLAK\_AFSTAND(k_{tSplit}, s, \frac{1}{s_d}, as)$ 
         $linksEerst \leftarrow \vec{s}_o[as] < k_{tSplit}$  or ( $\vec{s}_o[as] = k_{tSplit}$  and  $\vec{s}_d[as] \leq 0$ )
        return  $tVlak, linksEerst$ 
    else
         $tVlak, projOorsprong, invProjRichting \leftarrow$ 
        VLAK_AFSTAND( $k_{splitsRichting}, k_{tSplit}, s$ )
         $linksEerst \leftarrow projOorsprong < k_{tSplit}$  or ( $projOorsprong = k_{tSplit}$  and
         $invProjRichting \leq 0$ )
        return  $tVlak, linksEerst$ 
    end if
end function

```

Kd en BSP te gebruiken. Zoals besproken in sectie 2.4 wordt gebruik gemaakt van een $\mathcal{K}_{d,BSP}$ die lineair afhankelijk is van het aantal driehoeken om Kd knopen te bevoordelen. Als er geen nuttig Kd splitsingsvlak of BSP splitsingsvlak met deze $\mathcal{K}_{d,BSP}$ gevonden wordt, worden de BSP splitsingsvlakken opnieuw bekijken met een vaste $\mathcal{K}_{d,BSP}$.

4.7 BSP_{SWEEP} boom

De $BSP_{SWEEP(+)}$ en BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen maken gebruik van respectievelijk de BSP en BSP^{Kd} knopen. Hierdoor zijn de doorkruismethodes voor inwendige knopen identiek aan die gebruikt bij de BSP_{IZE} en BSP_{IZE}^{Kd} bomen. Algoritme 14 toont het algoritme om het beste splitsingsvlak te bepalen bij een BSP_{SWEEP} boom. Dit algoritme gebruikt de BEPAAL_RICHTINGEN functie die de specifieke soort BSP_{SWEEP} boom bepaalt. Zoals de naam van de boom suggereert wordt in elke knoop langs elk splitsingsrichting geswept om het beste splitsingsvlak op een efficiënte manier te vinden. Hierdoor is er geen nood aan een hulpstructuur zoals bij

Algoritme 13 Beste splitsing voor een bouwknop b bij een BSP_{SIZE}^{Kd} boom.

```

function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    besteAsVast, besteTVast, besteKostVast  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    for  $as \in \{0, 1, 2\}$  do
        Sorteer eindpunten langs de as
        for elk vlak langs de as do
            Bereken de  $SAH$  kost met  $\mathcal{K}_{d,Kd}$  als doorkruiskost
            Update  $besteAs$ ,  $besteT$ ,  $besteKost$  als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak
            end for
        end for
         $bvh \leftarrow BOUW\_BVH(b)$ 
        for primitief  $\in bouwKnoop_{primitieven}$  do
            for elk splitsingsvlak bij het primitief do
                Bereken het aantal primitieven links en rechts van het splitsingvlak met
                behulp van de  $BVH$  boom
                Bereken de  $SAH$  kost met een  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  die lineair afhankelijk is van het
                aantal primitieven als doorkruiskost
                Update  $besteAs$ ,  $besteT$ ,  $besteKost$  als dit splitsingsvlak beter is dan
                het huidige beste splitsingsvlak
                Bereken de  $SAH$  kost met een vaste  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  als doorkruiskost
                Update  $besteAsVast$ ,  $besteTVast$ ,  $besteKostVast$  als dit splitsingsvlak
                beter is dan het huidige beste splitsingsvlak met vaste  $BSP$  doorkruiskost.
            end for
        end for
        if  $besteKost < bouwKnoop_n * \mathcal{K}_i$  then
            return  $besteAs, besteT, besteKost$ 
        end if
        if  $besteKostVast < bouwKnoop_n * \mathcal{K}_i$  then
            return  $besteAsVast, besteTVast, besteKostVast$ 
        end if
        return None, None,  $\infty$ 
    end function

```

de BSP_{IZE} boom.

Algoritme 14 Beste splitsing voor een bouwknop b bij een $BSP_{SWEEP(+)}$ boom.

```

function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    richtingen  $\leftarrow$  BEPAAL_RICHTINGEN(bouwKnoop, k)
    for richting  $\in$  richtingen do
        Sorteer eindpunten volgens de richting
        for elk vlak volgens de richting do
            Bereken de SAH kost met  $\mathcal{K}_{d,Kd}$  of  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  als doorkruiskost
            Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is dan
            het huidige beste splitsingsvlak
        end for
    end for
    return bestAs, besteT, besteKost
end function

```

BSP_{random} boom De BSP_{random} boom kiest op elk niveau k random richtingen. Algoritme 15 toont de implementatie van de BEPAAL_RICHTINGEN functie voor de BSP_{random} boom. Deze functie gebruikt de UPDATE_ZIN functie die zorgt dat de zin van de richting zo gekozen wordt dat de eerste niet-nul component van de vector positief is. Als de x- en y-component bijvoorbeeld beiden nul zijn, wordt gezorgd dat de z-component positief is. Dit is nodig omdat de vlakken langs een richting identiek zijn aan de vlakken langs zijn omgekeerde richting.

Algoritme 15 Generatie richtingen voor de BSP_{random} boom.

```

function BEPAAL_RICHTINGEN(b, k)
    richtingen  $\leftarrow$   $\emptyset$ 
    for i  $\in \{0, 1, 2, \dots, k - 1\}$  do
         $\phi \leftarrow$  UNIFORM(0,  $2\pi$ )
         $\theta \leftarrow$   $\text{acos}(\text{UNIFORM}(-1, 1))$ 
         $\vec{\text{richting}} \leftarrow \{\sin(\theta)\cos(\phi), \sin(\theta)\sin(\phi), \cos(\theta)\}$ 
         $\vec{\text{richting}} \leftarrow$  UPDATE_ZIN( $\vec{\text{richting}}$ )
        ADD(richtingen,  $\vec{\text{richting}}$ )
    end for
    return richtingen
end function

```

BSP_{wn} boom De BSP_{wn} boom kiest op elk niveau de normalen van k driehoeken als richtingen. Als er minder dan k driehoeken zijn, worden de normalen van alle driehoeken gebruikt. Algoritme 16 toont de implementatie van de BEPAAL_RICHTINGEN functie voor de BSP_{wn} boom.

Algoritme 16 Generatie richtingen voor de BSP_{wn} boom.

```
function BEPAAL_RICHTINGEN(b, k)
    richtingen ← ∅
    while richtingenlengte < MIN(k - 1, bn - 1) do
        richting ← bprimitieven[RANDOM_INT(0, bn)].normaal
        richting ← UPDATE_ZIN(richting)
        ADD(richtingen, richting)
    end while
    return richtingen
end function
```

BSP_{cn} boom De BSP_{cn} boom kiest op elk niveau k richtingen door de normalen te clusteren in k groepen via K-means clustering. De centra van de clusters zijn de gebruikte richtingen. Algoritme 17 toont de implementatie van de BEPAAL_RICHTINGEN functie voor de BSP_{cn} boom. Als er tijdens het bepalen van de clusters, een cluster leeg wordt, worden alle clusters opnieuw willekeurig gegenereerd.

De implementaties van de $BSP_{random+}$, BSP_{wn+} en BSP_{cn+} bomen zijn bijna identiek aan de implementaties van de BSP_{random} , BSP_{wn} en BSP_{cn} bomen. Het enige verschil is dat de Kd richtingen steeds gebruikt worden en dat er maar $k - 3$ richtingen gegenereert worden via de BEPAAL_RICHTINGEN functies. De implementaties van de $BSP_{random+}^{Kd}$, BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen hebben een aangepaste BEPAAL_BESTE_SPLITSING methode die de aangepaste SA heuristiek van de BSP_{IZE}^{Kd} boom toepast. Algoritme 18 toont deze implementatie.

Algoritme 17 Generatie richtingen voor de BSP_{cn} boom.

```

function BEPAAL_RICHTINGEN( $b$ ,  $k$ )
     $\forall i \in \{0, 1, \dots, b_n - 1\} : \vec{\text{normalen}}[i] \leftarrow \text{UPDATE\_ZIN}(b_{\text{primitieven}}[i]_{\text{normaal}})$ 
    if  $b_n \leq k$  then
        return  $\vec{\text{normalen}}$ 
    end if
     $\text{clusterCentra} \leftarrow \emptyset$ 
    while  $\text{clusterCentra}_{\text{lengte}} < k$  do
         $\vec{\text{clusterCentrum}} \leftarrow \vec{\text{normalen}}[\text{RANDOM\_INT}(0, b_n)]$ 
        ADD(clusterCentra,  $\vec{\text{clusterCentrum}})$ 
    end while
     $\text{iteratie} \leftarrow 0$ 
     $\text{oudeClusterCentra} \leftarrow \text{clusterCentra}$ 
    while  $\text{iteratie} < \text{maxIteraties}$  and ( $\text{iteratie} = 0$  or  $\text{oudeClusterCentra} \neq \text{clusterCentra}$ ) do
         $\forall i \in \{0, 1..k - 1\} : \text{clusters}[i] \leftarrow \{\vec{n} | \vec{n} \in \vec{\text{normalen}}, \neg \exists j : j \neq i, \angle(\vec{\text{clusterCentra}}[i], \vec{n}) > \angle(\vec{\text{clusterCentra}}[j], \vec{n})\}$ 
         $\text{oudeClusterCentra} \leftarrow \text{clusterCentra}$ 
        for  $i \in \{0, 1, 2..k - 1\}$  do
            if  $\text{clusters}[i] = \emptyset$  then
                 $\text{clusterCentra} \leftarrow \emptyset$ 
                while  $\text{clusterCentra}_{\text{lengte}} < k$  do
                     $\vec{\text{clusterCentrum}} \leftarrow \vec{\text{normalen}}[\text{RANDOM\_INT}(0, b_n)]$ 
                    ADD(clusterCentra,  $\vec{\text{clusterCentrum}})$ 
                    break
                end while
            end if
             $\vec{\text{clusterCentra}}[i] \leftarrow \text{GEMIDDELDE}(\text{clusters}[i])$ 
        end for
         $\text{iteratie} \leftarrow \text{iteratie} + 1$ 
    end while
    return clusterCentra
end function

```

Algoritme 18 Beste splitsing voor een bouwknoop b bij een BSP_{SWEEP+}^{Kd} boom.

