



Faculteit Bedrijf en Organisatie

Gedecentraliseerd en transparant versiebeheer aan de hand van blockchain principes en IPFS: een praktische toepassing voor open source bedrijven.

Michiel Schoofs

Scriptie voorgedragen tot het bekomen van de graad van
professionele bachelor in de toegepaste informatica

Promotor:
Karine Samyn
Co-promotor:
Maurice Dalderup

Instelling: —

Academiejaar: 2019-2020

Tweede examenperiode

Faculteit Bedrijf en Organisatie

Gedecentraliseerd en transparant versiebeheer aan de hand van blockchain principes en IPFS: een praktische toepassing voor open source bedrijven.

Michiel Schoofs

Scriptie voorgedragen tot het bekomen van de graad van
professionele bachelor in de toegepaste informatica

Promotor:
Karine Samyn
Co-promotor:
Maurice Dalderup

Instelling: —

Academiejaar: 2019-2020

Tweede examenperiode

Woord vooraf

Samenvatting

Inhoudsopgave

1	Inleiding	13
1.1	Probleemstelling	13
1.2	Onderzoeksvraag	14
1.3	Onderzoeksdoelstelling	14
1.4	Opzet van deze bachelorproef	14
2	Stand van zaken	15
2.1	Versiebeheer	15
2.1.1	Inleiding	15
2.1.2	RCS	17
2.1.3	branches	21
2.1.4	Conclusie	23

2.2	IPFS	24
2.2.1	Het begrip decentralisatie	24
2.2.2	De meerwaarde van decentralisatie binnen versiebeheer	26
2.2.3	bestandsopslag	27
2.2.4	Hoe worden bestanden geïdentificeerd op het netwerk	31
3	Methodologie	33
4	Conclusie	35
A	Appendix	37
A.1	Introductie	37
A.2	State-of-the-art	39
A.3	Methodologie	40
A.4	Verwachte resultaten	40
A.5	Verwachte conclusies	41
A.1	Duiding	42
A.2	Opzet van het project	42
A.3	Nieuwe versie van Alice	44
	Bibliografie	45

Lijst van figuren

2.1	Overzicht types VCS	17
2.2	Overzicht concepten boomstructuur	18
2.3	Voorbeeld van deltas.	19
2.4	Voorbeeld merge proces.	21
2.5	Voorbeeld flow	22
2.6	Overzicht Torrent Protocol	31

Lijst van tabellen

2.1	Concepten binnen versiebeheer systemen.	24
-----	--	----

1. Inleiding

De inleiding moet de lezer net genoeg informatie verschaffen om het onderwerp te begrijpen en in te zien waarom de onderzoeksvraag de moeite waard is om te onderzoeken. In de inleiding ga je literatuurverwijzingen beperken, zodat de tekst vlot leesbaar blijft. Je kan de inleiding verder onderverdelen in secties als dit de tekst verduidelijkt. Zaken die aan bod kunnen komen in de inleiding (Pollefliet, 2011):

- context, achtergrond
- afbakenen van het onderwerp
- verantwoording van het onderwerp, methodologie
- probleemstelling
- onderzoeksdoelstelling
- onderzoeksvraag
- ...

1.1 Probleemstelling

Uit je probleemstelling moet duidelijk zijn dat je onderzoek een meerwaarde heeft voor een concrete doelgroep. De doelgroep moet goed gedefinieerd en afgeleid zijn. Doelgroepen als “bedrijven,” “KMO’s,” systeembeheerders, enz. zijn nog te vaag. Als je een lijstje kan maken van de personen/organisaties die een meerwaarde zullen vinden in deze bachelorproef (dit is eigenlijk je steekproefkader), dan is dat een indicatie dat de doelgroep goed gedefinieerd is. Dit kan een enkel bedrijf zijn of zelfs één persoon (je co-promotor/opdrachtgever).

1.2 Onderzoeksvraag

Wees zo concreet mogelijk bij het formuleren van je onderzoeksvraag. Een onderzoeksvraag is trouwens iets waar nog niemand op dit moment een antwoord heeft (voor zover je kan nagaan). Het opzoeken van bestaande informatie (bv. “welke tools bestaan er voor deze toepassing?”) is dus geen onderzoeksvraag. Je kan de onderzoeksvraag verder specificeren in deelvragen. Bv. als je onderzoek gaat over performantiemetingen, dan

1.3 Onderzoeksdoelstelling

Wat is het beoogde resultaat van je bachelorproef? Wat zijn de criteria voor succes? Beschrijf die zo concreet mogelijk. Gaat het bv. om een proof-of-concept, een prototype, een verslag met aanbevelingen, een vergelijkende studie, enz.

1.4 Opzet van deze bachelorproef

De rest van deze bachelorproef is als volgt opgebouwd:

In Hoofdstuk 2 wordt een overzicht gegeven van de stand van zaken binnen het onderzoeksdomein, op basis van een literatuurstudie.

In Hoofdstuk 3 wordt de methodologie toegelicht en worden de gebruikte onderzoekstechnieken besproken om een antwoord te kunnen formuleren op de onderzoeksvragen.

In Hoofdstuk 4, tenslotte, wordt de conclusie gegeven en een antwoord geformuleerd op de onderzoeksvragen. Daarbij wordt ook een aanzet gegeven voor toekomstig onderzoek binnen dit domein.

2. Stand van zaken

2.1 Versiebeheer

2.1.1 Inleiding

Versiebeheer is een belangrijk concept binnen softwareontwikkeling. Zo waren er in 2018 in het totaal 100 miljoen projecten op het populaire versiebeheer platform GitHub (Warner, 2018). GitHub (sinds 2018 overgenomen door Microsoft) is niet de enige speler op de markt. Er zijn ook nog Code Commit van Amazon en GitLab. Veel bedrijven spelen dus in op de behoefte aan een duidelijk en efficiënt versiebeheersysteem. De vraag stelt zich dan ook: welke behoefte lossen deze systemen op?

Stel volgende scenario voor: Alice en Bob zijn aangenomen om te werken voor bedrijf X. Hun eerste taak is een website ontwikkelen. Ze leggen samen alle vereisten vast, bespreken de verschillende technologieën en gaan aan de slag. Op het einde van de eerste dag hebben ze elk een verschillende pagina gemaakt die ze graag met elkaar delen willen delen. Dit kan door bijvoorbeeld via mail de bestanden door te sturen. Een andere mogelijkheid is de bestanden via fysieke hardware zoals een USB-Stick aan elkaar te geven. Het nadeel is dat de code op twee verschillende plaatsen verspreid zit. Als Bob de code kwijt raakt dan zal deze opnieuw moet worden geschreven. Om dit probleem te voorkomen kan men het project op een centrale server opslaan. Bob en Alice zullen hun veranderingen opslaan op deze centrale server. Zo hebben ze altijd toegang tot elkaars werk.

Deze manier van werken heeft nadelen. Alice kan per ongeluk een bestand overschrijven of een stuk code verwijderen. Tenzij er back-ups zijn is het originele bestand verloren. Om dit probleem te omzeilen wordt er gebruik gemaakt van het concept van **versies**. Elke aanpassing die er gemaakt wordt resulteert in een nieuwe versie van het project. Men kan

altijd terugkeren naar een eerdere versie. Als Alice dus het stukje code verwijdert in versie 15 kan men terug naar versie 14.

Loeliger (2012) stelt dat een versiebeheersysteem een middel is om verschillende versies van code te beheren en bij te houden. De auteur onderscheidt volgende drie eigenschappen waaraan dergelijke systemen voldoen:

- er wordt gebruik gemaakt van een centraal archief. Binnen dit archief worden alle versies van het project bewaard en bijgewerkt.
- het centraal archief geeft toegang tot eerdere versies van het project.
- alle veranderingen die worden aangebracht aan het archief worden genoteerd in een centraal logboek.

Versiebeheer is geen nieuw concept. Er zijn zoals eerder aangehaald verschillende software oplossingen beschikbaar. Volgens Chacon en Straub (2014) zijn er drie grote categorieën (zie 2.6 voor een grafische weergave):

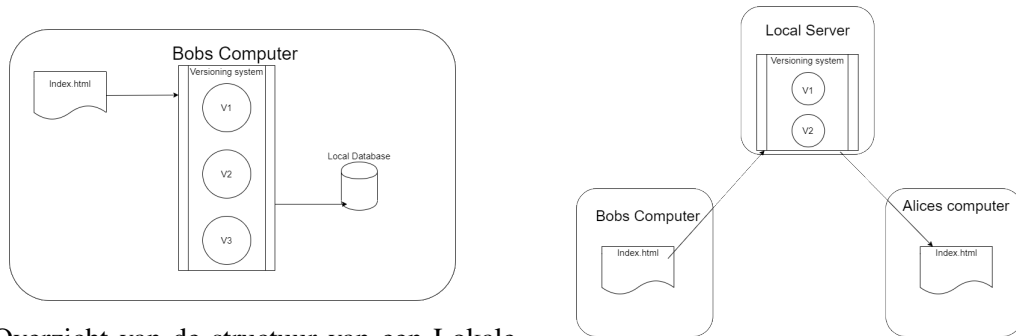
- lokale versiebeheersystemen: het centraal archief waar de veranderingen in worden bewaard, staat op een lokale computer. Het grootste voordeel is dat een lokaal systeem zeer makkelijk te onderhouden is en eenvoudig op te stellen. Toch is het niet geschikt om bestanden met elkaar te delen of samen aan bestanden te werken. Een gekend voorbeeld is RCS (Revision Control System) - zie 2.1.2 -.
- CVCS: om samen te kunnen werken aan dezelfde bestanden kan een CVCS (Centralised Version Control System) worden gebruikt. In plaats van het archief lokaal bij te houden wordt er gebruik gemaakt van een centrale server. Bestanden worden vervolgens lokaal gekopieerd. Als er veranderingen worden aangebracht zullen deze worden doorgestuurd naar de server. Doordat men verplicht is om de bestanden op een centrale plaats af te halen, kan men deze afschermen. Zo kan men de toegang beperken tot enkel de nodige bestanden per gebruiker.

Een neveneffect van alles centraal te beheren is het zogenaamde *single point of failure (SPOF)* probleem. Een SPOF is een onderdeel van een systeem dat mocht het uitvallen heel het systeem tot een halt roept. Met andere woorden valt het centraal archief weg heeft niemand nog toegang tot het project. Een mogelijke oplossing voor dit probleem is redundantie. Dit betekent het aanbieden van kopieën. (Microsystems, 2007)

- DVCS: om het SPOF probleem te voorkomen kan men kopieën maken van het centraal archief. Deze kopieën kunnen vervolgens worden verspreid over verschillende computers. Dit is het uitgangspunt van DVCS (Distributed version control System). Elke gebruiker heeft een lokale kopie van de centrale server. De veranderingen aan de bestanden worden eerst aangebracht in het lokaal archief en vervolgens gesynchroniseerd met de centrale variant.