```

function BEPAAL_BESTE_SPLITSING(bouwKnoop)
    besteAs, besteT, besteKost  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    besteAsVast, besteTVast, besteKostVast  $\leftarrow$  None, None,  $\infty$ 
    richtingen  $\leftarrow$  BEPAAL_RICHTINGEN(b)
    for richting  $\in$  richtingen do
        Sorteer eindpunten volgens de richting
        if richting is  $KdRichting$  then
            for elk vlak volgens de richting do
                Bereken de  $SAH$  kost met  $\mathcal{K}_{d,Kd}$  als doorkruiskost
                Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is
                dan het huidige beste splitsingsvlak
            end for
        else
            for elk vlak volgens de richting do
                Bereken de  $SAH$  kost met een  $\mathcal{K}_{d,BSP}$  die lineair afhankelijk is van
                het aantal primitieven als doorkruiskost
                Update besteAs, besteT, besteKost als dit splitsingsvlak beter is
                dan het huidige beste splitsingsvlak
            end for
        end if
    end for
    if besteKost  $<$  bouwKnoopn *  $\mathcal{K}_i$  then
        return besteAs, besteT, besteKost
    end if
    if besteKostVast  $<$  bouwKnoopn *  $\mathcal{K}_i$  then
        return besteAsVast, besteTVast, besteKostVast
    end if
    return None, None,  $\infty$ 
end function

```

Chapter 5

Resultaten

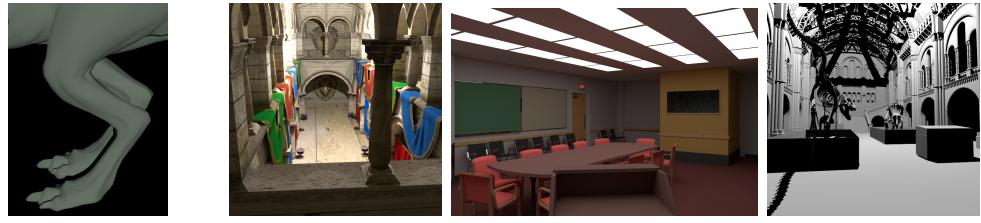
Dit hoofdstuk bespreekt de resultaten van de nieuwe BSP_{SWEEP} bomen. In sectie 5.1 worden een aantal praktische aspecten omtrent de testopstelling besproken zoals de scenes, de gebruikte parameterwaarden en het gebruikte computersysteem. Daarna bespreken we de invloed van het aantal richtingen op de vorm (sectie 5.2.1) en kwaliteit (sectie 5.2.2) van de negen soorten BSP_{SWEEP} bomen. De laatste sectie (sectie 5.3) vergelijkt de beste BSP_{SWEEP} bomen met de bomen besproken in hoofdstuk 2.

5.1 Praktische aspecten

Alle BSP bomen zijn geïmplementeerd in het pbrt [?] framework zoals besproken in hoofdstuk 4. Dit framework maakt geen gebruik van optimalisaties zoals SIMD instructies en de GPU. Hierdoor kan de kracht van de verschillende bomen objectief vergeleken worden.

Figuur 5.1 toont de gebruikte testscenes en tabel 5.1 toont informatie over deze scenes. De Killeroo Been scene is een scene waarbij algemene BSP bomen voordeel hebben ten opzichte van de Kd boom omdat van de complexe geometrie waarop is ingezoomd. De drie andere scenes zijn realistische indoor scenes. Alle scenes maken gebruik van de in pbrt ingebouwde Halton sampling [?] met een specifiek aantal stralen per pixel (spp). De globale belichting wordt berekend via *path tracing* waarbij steeds een maximale diepte van 5 gebruikt wordt, behalve bij de museum scene waar enkel directe belichting gebruikt wordt.

Tabel 5.2 toont de parameterwaarden die gebruikt zijn bij de testen. De formule voor de maximale diepte is afhankelijk van het aantal driehoeken n en is bedacht door Havran en Bittner [?] voor Kd bomen. Deze parameterwaarden zijn niet geoptimaliseerd en kunnen mogelijk beter worden afgesteld. De specificaties van het gebruikte computersysteem worden getoond in figuur 5.3.



(a) Killeroo Been scene (b) Sponza scene (c) Conference scene (d) Museum scene

Figure 5.1: Testscenes - De testscenes gebruikt om de nieuwe *BSP* bomen te testen

Scene	Aantal driehoeken	Resolutie	Sampling per pixel	Belichting
Killeroo Been	33264	5000x5000	Halton, 8spp	<i>path tracing</i> , diepte 5
Sponza	227309	700x700	Halton, 64spp	<i>path tracing</i> , diepte 5
Conference	123651	1000x676	Halton, 64spp	<i>path tracing</i> , diepte 5
Museum	1462840	700X700	Halton, 64spp	<i>path tracing</i> , diepte 1

Table 5.1: Statistieken Testscenes - Statistieken van de testscenes gebruikt om de nieuwe *BSP* bomen te testen

Parameter	Waarde
\mathcal{K}_i	80
$\mathcal{K}_{d,Kd}$	1
$\mathcal{K}_{d,BSP}$	5
n_{max}	1
d_{max}	$[k_1 \log_2(n) + k_2]$ met $k_1 = 1.6$ en $k_2 = 2$
$maxIteraties$	500
α	0.1

Table 5.2: Gebruikte parameterwaarden - De waarden van de parameters gebruikt bij het testen van de nieuwe *BSP* bomen.

Parameter	Waarde
CPU	Intel Core i7-6700HQ CPU @ 2.60GHz x 8
Geheugen	16 GB DDR4
Besturingssysteem	Ubuntu 18.04.2 LTS 64-bit

Table 5.3: Specificaties computersysteem - De specificaties van het gebruikte computersysteem.

5.2 Afhankelijkheid van het aantal richtingen

In deze sectie wordt de afhankelijkheid van BSP_{SWEEP} bomen van het aantal gebruikte richtingen k , besproken. Alle negen varianten hebben de Killeroo Been, Sponza en Conference scenes zeven keer gerenderd voor k -waarden van 2 tot en met 10. De zes varianten die gebruik maken van de Kd richtingen, moeten altijd een k -waarde van minstens 3 hebben, dus deze zijn niet gerenderd voor $k = 2$. Voor elke combinatie van BSP boom en k -waarde wordt de uitvoering waarvan de rendertijd gelijk is aan de mediaan van de rendertijden van de zeven uitvoeringen, gebruikt als representatieve uitvoering. Alle onderstaande analyses maken gebruik van die uitvoeringen.

5.2.1 Bespreking bomen

Bouwtijd Figuur 5.2 toont de bouwtijden ten opzichte van de bouwtijden van de Kd boom. De bouwtijden van de BSP_{SWEEP} bomen zijn twee ordegroottes groter dan die van de Kd boom. De grafieken voor de verschillende scenes (met een verschillend aantal driehoeken) zijn zeer gelijkaardig, dus is de complexiteit voor het bouwen van Kd en BSP_{SWEEP} bomen op dezelfde manier afhankelijk van het aantal driehoeken. De grafieken van de BSP_{random} bomen zijn alle drie bijna perfecte rechten. De bouwtijd is lineair afhankelijk van k omdat in elke knoop over k richtingen geswept wordt. Bij de BSP_{wn} en BSP_{cn} bomen is de afhankelijkheid sublineair omdat er in knopen met minder dan k driehoeken, over minder dan k richtingen geswept wordt. De $BSP_{random+}^{Kd}$, BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen met $k = 3$ zijn identiek aan de Kd boom, maar gebouwd met convexe veelvlakken in plaats van asgealigneerde balken. Hieruit kunnen we afleiden dat het gebruik van convexe veelvlakken tijdens het bouwen ongeveer 25 (2500%) keer trager is dan het gebruik van asgealigneerde balken.

SAH De SAH wordt gebruikt om in elke knoop op een greedy manier het beste splitsingsvlak te bepalen. De totale SAH kost van de boom kan echter ook berekend worden. Bij de BSP_{SWEEP} bomen die gebruik maken van Kd richtingen, maar deze behandelen als BSP vlakken, wordt $\mathcal{K}_{d,BSP}$ gebruikt als doorkruiskost. Bij de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen wordt de $\mathcal{K}_{d,Kd}$ gebruikt als doorkruiskost voor de Kd knopen. Voor alle BSP splitsingsvlakken - ook degene die gekozen worden met de $\mathcal{K}_{d,BSP}$ die lineair afhankelijk is van het aantal driehoeken - wordt de vaste $\mathcal{K}_{d,BSP}$ gebruikt om de totale SAH kost te berekenen. Op deze manier kan de totale SAH kost van alle bomen vergeleken worden. Figuur 5.3 toont deze totale SAH kost van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van die van de Kd boom. Voor de Killeroo Been scene valt op dat de $BSP_{random}^{k=3}$ boom, de $BSP_{wn}^{k=3}$ boom en de $BSP_{cn}^{k=3}$ boom een lagere SAH kost hebben dan de Kd boom. Bij de andere scenes zijn de bomen die geen Kd richtingen gebruiken, duidelijk ondergeschikt. Het valt ook op dat het toevoegen van één richting per knoop bovenop de Kd richtingen al zorgt voor een sterke vermindering van de SAH kost. Bij de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen is deze daling zelfs al minstens 40% bij alle scenes. De BSP_{random} bomen genereren bij

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

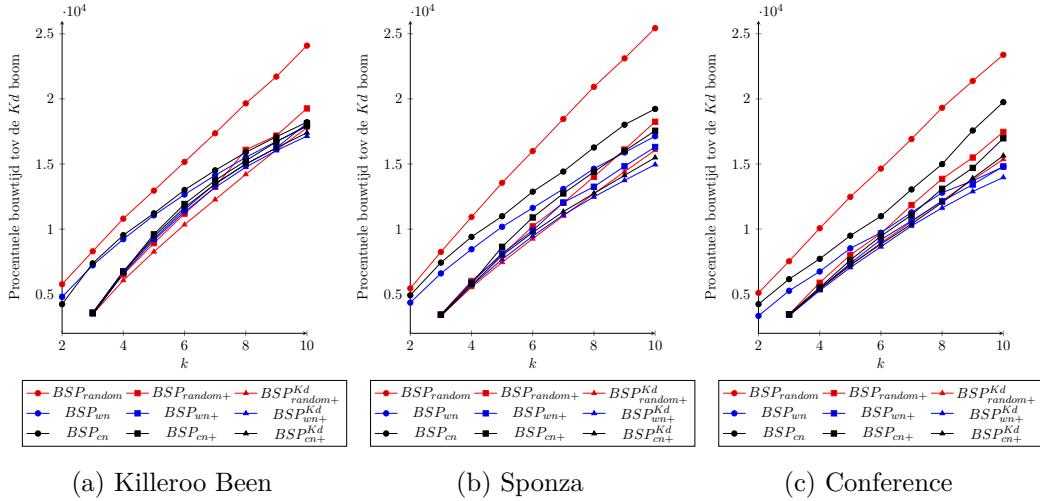


Figure 5.2: Bouwtijd in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène de procentuele bouwtijd van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van de bouwtijd van de Kd boom, in functie van k .

stijgend k -waarden steeds bomen met een lagere SAH kost, terwijl de SAH kosten bij de $BSP_{wn+}^{(Kd)}$ en $BSP_{cn+}^{(Kd)}$ bomen nog maar amper dalen voor k -waarden hoger dan 4. De BSP_{wn+} en BSP_{cn+} bomen genereren bij k -waarden groter dan 4 zelfs bomen met hogere SAH kosten.

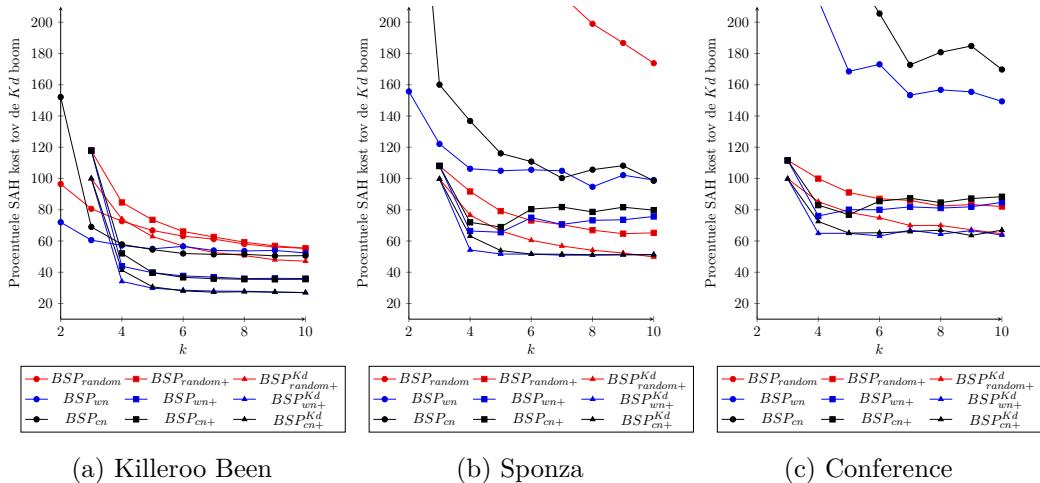


Figure 5.3: *SAH* kost in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène de procentuele *SAH* kost van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van de *SAH* kost van de Kd boom, in functie van k . De BSP_{SWEEP} bomen die de Kd richtingen niet gebruiken, geven voor kleine waarden van k , hoge *SAH* kosten, deze worden niet getoond.

Aantal knopen Figuur 5.4 toont het aantal inwendige knopen bij de $BSP_{SWEEP}^{(Kd)}$ bomen ten opzichte van het aantal inwendige knopen bij de Kd boom. De $BSP_{random(+)}^{(Kd)}$ bomen hebben duidelijk meer inwendige knopen dan de andere bomen. Een mogelijke verklaring hiervoor zou kunnen zijn dat deze bomen wel vaak een splitsingsvlak vinden, maar dat deze van minder goede kwaliteit zijn, waardoor veel driehoeken in beide kindknopen zitten. De $BSP_{wn(+)}^{(Kd)}$ en $BSP_{cn(+)}^{(Kd)}$ bomen hebben een zeer gelijkaardig aantal knopen, zeker voor grotere k -waarden. Het aantal knopen stijgt voor stijgende k -waarden, maar deze stijging vlakt af vanaf een k -waarde van ongeveer 5.

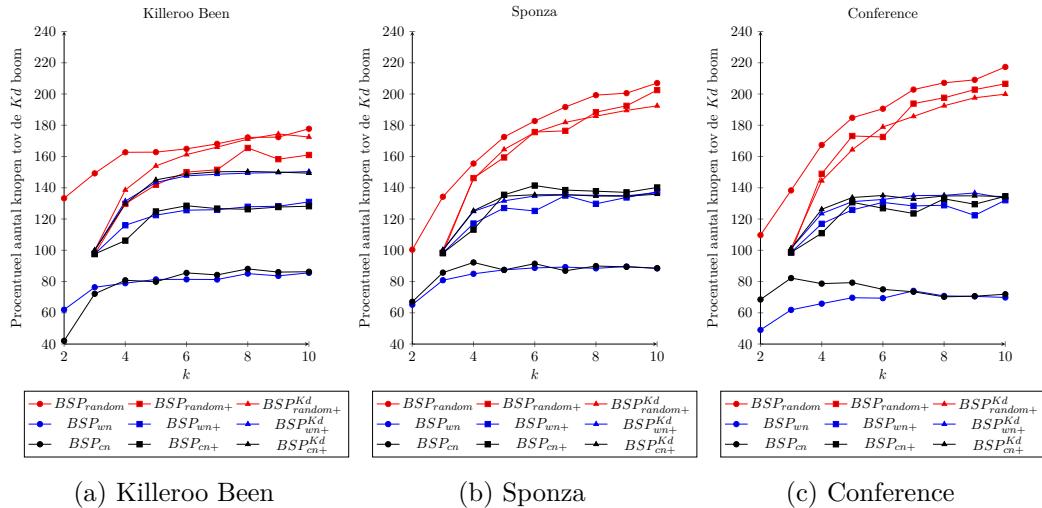


Figure 5.4: Aantal inwendige knopen in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal inwendige knopen van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van het aantal inwendige knopen van de Kd boom, in functie van k .

Aantal Kd knopen Voor de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen is het interessant om te weten hoeveel inwendige knopen, Kd knopen zijn en hoeveel er BSP knopen zijn. Figuur 5.5 toont het procentuele aantal Kd knopen. Het procentueel aantal Kd knopen neemt zeer snel af met een stijgend aantal richtingen en convergeert naar een vast percentage. De drie varianten convergeren naar dezelfde waarde omdat de Kd knopen door de aangepaste *SAH* voornamelijk in de bovenste niveaus van de boom voorkomen, zoals getoond wordt in figuur 5.6. De bovenste niveaus van de drie varianten zijn hierdoor zeer gelijkaardig en op lagere niveaus worden bijna uitsluitend BSP splitsingen gebruikt. De $BSP_{random+}^{Kd}$ boom gebruikt voor lagere k -waarden meer Kd vlakken omdat het geen goede BSP splitsingsvlakken vindt. Voor hogere k -waarden toont figuur 5.6 dat de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom procentueel meer BSP knopen heeft op hogere niveaus dan de twee andere varianten, hierdoor kan het dat de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom procentueel minder Kd knopen heeft. Dit gebeurt bijvoorbeeld bij de conference scene. Figuur 5.6 toont ook dat bij de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen de verdeling van Kd - BSP knopen voor verschillende dieptes niet meer verandert

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

vanaf een k -waarde van ongeveer 6. Het kiezen van meer dan 6 richtingen lijkt niet nuttig.

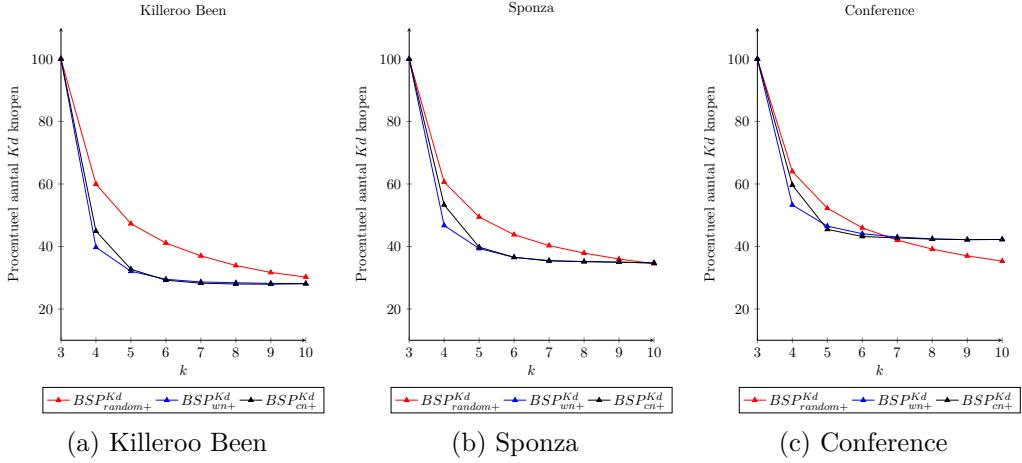


Figure 5.5: Procentueel aantal Kd knopen - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal Kd knopen van de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen ten opzichte van het totaal aantal inwendige knopen, in functie van k .

5.2.2 Kwaliteit bomen

Rendertijd De rendertijd is de belangrijkste waarde om de kwaliteit van de BSP_{SWEEP} bomen te vergelijken. Figuur 5.7 toont de rendertijden van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van de rendertijden van de Kd boom. De rendertijd van de BSP_{SWEEP} bomen zonder de Kd richtingen daalt sterk met stijgende k -waarde, maar enkel bij de Killeroo Been scene worden rendertijden onder die van de Kd boom bereikt. De BSP_{random} boom is beduidend trager dan de BSP_{wn} en BSP_{cn} bomen. Elk type BSP_{SWEEP+} boom heeft voor elke scène minstens één k -waarde waarvoor de rendertijd lager is dan die van de Kd boom. De minimale rendertijd ligt meestal bij een k -waarde van ongeveer 5, voor hogere waarden blijft de rendertijd gelijk of stijgt hij zelfs. De $BSP_{random+}$ boom is vaak trager dan de BSP_{wn+} en BSP_{cn+} bomen, maar het verschil is kleiner dan bij de variant zonder de Kd richtingen. De BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen zijn altijd sneller dan de Kd boom en het toevoegen van maar één extra richting ($k = 4$) zorgt al voor een reductie van de rendertijd met minstens 15% bij alle scenes. Bij de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom blijft de rendertijd monotoon dalen met stijgende k . De rendertijden van de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} varianten daarentegen hebben vaak een minimum voor een k -waarde van ongeveer 6 en stijgen nadien terug lichtjes.