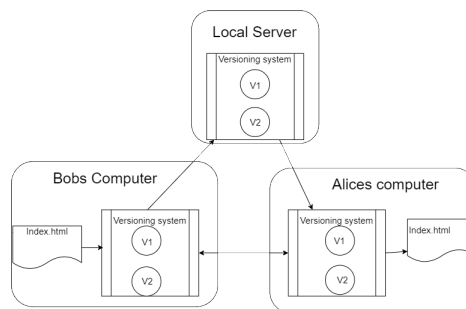
Mocht het centraal aanspreekpunt niet beschikbaar zijn is dit geen probleem. Elke gebruiker heeft immers een volledige back-up van het volledige project. In theorie

kan de gebruiker zelfs optreden als nieuwe centrale server.



(a) Overzicht van de structuur van een Lokale VCS.

(b) Overzicht van de structuur van een CVCS.



(c) Overzicht van de structuur van een DVCS.

Figuur 2.1: Overzicht van de drie types van VCS zoals aangegeven door Chacon en Straub (2014).

2.1.2 RCS

RCS (*Revision Control System*) is een lokaal versiebeheer systeem. Het wordt voor het eerst beschreven in een artikel geschreven door Tichy (1985). Het werd verder ontwikkeld binnen het GNU project -Een open source besturingssysteem¹- waar het als vervanging voor het CSSC Systeem (Youngman, 2016) werd gebruikt. CSSC is een systeem gebaseerd op SCCS (Source code control system) dat ontworpen is voor UNIX systemen. SCCS is in opdracht van Bell Labs ontwikkeld door Rochkind (1975).

Voordat RCS op de markt kwam is er nog tal van andere software ontwikkeld. Zo was er CA-Panvalet een gepatenteerde oplossing voor Mainframe computers.

Waarom is het interessanter om RCS in detail te bekijken? Veel van de concepten waar het gebruik van maakt zijn aanwezig in moderne systemen (zoals GIT). Het is open source en wordt nog steeds op vrijwillige basis onderhouden, wat aansluit bij de visie van deze

¹GNU is veel meer dan enkel open source. Het GNU project is sterk verbonden met de ideologie en organisatie van de free software foundation (FSF). Meer informatie omtrent deze organisatie en beweging is te vinden op: <https://www.fsf.org/>

bachelorproef.

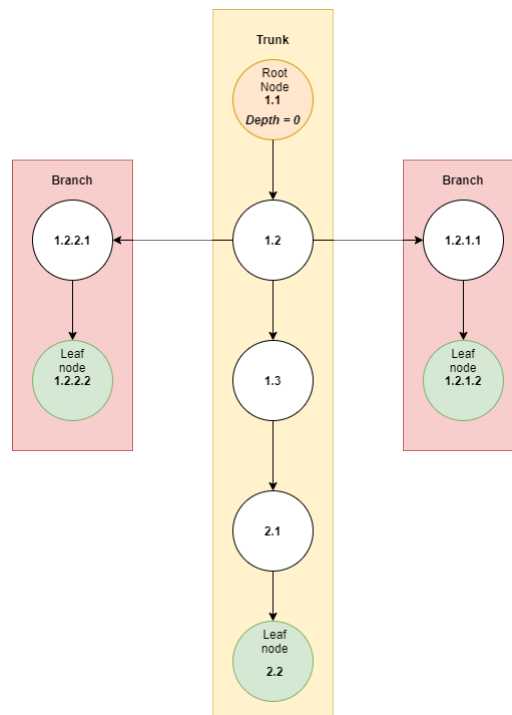
De manier waarop versies worden bijgehouden in RCS -zoals door Tichy (1985) beschreven- is gebaseerd op een boomstructuur -denk aan een stamboom-. Volgens Lievens (2019), is een boom een collectie van **toppen** (*in het Engels ook wel Nodes genoemd*). Deze toppen hebben een hiërarchische verband. Zo bestaat er bijvoorbeeld een kind-ouder verband. Er zijn twee bijzondere toppen in een boom:

- de wortel(*root*): Deze top ligt helemaal aan het begin van de boom. Alle andere toppen zijn afstammelingen van deze top. Het heeft aldus geen ouders.
- een blad(*leaf*): Deze top heeft geen kinderen. In tegenstelling tot een wortel kunnen er meerdere bladeren aanwezig zijn.

Alle andere toppen worden intermediair genoemd. Elke top heeft mogelijk een aantal kinderen. De diepte van de wortel is nul ($d=1$) en elk kind heeft als diepte: Elk van deze kinderen is op zijn beurt de wortel voor een nieuwe deelboom. Het concept van **diepte** is belangrijk.

$$d_{kind} = d_{ouder} + 1 \quad (2.1)$$

Al deze concepten worden ook nog eens grafisch verduidelijkt in de figuur 2.2.



Figuur 2.2: Een overzicht van alle concepten binnen een boomstructuur waar RCS van gebruik maakt.

Er kan gebruik gemaakt worden van een boomstructuur om de onderlinge relaties tussen

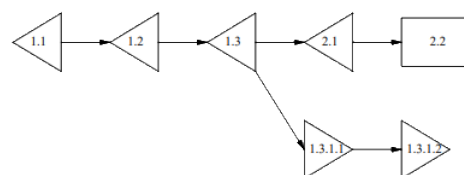
de versies weer te geven. Stel: Bob en Alice zijn bezig aan de hoofdpagina. Bob maakt een initiële versie van de pagina. Vervolgens wilt hij die graag delen met Alice. Hiervoor gebruikt hij het commando om een nieuwe versie aan te maken². Dit commando wordt **inchecken** genoemd. Binnen GIT is dit vergelijkbaar met het commando *git push*. Aangezien dit de eerste versie is kan men dit vergelijken met het aanmaken van een wortel. Volgende versies worden kinderen van de vorige versie. Zo wordt versie 1.4 kind van versie 1.3. Inchecken gaat niet alleen onze boomstructuur aanmaken maar ook de extensie `.v` toevoegen (`homepage.html.v`). Het originele bestand wordt ook verwijderd