Aantal intersecties De grootste kracht van algemene BSP bomen zit in het feit dat ze minder straal-driehoekintersecties nodig hebben dan de Kd boom. Figuur 5.8 toont voor zowel zichtstralen als schaduwstralen het aantal straal-driehoekintersecties van de BSP_{SWEEP} boom ten opzichte van het aantal straal-driehoekintersecties

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

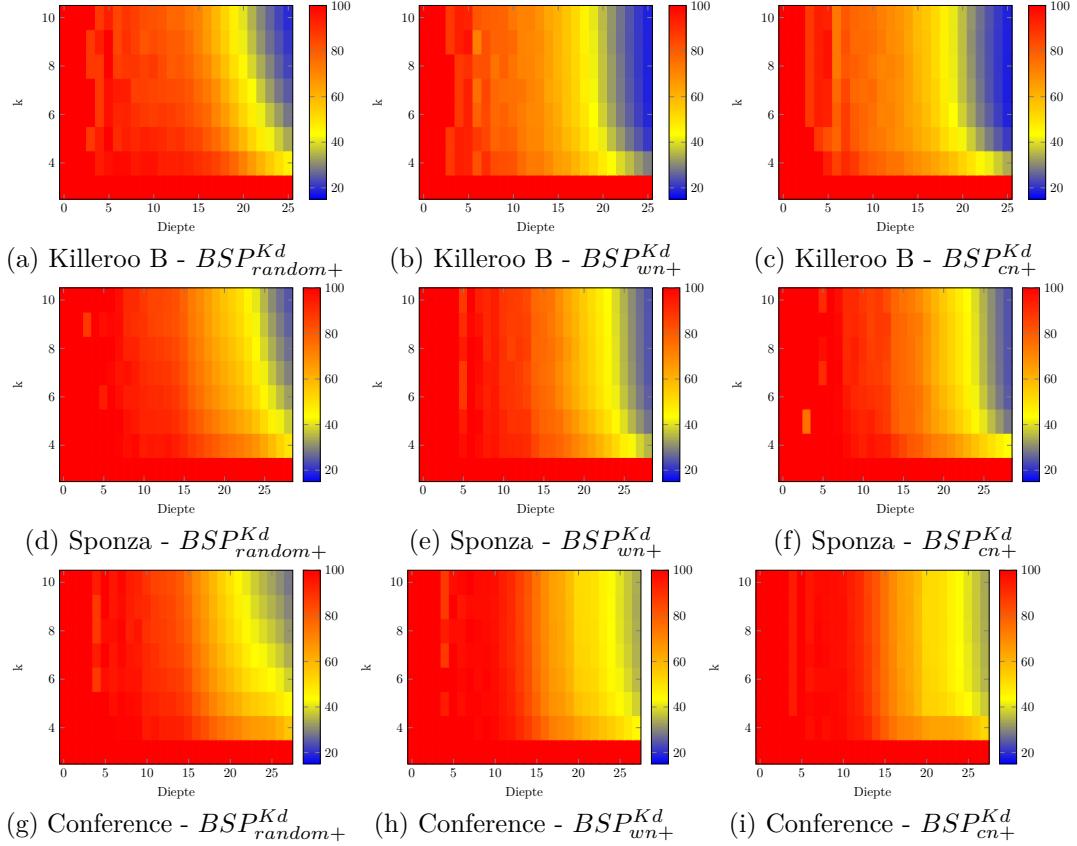


Figure 5.6: Procentueel aantal Kd knopen per niveau - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal Kd knopen van de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen op een bepaald niveau ten opzichte van het totaal aantal inwendige knopen op dat niveau, in functie van de diepte en k .

van de Kd boom, in functie van k . Deze figuur vertoont een sterke overeenkomst met figuur 5.7. Dit is logisch aangezien het aantal straal-driehoekintersecties een grote invloed heeft op de rendertijd. Bij de Killeroo Been scene zorgt het toevoegen van één richting ($k = 4$) bij de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen al voor een reductie van het aantal straal-driehoekintersecties met 80% ten opzichte van de Kd boom. Bij de $BSP_{random+}^{Kd}$ met $k = 4$ is deze reductie slechts 35%. Bij de varianten die de normalen gebruiken, stijgt de reductie niet hard voor stijgende k -waarden, in tegenstelling tot de variant met random richtingen waar de reductie stijgt tot 65%, wat beduidend minder is dan de varianten met normalen. Bij de Sponza scene valt op dat de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom voor een k -waarde van 10 een grotere reductie doet dan de twee andere varianten. Dit toont aan dat het nuttig zou kunnen zijn om een klein aantal richtingen te bepalen aan de hand van de normalen, en een ander klein aantal richtingen random te genereren. Op die manier zou de reductie snel groot worden en langer blijven stijgen in functie van k .

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

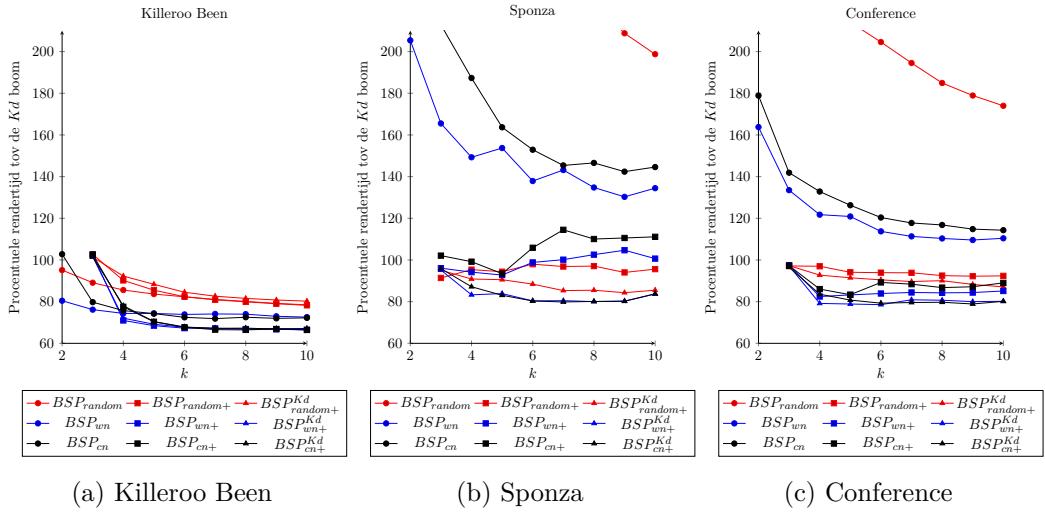


Figure 5.7: Rendertijd in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène de procentuele rendertijd van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van de rendertijd van de Kd boom, in functie van k . De BSP_{SWEEP} bomen die de Kd richtingen niet gebruiken, geven voor kleine waarden van k , hoge rendertijden, deze worden niet getoond.

Aantal doorkruisingen Het nadeel van het beter opsplitsen van bladknopen is het stijgend aantal doorkruisingen van inwendige knopen. Deze stijging wordt deels tegengegaan door het nauwer aansluiten van de BSP boom aan de scène dan de Kd boom. Figuur 5.9 toont voor zowel zichtstralen als schaduwstralen het aantal doorkruisingen van inwendige knopen van de BSP_{SWEEP} boom ten opzichte van het aantal doorkruisingen van inwendige knopen van de Kd boom, in functie van k . Het gaat hierbij over het totaal aantal doorkruisingen van inwendige knopen waarbij doorkruisingen van inwendige Kd en BSP knopen hetzelfde behandeld worden. Bij de Killeroo Been scène daalt het aantal doorkruisingen tot 80%, dit komt voornamelijk door het nauwer aansluiten van de boom aan de scène. De $BSP_{random+}^{Kd}$ boom zorgt voor een lichtjes stijgend aantal doorkruisingen in functie van k , het stijgt tot ongeveer 10% boven het aantal van de Kd boom. Bij de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen is het aantal doorkruisingen ongeveer gelijk aan het aantal bij de Kd boom en onafhankelijk van k .

Kd doorkruisingen Bij de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen is er een onderscheid tussen het doorkruisen van inwendig Kd knopen en het doorkruisen van inwendige BSP knopen. Figuur 5.5 toonde dat het grootste deel van de inwendige knopen, BSP knopen zijn en figuur 5.6 toonde dat dit enkel voor de lagere niveaus het geval was en dat de hogere niveaus uit bijna uitsluitend Kd knopen bestaan. De vraag is nu hoeveel procent van de doorkruisingen van inwendige knopen, door de goedkope Kd knopen gaan en hoeveel procent er door de dure BSP knopen gaan. Figuur 5.10 toont dat het grootste deel van de doorkruisingen door de goedkope Kd knopen gaan. Dit komt omdat de bovenste niveaus uit bijna enkel Kd knopen bestaan. Bij grote k -waarden kreeg de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom meer BSP knopen op de hogere niveaus, hierdoor daalt

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

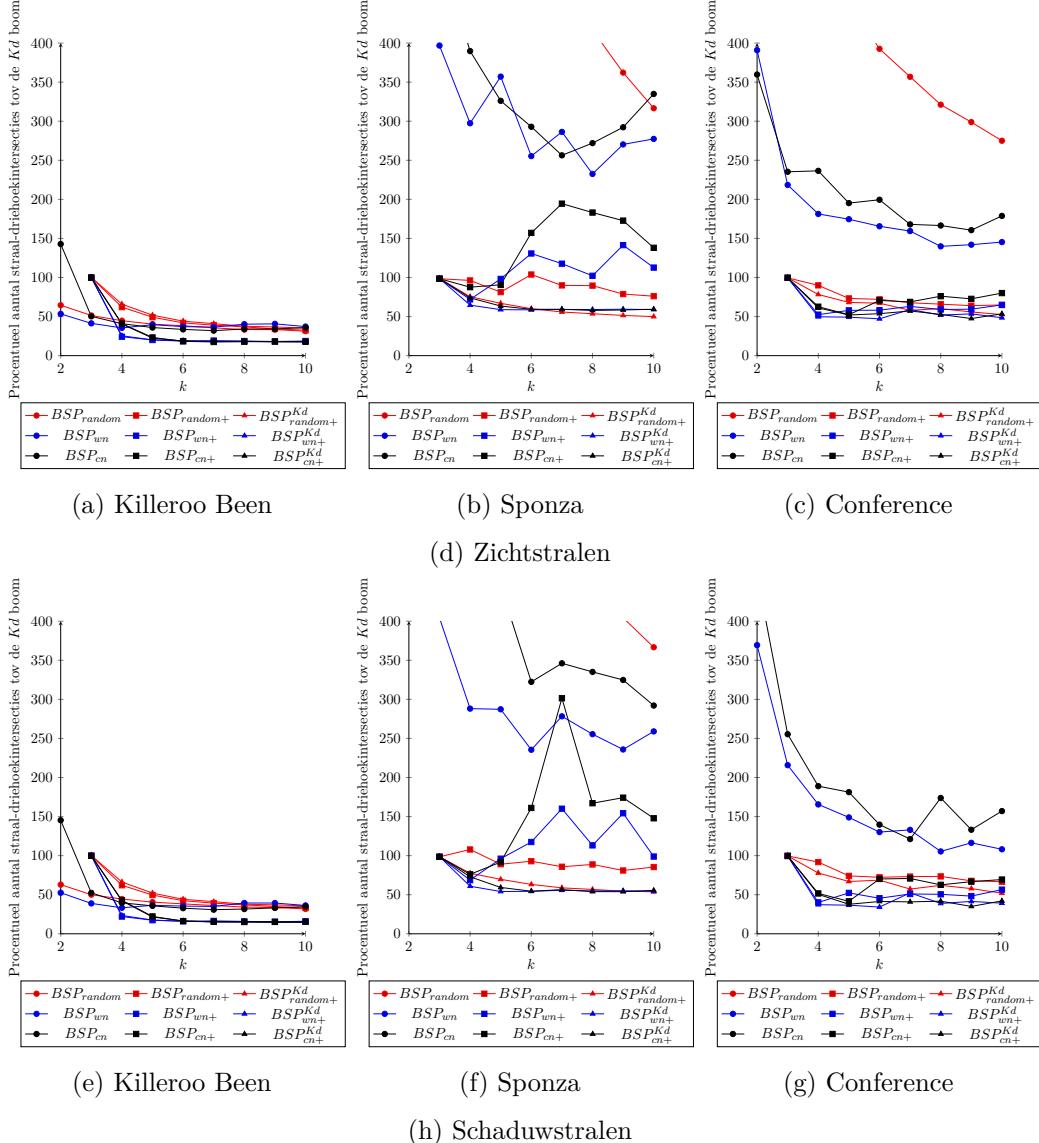


Figure 5.8: Straal-driehoekintersecties in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal straal-driehoekintersecties van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van het aantal straal-driehoekintersecties van de Kd boom, in functie van k . De grafieken voor de zichtstralen en schaduwstralen zijn opgesplitst en gebruiken een verschillende y-as. De BSP_{SWEEP} bomen die de Kd richtingen niet gebruiken, geven voor kleine waarden van k , een groot aantal intersecties, deze worden niet getoond.

5.2. Afhankelijkheid van het aantal richtingen

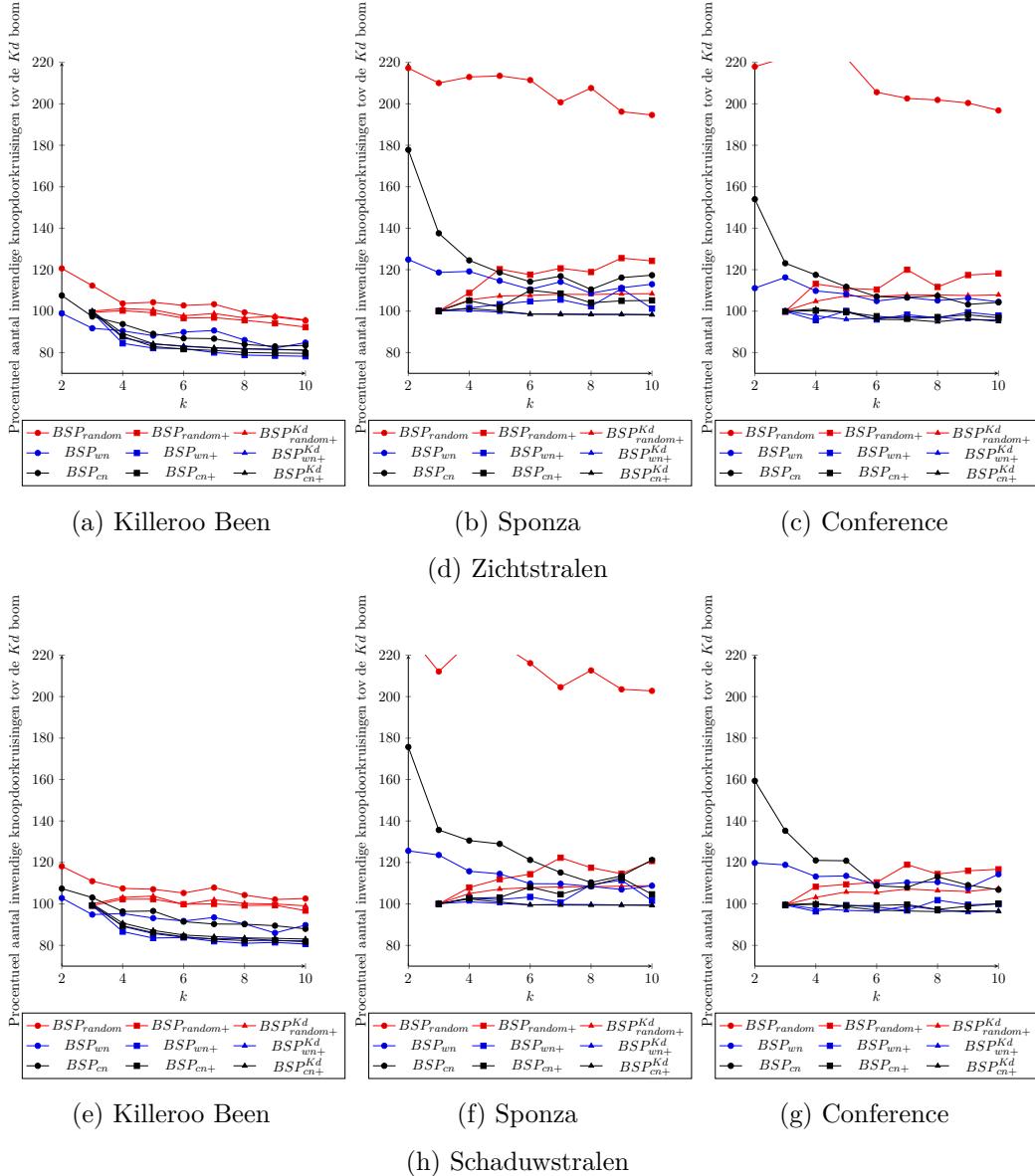


Figure 5.9: Inwendige knoopdoorkruisingen in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal inwendige knoopdoorkruisingen van de BSP_{SWEEP} bomen ten opzichte van het aantal inwendige knoopdoorkruisingen van de K_d boom, in functie van k . De grafieken voor de zichtstralen en schaduwstralen zijn opgesplitst en gebruiken een verschillende y-as. De BSP_{SWEEP} bomen die de K_d richtingen niet gebruiken, geven voor kleine waarden van k , een groot aantal doorkruisingen, deze worden niet getoond.

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

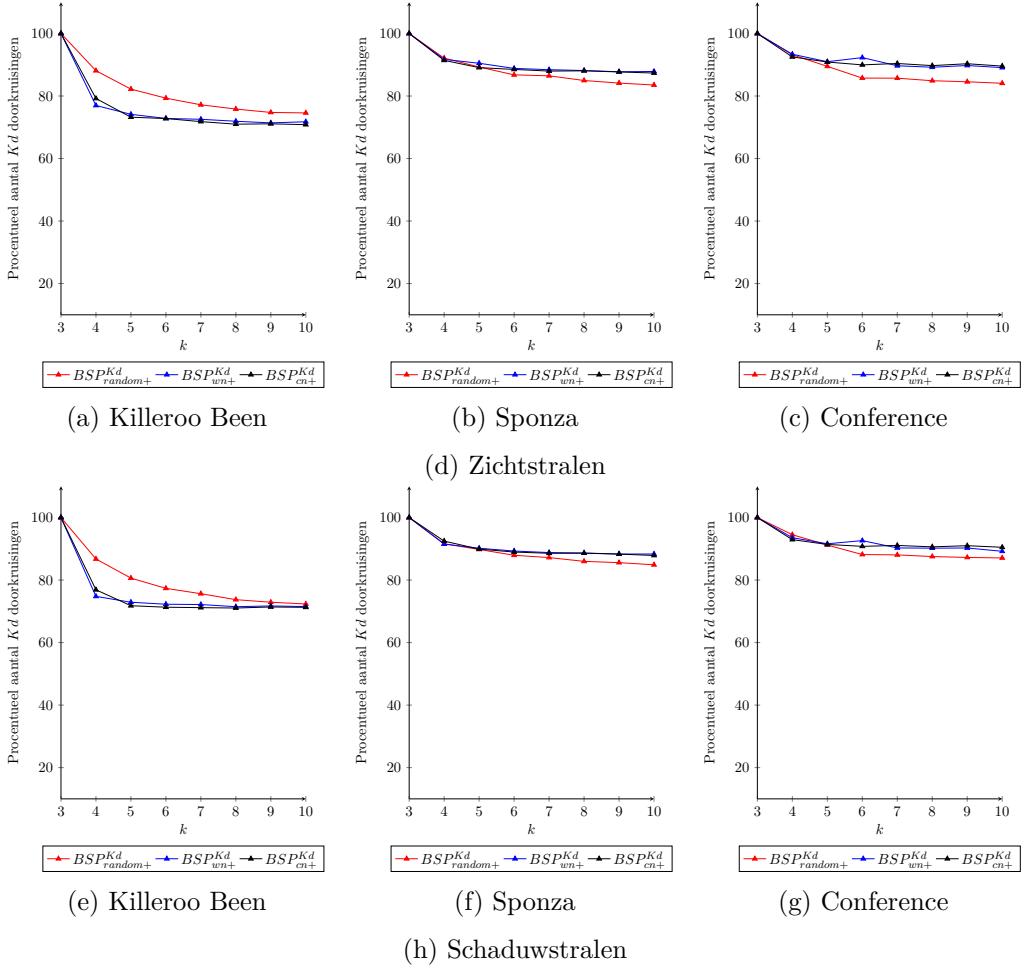


Figure 5.10: Aantal Kd doorkruisingen in functie van k - Deze grafieken tonen voor elke scène het procentueel aantal Kd doorkruisingen van de BSP_{SWEEP} bomen, in functie van k . De grafieken voor de zichtstralen en schaduwstralen zijn opgesplitst.

het procentueel aantal doorkruisingen door Kd knopen.

5.3 Vergelijking met bestaande bomen

In deze sectie worden de beste BSP_{SWEEP} bomen vergeleken met een aantal bestaande bomen en de nieuwe $RBSP^{Kd}$ boom. De drie BSP_{SWEEP} bomen die gebruikt worden in de vergelijking zijn: de $BSP_{random+}^{Kd}$ met $k = 10$ en de BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen met $k = 6$. Voor de $RBSP^{(Kd)}$ bomen wordt de versie met $k = 13$ gebruikt. Elk type BSP boom heeft elke testscene zeven keer gerenderd en net zoals in 5.2 wordt de uitvoering met als rendertijd de mediaan van de zeven uitvoeringen, als representatieve uitvoering gekozen.