Het bestand krijgt ook een **versienummer**. Dit versienummer heeft de vorm: $x_1.x_2$. x_1 (ook wel *release* genoemd) staat voor een grote verandering. Bijvoorbeeld het in productie nemen van een nieuwe versie. x_2 (*level*) staat voor een kleinere verandering. Een andere manier om x_2 te bekijken is de diepte met als wortel de laatste release (x_1). 1.1 is het versienummer van de wortel die Bob heeft aangemaakt. 1.4 is het derde kind van de wortel. Elke check-in zal het level (x_2) met één verhogen. Het release nummer (x_1) wordt manueel verhoogd door middel van de `-r` optie bij check-in³. Bij branches is er ook nog spraken van x_3 en x_4 zie 2.1.3.

Deze manier van versies te bestempelen wordt nog steeds gebruikt. Het is echter niet de enige manier. *Semantic versioning* is een gekend alternatief. Het concept van versienummers bestaat in Git onder de vorm van *tags* (??).

Er is nu een bestand onder de vorm `homepage.html.v`. Hoe kan Alice nu dit bestand aanpassen en een nieuwe versie publiceren? Alice zal het bestand moeten **uitchecken**. Dit kan ze doen door middel van het commando `co` en de naam van het bestand⁴. Het uitchecken is aldus het verkrijgen van een specifieke versie uit het archief. Als er geen specifieke versie wordt meegegeven wordt de laatste versie opgehaald. Om een specifieke versie op te halen kan er gebruik gemaakt worden van de optie `-r`⁵. Alice heeft nu een kopie van het originele bestand gekregen. Merk op dat in tegenstelling tot inchecken ons archief niet wordt verwijderd. Vervolgens kan ze in deze lokale kopie wijzigingen aanbrengen. Tot slot wordt het bestand weer aan het lokaal archief toegevoegd door middel van inchecken. Het equivalent van `co` binnen git is `git pull`.

Hoe worden de verschillen tussen de versies bijgehouden in ons lokaal archief? Een mogelijke oplossing zou zijn om alle versies van het bestand afzonderlijk bij te houden. Dit vraagt veel opslagruimte. RCS gebruikt voor dit probleem het concept van



Figuur 2.3: Een voorbeeld van deltas. De Trunk bevat een series van achterwaardse deltas terwijl alle branches enkel voorwaardse deltas bevatten. Grafiek afkomstig uit Tichy (1985)

² `ci homepage.html`

³ `ci -r2 homepage.html`

⁴ `(co homepage.html)`

⁵ `(co -r1.1 homepage.html)`

deltas. Een delta houdt bij welke regels veranderd zijn ten opzichte van de vorige versie. Doordat de delta enkel de relevante lijnen bijhoudt wordt de opslag beperkt ⁶. Er zijn twee types van deltas: **voorwaardse deltas** en **achterwaardse deltas**. Bij het inchecken van een nieuwe versie zal de vorige versie worden vervangen door een achterwaardse delta. Zit men momenteel op versie 1.3 en vraagt men versie 1.2 dan zal de achterwaardse delta van versie 1.2 worden toegepast op versie 1.3. (Voorwaardse deltas komen aan bod in het gedeelte over branching (2.1.3). Het concept van deltas wordt nog eens verduidelijkt door een voorbeeld in de appendix -zie A.5-.)

Inchecken en uitchecken ligt aan de basis van het archiefsysteem. Toch is er nog een probleem aanwezig met deze manier van werken. Stel dat Alice en Bob gelijktijdig wijzigingen aanbrengen aan een bestand. Ze willen dit bestand elk afzonderlijk publiceren. Hierdoor ontstaan er twee versies die afstammen van één gezamenlijke versie. De boomstructuur wordt in twee gesplitst. Dit is niet mogelijk aangezien een versie altijd uniek moet zijn. Hoe kan men verzekeren dat elke versie slechts één kind heeft (op dezelfde branch)? Dit probleem wordt opgelost door **sloten**(engels=lock). Dit concept geeft gebruikers de mogelijkheid om een versie te versleutelen. Terwijl een versie versleuteld is kan niemand anders wijzigingen aanbrengen. Andere gebruikers kunnen deze nog bekijken. Op het moment dat Bob zijn versie gaat uitchecken kan hij deze versleutelen (door middel van de *-l* optie bij het *co* commando). Hierdoor kan Alice geen nieuwe versie meer aanmaken tot Bob zijn wijzigingen heeft doorgevoerd. Met andere woorden zolang Bob het slot niet vrijgeeft kunnen er geen nieuwe versies worden aangemaakt⁷. Deze manier van werken heeft een zichtbaar nadeel. Alice is verplicht om te wachten op Bobs nieuwe versie alvorens ze veranderingen kan aanbrengen. Git gebruikt het concept van sloten niet. Daar maakt men gebruik van **merges** om dit zelfde probleem aan te pakken

Opmerkingen

In het originele artikel wordt de klemtoon gelegd op het onderling delen van de verschillende versies. Hierdoor kan men de indruk krijgen dat er een centrale server betrokken is. Dit is niet het geval. De software is ontworpen om op één besturingssysteem uitgevoerd te worden. Volgens team (2020) is GNU aangezien het gebaseerd is op UNIX een *multi-user os*. Dat wil zeggen dat meerdere gebruikers het systeem tegelijdertijd kunnen gebruiken door middel van een terminal connectie. Hierdoor kan men onderling de bestanden delen ondanks dat men niet gaat werken in een CVCS.

⁶De delta wordt opgebouwd aan de hand van het GNU commando *diff* <https://www.gnu.org/software/diffutils/>

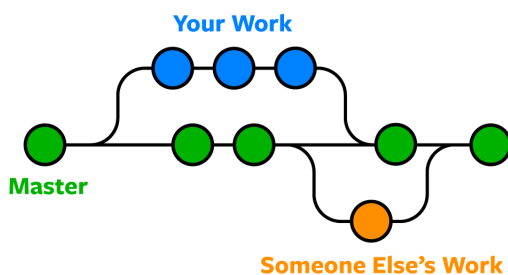
⁷In sommige gevallen kan het slot ook worden 'geforceerd' mocht Bob bijvoorbeeld ziek vallen

2.1.3 branches

Duiding

Door het principe van sloten en inchecken lijkt het alsof elke versie exact één opvolger heeft. Zo zal versie 1.3 de opvolger zijn van 1.2. Toch kunnen er zich zoals in een stamboom vertakkingen voordoen. De vertakkingen worden **Branches** genoemd. De hoofdboom (niet vertakte toppen die afstammen van de wortel) wordt de **trunk** genoemd. Dit principe kan men het best demonstreren aan de hand van een figuur. Zo kan men zien in figuur 2.2 dat er twee vertakkingen zijn op versie 1.2. Het principe van vertakkingen lijkt op het eerste zicht complex en onoverzichtelijk. Tichy (1985) geeft enkele redenen om dit toch toe te passen.

1. Doorvoeren van veranderingen in oude versies: Stel dat een bedrijf een oude versie van een software product gebruikt. Dit product is ontwikkeld met behulp van RCS. Er wordt een fout in deze oude versie gevonden die om een oplossing vraagt. Aangezien er in de tussentijd nieuwere versies zijn is dit niet evident. Het bedrijf zou volledig moeten overstappen op de nieuwste versie alvorens een aanpassing kan gebeuren. Om deze situatie te vermijden kan men gebruik maken van vertakkingen. Zo kan men een vertakking maken op de gewenste versie en kleine aanpassingen doorvoeren.
2. Andere implementaties: stel dat een ontwikkelaar een nieuw stuk code wilt uittesten. Deze heeft niet het gewenste resultaat. Mocht dit stuk code bewaard worden op de hoofdboom (*trunk*) dan is er een onstabiele versie gepubliceerd. Een gebruiker die op dat moment de recentste versie opvraagt, krijgt dus een niet werkend product. Door branches te gebruiken kan men ervoor zorgen dat er enkel werkende versie op de hoofdboom terecht komen. Nieuwe stukken code worden eerst geïsoleerd en getest alvorens opgenomen te worden. Op die manier blijft het archief in een overzichtelijke en stabiele vorm.

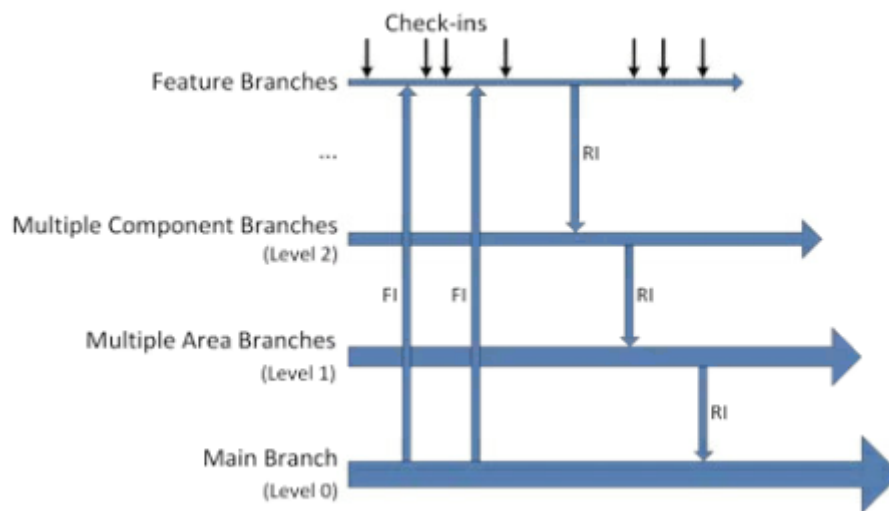


Door middel van vertakkingen kan code worden geschreven en de hoofdboom stabiel gehouden. Zelfs met veel ontwikkelaars en grote projecten kan men door deze manier van werken code conflicten vermijden. Eenmaal de code klaar is voor productie kan men deze gaan publiceren op de hoofdboom. Dit concept wordt ook wel **mergen** genoemd. Dit principe wordt geïllustreerd door de figuur 2.4.

Figuur 2.4: Een voorbeeld van een merge proces. Eerst wordt er een branch aangemaakt die na drie versies terug in de master wordt gemerged. Grafiek gepubliceerd door Desktop (2018)

Flows

Er is echter nog een grote vraag die niet beantwoord is: wanneer moet men gaan vertakken?



Figuur 2.5: Flow zoals vermeld in het artikel van Bird en Zimmermann (2012)

De eerste reden aangehaald door Tichy (1985) -het doorvoeren van veranderingen- is minder relevant binnen de context van DVCS. Er wordt namelijk niet meer op een gezamenlijk archief gewerkt maar op een lokale kopie. Het bedrijf kan dus op zijn eigen kopie lokaal veranderingen aanbrengen. De tweede reden is echter wel belangrijk. Stel dat een project honderden bestanden en ontwikkelaars heeft. In zo een omgeving kunnen veranderingen soms onvoorspelbare gevolgen hebben. Ontwikkelaars kunnen het project vertakken, wijzigen en testen alvorens het in productie te nemen. Dit is het principe achter **feature branches**.