Render- en bouwtijd Tabel 5.4 toont de render- en bouwtijden van de verschillende bomen voor de vier scenes. De bouwtijd van de algemene *BSP* bomen is 2 à 3 ordegroottes groter dan die van de *Kd* boom. De *BSP_{SWEET}* bomen hebben kleinere bouwtijden dan de *BSP_{IZE}* bomen. De bouwtijd van de *BSP_{SWEET}* bomen stijgt ook trager met stijgende *n* dan de bouwtijd van de *BSP_{IZE}* bomen. Voor de Killeroo Been scene duurt het bouwen van de *BSP_{IZE}* boom 2 keer langer dan het bouwen van de *BSP_{SWEET}* bomen met zes richtingen, voor de Museum scene is dit al 9 keer langer. De bouwtijd van de *RBSP* boom is even goed als die van de *BSP_{SWEET}* bomen, de grotere waarde komt door het groter aantal richtingen. Dit is logisch omdat de *RBSP* boom een *BSP_{SWEET}* boom is die steeds dezelfde richtingen kiest in elke knoop. De optimalisaties van Budge et al. [?] voor het bouwen van *RBSP* bomen zouden ook deels kunnen worden toegepast op de *BSP_{SWEET}* boom.

Op vlak van rendertijd presteren de *BSP_{wn+}^{Kd}* en *BSP_{cn+}^{Kd}* bomen het beste op alle scenes. Deze twee bomen hebben bij elke scene een zeer gelijkaardige rendertijd, met een licht voordeel voor de *BSP_{wn+}^{Kd}* boom. Bij elke scene zijn ze minstens 20% sneller dan de *Kd* boom en bij de Museum scene is het voordeel (bijna 40%) zelfs nog groter dan bij de Killeroo Been scene. De *BSP_{random+}^{Kd}* boom presteert op alle scenes het derde beste, behalve op de museum scene waar de *RBSP^{Kd}* boom lichtjes beter presteert. Deze andere nieuwe boom, de *RBSP^{Kd}* boom, presteert ook op alle scenes beter dan de bestaande *BSP* bomen, behalve bij de Conference scene waar het net moet onderdoen voor de *BSP_{IZE}^{Kd}* boom. Alle algemene *BSP* bomen met de *Kd*-doorkruisoptimalisatie zijn voor alle scenes sneller dan de *Kd* boom, behalve de *BSP_{IZE}^{Kd}* boom bij de Sponza scene.

Bij de Killeroo Been scene valt op dat de *BSP_{IZE}* en *RBSP* bomen die geen gebruik maken van de snelle *Kd* doorkruising, sneller zijn dan de versies die wel gebruik maken van die snellere doorkruising. Dit fenomeen treedt ook op bij de *BSP_{SWEET}* bomen en toont aan dat de aangepaste versie van de *SAH* in combinatie met de gebruikte parameterwaarden, niet optimaal is. De Sponza scene daarentegen is de scene waarbij de *Kd*-doorkruisoptimalisatie het meeste voordeel biedt. Bij de Museum scene valt het op dat de *RBSP* boom een zeer hoge rendertijd heeft. De reden hiervoor is dat hij een deel van het dak van het museum niet goed opgesplitst krijgt en enkele bladknopen met meer dan 1000 driehoeken maakt. De versie die de aangepaste *SAH* gebruikt, heeft hier geen last van.

Aantal intersecties en doorkruisingen De rendertijd wordt voornamelijk bepaald door twee zaken: het aantal straal-driehoekintersecties en het aantal knoopdoorkruisingen. Tabel 5.5 toont voor zowel zichtstralen als schaduwstralen het aantal straal-driehoekintersecties bij de verschillende bomen voor de vier scenes. Net als bij de rendertijd zorgen de *BSP_{wn+}^{Kd}* en *BSP_{cn+}^{Kd}* bomen voor de grootste daling in straal-driehoekintersecties. Bij elke scene daalt het aantal straal-driehoekintersecties met minstens 40% en bij de Killeroo Been scene zelfs met 80%. Bij de Sponza scene

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

Boom	k	Killeroo Been		Sponza		Conference		Museum	
		R	B	R	B	R	B	R	B
Kd		100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%
BSP_{IZE}		94.1%	21 100%	165%	35 900%	105%	26 700%	88.2%	90 100%
BSP_{IZE}^{Kd}		95.0%	19 600%	109%	35 300%	92.5%	25 600%	84.7%	91 800%
BSP_{wn+}^{Kd}	6	67.7%	11 300%	80.4%	9460%	78.6%	8650%	63.4%	11 500%
BSP_{cn+}^{Kd}	6	67.8%	11 700%	80.3%	9740%	79.3%	8840%	65.9%	12 100%
$BSP_{random+}^{Kd}$	10	80.2%	17 800%	85.5%	16 100%	87.1%	15 400%	78.4%	21 800%
$RBSP$	13	82.7%	25 100%	131%	23 700%	101%	22 300%	482%	25 000%
$RBSP^{Kd}$	13	83.5%	25 700%	94.2%	23 600%	92.9%	22 200%	78.1%	24 900%

Table 5.4: Vergelijking rendertijd en bouwtijd van BSP bomen - Deze tabel toont statistieken over de procentuele rendertijd R en bouwtijd B van BSP bomen ten opzichte van de rendertijd en bouwtijd van de Kd boom voor verschillende scenes.

daalt het aantal straal-driehoekintersecties het minste, een mogelijke verklaring hiervoor is het feit dat die scene het sterkst gealigneerd is met de assen waardoor Kd richtingen goed werken. De $BSP_{random+}^{Kd}$ boom heeft het derde minste aantal straal-driehoekintersecties maar het zijn er wel beduidend meer dan bij de twee andere varianten. Dit kan verklaard worden door het feit dat de random richtingen vaak minder goed zijn waardoor vaker de slechte Kd knopen of slechtsplitsende BSP knopen gebruikt worden. De BSP_{SWEEP} bomen die in elke knoop andere splitsingsvlakken bekijken, doen beduidend minder intersecties dan de BSP_{IZE} en $RBSP$ bomen die steeds dezelfde bekijken. De $RBSP^{Kd}$ boom doet het in elke scene beter dan de BSP_{IZE}^{Kd} boom en de Kd boom.

Figuur 5.11 toont dat bij de algemene BSP bomen, bladknopen met weinig driehoeken voor een grotere proportie van het totaal aantal straal-driehoekintersecties zorgen dan bij de Kd boom. Dit toont dat algemene BSP bomen bladknopen beter opsplitsen in kleinere bladknopen en zo het totaal aantal straal-driehoekintersecties verminderen. Tabel 5.6 toont voor zowel zichtstralen als schaduwstralen het aantal inwendige knoopdoorkruisingen bij de verschillend bomen voor de vier scenes. Door de betere opsplitsing van bladknopen in kleinere bladknopen, hebben de algemene BSP bomen meer interne knopen dan de Kd boom en dit leidt tot meer interne knoopdoorkruisingen. De BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen sluiten echter veel nauwer aan bij de scene, waardoor het totaal aantal interne knoopdoorkruisingen lager is dan bij de Kd boom voor alle scenes. De $BSP_{random+}^{Kd}$, $RBSP^{Kd}$ en BSP_{IZE}^{Kd} bomen sluiten minder goed aan waardoor het aantal doorkruising ongeveer 10% hoger ligt dan bij de Kd boom.

Tabellen 5.7 en 5.8 tonen de *false color* afbeeldingen van de straal-driehoekintersecties van zicht- en schaduwstralen samen. Bij tabel 5.7 gebruiken alle *false color* afbeelding van een scene dezelfde kleurschaal zodat verschillende bomen vergeleken kunnen wor-

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

Boom	k	Killeroo Been		Sponza		Conference		Museum	
		ZI	SI	ZI	SI	ZI	SI	ZI	SI
Kd		100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%
BSP_{IZE}		73.1%	72.7%	390%	483%	128%	140%	73.1%	46.6%
BSP_{IZE}^{Kd}		76.2%	75.2%	157%	142%	83.4%	81.9%	57.5%	61.4%
BSP_{wn+}^{Kd}	6	19.0%	16.1%	58.6%	54.3%	47.1%	34.2%	27.0%	40.2%
BSP_{cn+}^{Kd}	6	18.7%	16.4%	59.3%	54.5%	53.7%	41.3%	28.5%	44.8%
$BSP_{random+}^{Kd}$	10	35.2%	35.8%	49.9%	53.8%	52.5%	52.0%	36.8%	52.3%
$RBSP$	13	44.3%	45.2%	209%	239%	98.3%	111%	1380%	600%
$RBSP^{Kd}$	13	42.4%	43.0%	78.0%	75.8%	73.3%	78.4%	55.1%	33.1%

Table 5.5: Vergelijking straal-driehoekintersecties van BSP bomen - Deze tabel toont statistieken over het procentueel aantal straal-driehoekintersecties van BSP bomen ten opzichte van het aantal straal-driehoekintersecties van de Kd boom voor verschillende scenes. ZI staat voor zichtstaalintersecties en SI voor schaduwstraalintersecties.

Boom	k	Killeroo Been		Sponza		Conference		Museum	
		ZD	SD	ZD	SD	ZD	SD	ZD	SD
Kd		100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%	100%
BSP_{IZE}		97.3%	101%	130%	128%	117%	115%	109%	98.4%
BSP_{IZE}^{Kd}		100%	102%	117%	109%	107%	107%	107%	103%
BSP_{wn+}^{Kd}	6	83.2%	83.9%	98.6%	99.6%	96.7%	96.5%	94.1%	90.6%
BSP_{cn+}^{Kd}	6	83.0%	85.0%	98.6%	99.5%	96.0%	97.0%	95.0%	94.0%
$BSP_{random+}^{Kd}$	10	95.8%	99.1%	108%	109%	108%	108%	106%	105%
$RBSP$	13	91.5%	96.1%	141%	138%	125%	127%	109%	97.1%
$RBSP^{Kd}$	13	95.3%	98.1%	117%	112%	110%	108%	105%	96.4%

Table 5.6: Vergelijking inwendige knoopdoorkruisingen van BSP bomen - Deze tabel toont statistieken over het procentueel aantal inwendige knoopdoorkruisingen van BSP bomen ten opzichte van het aantal inwendige knoopdoorkruisingen van de Kd boom voor verschillende scenes. ZD staat voor zichtstraaldoorkruisingen en SD voor schaduwstraaldoorkruisingen.

den, bij tabel 5.8 is de kleurschaal bij elke afbeelding anders zodat de pijnpunten van de bomen zichtbaar zijn. In de eerste tabel valt op dat de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen over de hele scene minder straal-driehoekintersecties nodig hebben dan de andere bomen. De toevoeging van de Kd richtingen aan de $RBSP$ en BSP_{IZE} bomen zorgt ook voor een duidelijke verbetering. Bij de tweede tabel valt het op dat de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen minder last hebben van zogenaamde *hotspot* regio's zoals bijvoorbeeld de stoelen in de Conference scene.

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

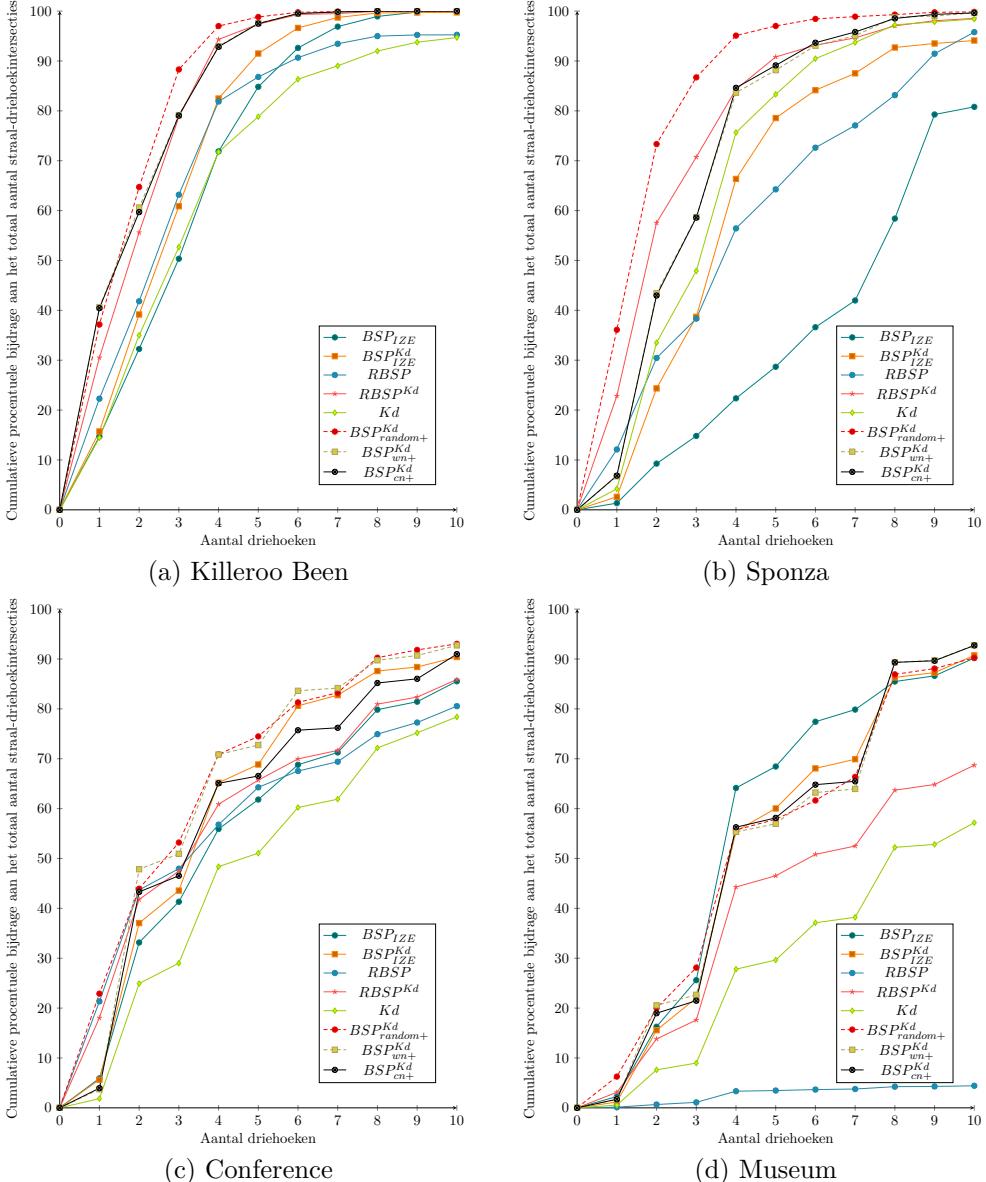


Figure 5.11: Cumulatieve procentuele bijdrage aan het totaal aantal straal-driehoekintersecties in functie van de bladknooppootte - Elk van deze grafieken toont voor een bepaalde scène voor elke BSP boom de cumulatieve procentuele bijdrage aan het totaal aantal straal-driehoekintersecties (met zicht- en schaduwstralen) in functie van de bladknooppootte. Voor een waarde van x op de x-as, wordt het procentueel aantal straal-driehoekintersecties dat gebeurt in bladknopen met x of minder driehoeken, getoond.

Boom	Killeroo Been	Sponza	Conference	Museum
Kd				
BSP_{IZE}				
BSP_{IZE}^{Kd}				
BSP_{wn+}^{Kd}				
BSP_{cn+}^{Kd}				
$BSP_{random+}^{Kd}$				
$RBSP$				
$RBSP^{Kd}$				

Table 5.7: *False color* afbeeldingen straal-driehoekintersecties met gelijke kleurwaarden - *False color* afbeeldingen van de vier scenes voor alle bomen. Voor alle scenes gebruiken alle bomen dezelfde kleurwaarden waarbij donkerblauw lage waarden voorstelt en geel hoge waarden. De *RBSP* boom is weggelaten bij de *Museum* scene omdat die zoveel meer intersecties doet, dat de *false color* afbeelding van alle andere bomen volledig blauw zouden zijn.

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

Boom	Killeroo Been	Sponza	Conference	Museum
Kd				
BSP_{IZE}				
BSP_{IZE}^{Kd}				
BSP_{wn+}^{Kd}				
BSP_{cn+}^{Kd}				
$BSP_{random+}^{Kd}$				
$RBSP$				
$RBSP^{Kd}$				

Table 5.8: *False color* afbeeldingen straal-driehoekintersecties met verschillende kleurwaarden - *False color* afbeeldingen van de vier scenes voor alle bomen. Elke *false color* afbeelding gebruikt zijn eigen kleurwaarden waarbij donkerblauw lage waarden voorstelt en geel hoge waarden.

Kd knopen De BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen hebben een gelijk aantal of lichtjes hoger aantal knoopdoorkruisingen dan de Kd boom. Dit aantal is de som van het aantal goedkope Kd knoopdoorkruisingen en het aantal dure BSP knoopdoorkruisingen. Tabel 5.9 toont voor elke scène voor elke BSP boom hoeveel procent van de inwendige knopen, Kd knopen zijn en voor zowel zichtstralen als schaduwstralen hoeveel procent van de knoopdoorkruisingen, doorkruisingen door deze Kd knopen zijn. Het valt op dat bij de BSP^{Kd} bomen het grootste deel (80 à 90%) van de doorkruisingen, door de goedkope Kd doorkruisingen gaat, terwijl het procentueel aantal Kd knopen veel lager ligt. In vergelijking met de BSP_{IZE}^{Kd} boom hebben de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen procentueel minder Kd knopen, maar het procentueel aantal Kd doorkruisingen is ongeveer gelijk. Dit betekent dat de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen elk van hun Kd knopen gemiddeld vaker doorkruisen dan de BSP_{IZE}^{Kd} boom en op die manier de snellere Kd doorkruising beter benutten. De BSP_{IZE} en $RBSP$ bomen bevatten Kd knopen, maar deze worden behandeld als algemene BSP knopen, daarom zijn hun doorkruisingen in de tabel op 0 gezet. De tabel toont duidelijk dat de aangepaste heuristiek zorgt dat er meer Kd knopen in de BSP_{IZE}^{Kd} en $RBSP^{Kd}$ bomen zitten. Figuur 5.12 toont dat dit het geval is op alle niveaus van de boom en dat de bovenste niveaus van de bomen met aangepaste heuristiek bijna uitsluitend uit Kd knopen bestaan.

5.3. Vergelijking met bestaande bomen

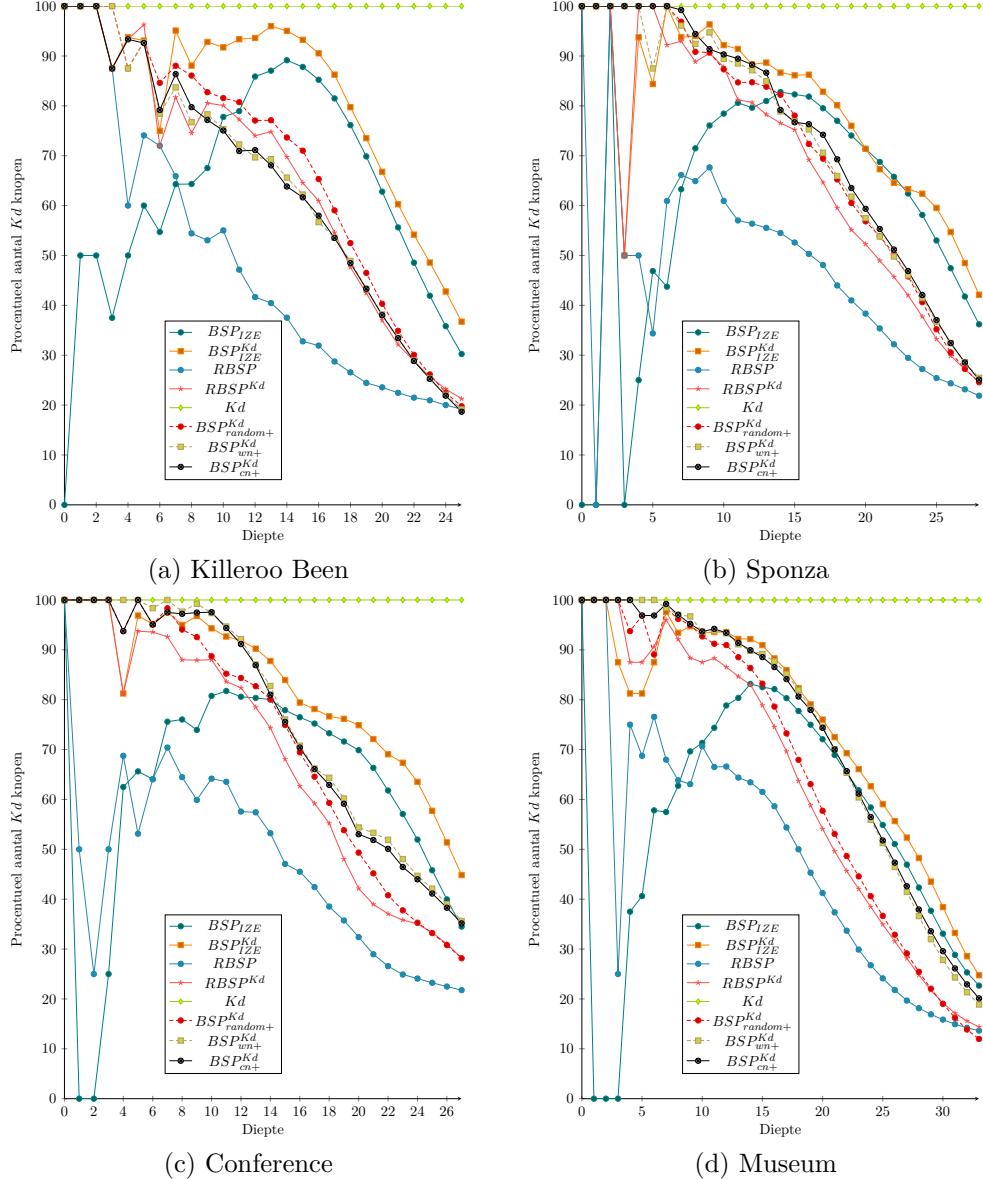


Figure 5.12: Procentueel aantal Kd knopen per niveau - Elk van deze grafieken toont voor een bepaalde scène voor elke BSP boom het procentueel aantal Kd knopen in functie van de diepte.