Bij grote software projecten loopt men het risico dat er veel aftakkingen worden gemaakt die niet worden gebruikt (**branchmania**). Het artikel van Bird en Zimmermann (2012), benadrukt het belang van levende takken. Dit zijn vertakkingen die actief wordt gebruikt. Dit kan enkel bereikt worden via een duidelijke werkwijze. Deze werkwijze om het aantal vertakkingen zo klein mogelijk te houden wordt geïllustreerd in figuur 2.5.

Elke ontwikkelaar schrijft zijn code op een feature branch. Het risico hiervan is dat men op den duur niet meer compatibel is met de hoofdboom. Er kunnen sinds de vertakking immers verschillende andere versies gepubliceerd zijn. Daarom wordt gewerkt met twee tussenbranches. Hier test men of de code compatibel is met de verschillende andere onderdelen van de software. Het proces waarbij men feature branches integreert in andere tussenbranches noemt men ook wel **Reverse integration** -aangeduid als RI op de figuur-. Een ander principe dat gebruikt wordt is dat van **Forward integration**. Hierbij worden de nieuwe versies van de hoofdbranch (ook wel master genoemd) geplaatst op de feature branch. Zo blijft de feature branch compatibel met alle veranderingen.

Buiten de methodiek voorgesteld door Bird en Zimmermann (2012) bestaat er ook GIT

Flow en Trunk based development.

2.1.4 Conclusie

De verschillende types van versiebeheersystemen -zoals besproken in 2.1.1- hebben een gemeenschappelijke eigenschap. De bestanden en in veel gevallen het archief staan integraal opgeslagen op computers. Bij lokale versiebeheersystemen en CVCS staat het zelfs op één centrale computer. Dit introduceert het probleem van een SPOF (Single point of failure). DVCS vermijdt dit probleem door gebruikers kopieën te geven van het archief. Valt de centrale computer weg dan heeft elke gebruiker een back-up. Veranderingen tussen lokale versies en die op de centrale computer moet manueel gesynchroniseerd worden. Hierdoor heeft men in grote mate controle over wat er centraal wordt opgenomen. Het nadeel is dat er veel lokale kopieën zijn en veranderingen niet altijd worden gesynchroniseerd. Op deze manier heeft niet iedereen toegang tot de laatste veranderingen. Het zou dus een verbetering zijn mocht er een systeem bestaan dat één centraal archief ondersteunt zonder SPOF. Dit lijkt op eerste zicht niet mogelijk, aangezien er één centraal aanspreekpunt moet zijn. Toch is dit probleem al eerder opgelost onder de vorm van peer-to-peer (afgekort tot p2p) netwerken.

P2P is voornamelijk bekend onder de vorm van file-sharing netwerken zoals Napster. Chawathe e.a. (2003) stellen dat Napster één van de eerste systemen was die erin slaagde om een succesvol netwerk uit te bouwen. Bij dit netwerk worden files niet opgevraagd aan een centrale server. In plaats hiervan gebruikt men een netwerk van **peers**. Door de principes van dit type van netwerken toe te passen kan men een centraal archief op een gedistribueerde manier opslaan. Zo behoudt men het voordeel van CVCS zonder een SPOF.

De doelstelling van deze bachelorproef is om een werkend P2P versiebeheersysteem te gaan implementeren. Hiervoor moet men afbakenen welke functionaliteiten deze implementatie moet voorzien. In vorige paragrafen werden de verschillende concepten besproken. Hieronder volgt een oplist van deze verschillende concepten alsook een korte uitleg. Hierbij worden de terminologie en concepten van Git gebruikt. Deze worden vervolgens meegenomen naar volgende hoofdstukken, waar een implementatie wordt voorzien.

Concepten binnen versiebeheer	
Begrip	Uitleg
Archief	Een centrale plaats voor het bijhouden van bestanden. De wijzigingen van deze gearchiveerde bestanden worden bijgehouden. Men kan zowel historische als recente versies van het bestand opvragen alsook van het gehele archief.
Versies	Elke wijziging binnen het archief leidt tot een nieuwe versie. Men kan de verschillende versies ten alle tijden raadplegen. Men kan ook oudere versies gebruiken voor branching. In extreme gevallen kan een archief volledig worden terug gedraaid naar een eerdere versie.
Logboek	Een bestand waarin alle wijzigingen worden bijgehouden. Het logboek is ook onderdeel van het archief.
Pushing	Het principe waarbij wijzigingen die lokaal worden aangebracht worden gesynchroniseerd met de centrale server.
Pulling	Het binnenhalen van veranderingen aangebracht op het centraal archief naar een lokale kopie.
Clonen Branching	Het aanmaken van een lokale kopie van een centraal archief. Het voorzien van alternatieve vertakkingen van het archief.

Tabel 2.1: Concepten binnen versiebeheer systemen.

2.2 IPFS

2.2.1 Het begrip decentralisatie

De opzet van deze bachelorproef is om een volwaardig gedecentraliseerd versie beheersysteem te bekomen doormidden van P2P en blockchain technologie. Om de opzet volledig duidelijk te maken moet het begrip van decentralisatie gekaderd worden. Stel onderstaand scenario:

Bob is een liefhebber van Capybaras en wil informatie krijgen over de dieren. Hij surft bijgevolg naar de Wikipedia pagina. Achterliggend zal Bob een verzoek moeten sturen naar de server van Wikipedia. Hiervoor moet hij het publieke IP-Adres weten. Deze kan hij verkrijgen door het DNS protocol. Bob stuurt zijn verzoek naar deze server en krijgt de nodige pagina terug. Dit is een voorbeeld van een gecentraliseerd systeem. Bob gaat immers opzoek naar één aanspreekpunt waar de informatie zich bevind. Aangezien alle informatie zich bevind op één plaats spreken kan er worden gesproken van een gecentraliseerd systeem.