Boom	k	Killeroo Been			Sponza		
		Kd	ZD Kd	SD Kd	Kd	ZD Kd	SD Kd
Kd		100%	100%	100%	100%	100%	100%
BSP_{IZE}		49.4%	0%	0%	50.9%	0%	0%
BSP_{IZE}^{Kd}		55.1%	88.3%	88.3%	55.6%	88.2%	90.9%
BSP_{wn+}^{Kd}	6	29.5%	72.8%	72.3%	36.6%	88.8%	89.3%
BSP_{cn+}^{Kd}	6	29.2%	72.8%	71.3%	36.5%	88.5%	89.0%
$BSP_{random+}^{Kd}$	10	30.2%	74.6%	72.3%	34.5%	83.5%	84.9%
$RBSP$	13	22.0%	0%	0%	26.3%	0%	0%
$RBSP^{Kd}$	13	29.8%	71.2%	70.9%	33.2%	77.9%	79.2%

Boom	k	Conference			Museum		
		Kd	ZD Kd	SD Kd	Kd	ZD Kd	SD Kd
Kd		100%	100%	100%	100%	100%	100%
BSP_{IZE}		49.8%	0%	0%	38.5%	0%	0%
BSP_{IZE}^{Kd}		58.4%	89.7%	91.0%	41.7%	87.1%	87.1%
BSP_{wn+}^{Kd}	6	44.1%	92.3%	92.6%	32.0%	88.8%	87.3%
BSP_{cn+}^{Kd}	6	43.2%	90.0%	90.8%	30.5%	87.1%	86.8%
$BSP_{random+}^{Kd}$	10	35.3%	84.1%	87.1%	21.3%	83.1%	83.6%
$RBSP$	13	25.1%	0%	0%	18.3%	0%	0%
$RBSP^{Kd}$	13	34.3%	80.4%	82.6%	22.2%	78.9%	78.4%

Table 5.9: Vergelijking proportie Kd knopen en proportie Kd knoopdoorkruisingen van BSP bomen - Deze tabel toont statistieken over het procentueel aantal inwendige Kd knopen, het procentueel aantal Kd zichtstraaldoorkruisingen (ZD) en het procentueel aantal Kd schaduwstraaldoorkruisingen (SD).

Chapter 6

Conclusie

6.1 Conclusies BSP_{SWEEP}

De ontworpen BSP_{SWEEP} boom is een zeer nuttig en uitbreidbaar concept om algemene BSP bomen te bouwen. De lokale geometrie van de knoop kan zeer eenvoudig in rekening gebracht worden om goede splitsingsrichtingen te genereren. Door het sweepen blijft de bouwtijd relatief beperkt in verhouding met de enige andere algemene BSP boom: de BSP_{IZE} boom. De bouwtijd is wel twee ordegroottes groter dan die van de Kd boom. Voor tal van toepassingen is dit echter geen probleem aangezien de boom op voorhand één keer gebouwd kan worden.

De simpele BSP_{SWEEP} bomen die geen gebruik maken van de Kd richtingen, moeten bij normale scènes onderdoen voor de Kd boom en BSP_{IZE} bomen. Bij de speciale Killeroo Been scene tonen deze bomen wel hun mogelijkheden, aangezien ze daarop beter werken dan de Kd boom. De BSP_{SWEEP+} bomen, die steeds de Kd richtingen nemen als eerste drie richtingen, presteren voor bepaalde waarden van k (het aantal richtingen), beter dan de Kd en BSP_{IZE} bomen. Deze bomen zullen in de praktijk echter nooit gebruikt worden omdat ze als opstapje dienen naar de BSP_{SWEEP+}^{Kd} bomen, die altijd beter presteren dan de bestaande BSP bomen.

De $BSP_{random+}^{Kd}$ boom toont dat het kiezen van andere splitsingsrichtingen in elke knoop, de boom veel beter maakt. Zelfs zonder rekening te houden met de lokale geometrie, kan dan een boom gebouwd worden die beter is dan de Kd boom of goed uitgedachte BSP_{IZE}^{Kd} boom. Dit komt voornamelijk door het grotere aantal verschillende splitsingsvlakken - $O(n \log(n))$ in plaats van $O(n)$ - dat bekijken wordt tijdens het bouwen. De BSP_{wn+}^{Kd} en BSP_{cn+}^{Kd} bomen tonen dat het kiezen van splitsingsrichtingen afhankelijk van de lokale geometrie deze boom nog beduidend beter kan maken. Ze verminderen bij alle testscènes het aantal straal-driehoekintersecties met meer dan 40% en de rendertijd met meer dan 20% ten opzichte van de Kd boom. Deze bomen tonen ook dat het toevoegen van slechts één richting bovenop de Kd richtingen, al een groot effect kan hebben op deze waarden. De clustering lijkt geen voordeel te bieden ten opzichte van het kiezen van willekeurige normalen.

6.2 Toekomstig onderzoek

Toekomstig onderzoek zou zich moeten toespitsen op een aantal zaken: het verbeteren van de bouwtijd, het bepalen van het beste aantal richtingen en het bepalen van betere richtingen. Het verbeteren van de bouwtijd zou kunnen door gebruik te maken van de methode van Budge et al. [?] om de SA van de gesplitste volumes incrementeel te berekenen in plaats van steeds helemaal vanaf nul. Bepaalde delen van het bouwproces zijn ook goed paralleliseerbaar. Zo kan er in parallel over de verschillende splitsingsrichtingen geswept worden. Het aantal richtingen dat gegenereerd wordt zou afhankelijk gemaakt kunnen worden van de diepte. Op hogere niveaus willen we voornamelijk Kd knopen dus is het mogelijk om daar enkel de Kd richtingen of de Kd richtingen plus een klein aantal BSP richtingen te gebruiken. Op de lagere niveaus zouden dan meer BSP richtingen gebruikt worden.

Het is ook een mogelijkheid om te stoppen met zoeken naar het beste splitsingsvlak, als er al een splitsingsvlak gevonden is dat de driehoeken opdeelt in twee disjuncte delen. Dit laat toe om hogere k -waarden te kiezen, zonder een stijging in bouwtijd te krijgen. In sectie 5.2.2 viel het ook op dat het aantal straal-driehoekintersecties sterk daalde als er één richting bepaald door de normalen gebruikt werd, maar dat meer richtingen aan de hand van de normalen, dit aantal niet meer lieten dalen. Bij de $BSP_{random+}^{Kd}$ boom bleef het aantal intersecties dalen met een stijgend aantal richtingen. Het lijkt ons dus een goed idee om een hybride oplossing te maken die een klein aantal richtingen bepaald aan de hand van de normalen en een groter aantal richtingen random genereert als er nog geen goede splitsing gevonden is.

Fiche masterproef

Student: Jesse Hoobergs

Titel: Het gebruik van de normalen bij het bouwen van BSP acceleratiestructuren

Nederlandse titel: Using the normals to build BSP acceleration structures.

UDC: 681.3

Korte inhoud:

In deze masterproef introduceren we een nieuw soort algemene Binary Space Partitioning (*BSP*) boom: de *BSP_{SWEET}* boom. De *BSP_{SWEET}* boom laat toe om in elke knoop een aantal richtingen te bepalen afhankelijk van de driehoeken in die knoop en het beste vlak van alle vlakken met als normaal één van die richtingen, wordt gebruikt om de knoop te splitsen. Drie soorten *BSP_{SWEET}* boom zijn ontworpen: één soort die in elke knoop random richtingen genereert (*BSP_{random}*) en twee soorten die richtingen genereren afhankelijk van de normalen van de driehoeken in de knoop (*BSP_{wn}* en *BSP_{cn}*). De *BSP_{wn}* boom kiest de normalen van enkele willekeurige driehoeken in de knoop als richtingen en de *BSP_{cn}* boom bepaalt een clustering van de normalen van de driehoeken in de knoop en gebruikt de centra van deze clusters als richtingen. Er is ook een optimalisatie van de *BSP_{SWEET}* boom uitgewerkt: de *BSP_{SWEET+}^{Kd}* boom die asgealigneerde splitsingsvlakken bevoordeeld omdat ze computationele voordelen hebben.

De drie *BSP_{SWEET+}^{Kd}* soorten zijn duidelijk beter dan de bestaande *BSP* bomen. Van de drie soorten *BSP_{SWEET+}^{Kd}* bomen zijn de twee soorten die gebruik maken van de normalen, beduidend beter dan de soort die random richtingen bepaalt. Ze verminderen bij alle testscenes het aantal straal-driehoekintersecties met meer dan 40% en de rendertijd met meer dan 20% ten opzichte van de *Kd* boom. De bouwtijd is twee ordegroottes groter dan die van de *Kd* boom, maar wel kleiner dan die van elke andere *BSP* boom.

Thesis voorgedragen tot het behalen van de graad van Master of Science in de ingenieurswetenschappen: computerwetenschappen, hoofdoptie Mens-machine communicatie

Promotor: Prof. dr. ir. Ph. Dutré

Assessoren: Dr. B. Verreet

Prof. dr. R. Vandebriel

Begeleider: Ir. P. Bartels