De manier van alle informatie op één punt te gaan bewaren is zeer effectief. Bob kan alle informatie snel en doeltreffend gaan opvragen. Wat zijn echter de nadelen van deze manier van werken?

- Een nadeel van dit centraal punt is het zogenaamde SPOF probleem -zie 2.1.4-.

Doordat alle informatie zich op één server bevindt is er ook één kritieke plaats waar alles kan fout lopen. Is de server onbeschikbaar zijn alle diensten en informatie hierop dat ook.

- Doordat al het verkeer moet verwerkt worden door dezelfde hardware kan dit leiden tot een hoge serverbelasting. Hierdoor kan het verwerken van deze verzoeken traag verlopen. Om dit probleem op te lossen kan gebruik worden gemaakt van zogenaamde *Mirror servers*. Dit is een kopie van de originele server. Deze kopie kan op momenten van hoge belasting een deel van het verkeer op zich nemen. Op die manier wordt volgens Webb e.a. (2007) de beperkingen van bandbreedte die zich voordoen bij een klassiek server/client scenario geminimaliseerd. Toch is ook deze oplossing niet optimaal. Men heeft immers meerdere fysieke servers nodig en alle informatie is redundant.
- Het uitbreiden van bestaand infrastructuur is niet evident. Het verspreiden van een database over verschillende computers is een omslachtige onderneming.
- Een minder voor de hand liggend nadeel is dat van censuur. In sommige landen waaronder bijvoorbeeld China wordt bepaalde informatie gefilterd. Dit is mogelijk doordat deze landen het verkeer kunnen herleiden naar hun eigen servers.

Dit zijn problemen die worden aangepakt binnen **Distributed Computing**. Dit begrip wordt verder uitgelegd door Attiya (2004): Distributed computing is een collectie van individuele computers die verbonden zitten in een netwerk en met elkaar kunnen communiceren. Deze computers zijn instaat om samen computermatige taken uit te voeren. **Peer-to-Peer** (afkort als P2P) is een principe dat kadert binnen dit begrip. Een gangbare definitie wordt gegeven door Schollmeier (2001). Deze stelt dat Peer-to-peer een vorm is van distributed computing waarbinnen elke computer optreedt als een Servent. Dit is een combinatie van het woord **server** en **client**. Elke computer op dit netwerk is aldus instaat om verzoeken te gaan behandelen en versturen. Dit staat haaks op de klassieke server client benadering.

Peer-to-peer netwerken proberen om alle bovenstaande problemen met klassieke server-client netwerken systematisch op te lossen. Hoe doen ze dit exact?

- Peer-to-peer netwerken zijn volstrekt gedecentraliseerd. Er is niet één computer die optreedt als server. Elke deelnemer van het netwerk (ook wel **Peer** genoemd) treedt op als server en client. Hierdoor is er geen SPOF.
- Hetzelfde principe geldt ook voor serverbelasting. Het gehele netwerk verwerkt immers verzoeken. Toch speelt data redundantie ook hier een rol. Een computer kan immers offline gaan en alle relevante informatie moet beschikbaar blijven.
- Een p2p netwerk is inherent goed uitbreidbaar. Op elk moment kunnen computers toetreden tot het netwerk of uittreden.

Tot slot is het belangrijk om te kaderen dat er volgens Schollmeier (2001) twee verschillende categorieën zijn. De zogenaamde **pure netwerken** hierbij is elke computer gelijkwaardig. Met andere woorden men kan willekeurig welke deelnemer (Peer) uitschakelen en het netwerk zal nog op dezelfde manier functioneren. Een netwerk waarbinnen er één centrale computer of een groep van computers zonder wie het netwerk niet functioneert wordt er gesproken van een **Hybride netwerk**.

2.2.2 De meerwaarde van decentralisatie binnen versiebeheer

In 2.2.1 worden decentralisatie en P2P kort toegelicht. In dit onderdeel ligt de focus op hoe deze principes kunnen worden toegepast binnen versiebeheersystemen.

In eerste instantie lijken sommige versiebeheersystemen gedecentraliseerd. **DVCS** is hier een goed voorbeeld van. Dit is een versiebeheersysteem waarbij elke computer een lokale kopie heeft van het centraal archief. Wijzigingen aan bestanden worden dan ook lokaal opgenomen. Elk lokaal archief is instaat om de functies als centraal archief op zich te nemen. Hierbij lijkt elke computer instaat om de functie als Servlet te vervullen en vertoont dit type van archief veel gelijkenissen met een P2P netwerk. Toch is er een eigenschap waaraan niet wordt voldaan, elk archief is immers niet gelijkwaardig. Er is altijd een centrale plaats waarvan de andere archieven worden gekopieerd.

DVCS heeft ook nog een aantal problemen die worden opgelost binnen een puur P2P netwerk. Er zijn verschillende lokale kopieën van een archief die niet noodzakelijk up-to-date zijn of waar de veranderingen niet zijn gesynchroniseerd. Als één van die computers wegvalt zijn alle wijzigingen aangebracht in het lokaal archief ook verloren.

Het begrip van een peer-to-peer netwerk is essentieel voor het maken van een gedecentraliseerd versiebeheersysteem. Binnen deze bachelorproef wordt er gebruik gemaakt van zo een netwerk voor twee verschillende doeleinden:

- Het opslaan van bestanden: De uiteindelijke doelstelling van een versiebeheersysteem is uiteraard om een archief te voorzien voor het behouden van wijzigingen aan bestanden. Deze bestanden moeten echter ergens worden bewaard. Mochten deze bestanden enkel lokaal worden opgeslagen dan is er het risico dat deze verloren gaan groot. Om dit tegen te gaan moet er een manier voorzien worden om bestanden op te slaan op een netwerk. Het meest bekende protocol voor gedecentraliseerde opslag is het torrenting protocol -voor meer informatie over een recente versie van dit protocol zie (Cohen, 2008)-. Torrenting maakt echter gebruik van een hybride netwerk. Er zijn verschillende protocollen die gebruik maken van compleet P2P. Een gekend voorbeeld hiervan is Gnutella -zie (Klingberg & Manfredi, 2002)-. Dit protocol is echter verouderd en wordt niet meer onderhouden. Een modern alternatief is **IPFS**.
- Het opslaan van transacties: Indien Alice een nieuwe versie van een bestand wilt

publiceren moet Bob hiervan op de hoogte zijn. Er moet dus een manier zijn om informatie te gaan overbrengen naar elkaar. Hiervoor wordt er gebruik gemaakt van een blockchain. Een blockchain biedt een manier om informatie overdracht mogelijk te maken op een P2P netwerk waarbij data integriteit wordt gewaarborgd.

Het is ook belangrijk om kort te vermelden dat file-sharing controversieel is. Zo is de gekende Torrent indexering website "*The Pirate Bay*" sinds 2011 verboden in België. Dit verbod is er gekomen aangezien file-sharing ook wordt gebruikt voor het verspreiden van auteursrechtelijk beschermd materiaal. Niet alleen het Torrent protocol is hiervoor onder vuur komen te staan. Limewire een muziek deel platform gemaakt bovenop Gnutella werd in 2010 verplicht om te sluiten. Het probleem met deze maatregelen is dat ze niet kunnen worden doorgevoerd. Men kan individuele sites namelijk gaan blokkeren maar doordat de protocollen bovenop P2P netwerken zijn gebouwd is het niet mogelijk ze compleet onbeschikbaar te maken. Er zijn verschillende kopieën van de piratebay nog steeds toegankelijk in België en alternatieve versies van Limewire zijn eveneens beschikbaar. Het is hierbij belangrijk om te onthouden dat de principes en protocollen niet illegaal zijn maar het verspreiden van auteursrechtelijk beschermd materiaal is dat wel.

2.2.3 bestandsopslag

Voor de bestandsopslag zal gebruik worden gemaakt van IPFS. Doorheen dit stuk wordt een antwoord voorzien op drie verschillende vragen: Waarom wordt er gebruik gemaakt van een Protocol ten opzichte van een eigen implementatie? Waarom wordt BitTorrent en Gnutella besproken? Waarom specifiek IPFS ten opzichte van ouder en meer getest protocol? Om de laatste vraag te beantwoorden worden de limitaties en nadelen van de twee andere protocollen kort besproken.

Er wordt gebruik gemaakt van een reeds bestaand protocol aangezien P2P netwerken één grote limitering kent: er is een groot aantal deelnemers nodig om het netwerk betrouwbaar te laten functioneren. Stel dat er slecht vijf computers in een netwerk zitten dan is het niet onmogelijk dat al deze computers offline gaan. Hierdoor is het netwerk onbereikbaar. Een ander probleem binnen file-sharing netwerken is het principe van **ratio**. Binnen file-sharing Torrent protocollen kent men het onderscheid tussen een **Leecher** en een **Seeder**. Een node die een bestand download wordt ook wel een Leecher genoemd en een node die een bestand beschikbaar stelt voor deze Leechers noemen we een Seeder. De ratio is bijgevolg het aantal seeders ten opzichte van het aantal leechers. Bij veel niet gesuperviseerd netwerken is dit ratio eerder laag -sommige netwerken leggen namelijk verplichtingen op aan deelnemers zodat bestanden vlot toegankelijk blijven-. Veel leechers kiezen er namelijk voor om enkel bestanden te downloaden. Indien er geen Seeders meer zijn voor een bestand is dit in essentie ontoegankelijk geworden. Deze problemen kunnen worden vermeden door een voldoende groot netwerk te gaan kiezen. Dit probleem doet zich echter ook voor bij protocollen zoals Gnutella en IPFS. Er is namelijk geen verplichting om bestanden beschikbaar te stellen. Eenmaal de peer de gewenste bestanden heeft binnen gehaald is er geen stimulans meer deze te delen. Het is dan ook aangewezen om een groot aantal

deelnemers te hebben. Hoe meer Peers binnen een netwerk hoe meer toegankelijk het wordt en hoe meer kans dat deze peers ook effectief bestanden gaan beschikbaar stellen. Vandaar dat het aangewezen is om een reeds bestaand netwerk te gaan gebruiken ten opzichte van een eigen implementatie.

Er wordt doorheen dit gedeelte een korte inleiding gegeven over Gnutella en BitTorrent. Deze twee protocollen zijn interessant aangezien ze beide file-sharing binnen een P2P netwerk als einddoel, maar een volledig andere benadering hebben. Veel van de elementen en problemen die deze protocollen aanpakken zijn essentieel en komen aldus ook aan bod binnen IPFS. De vergelijking tussen BitTorrent en Gnutella biedt een meerwaarde aangezien het type netwerk dat elk gebruikt verschilt. Zo kent men binnen BitTorrent het concept van Trackers. Dit is een centraal element waardoor men dus spreekt van een hybride netwerk. Gnutella heeft geen centraal element. Hier kan dus worden gesproken van een puur P2P netwerk.

Voor de werking en nadelen van de verschillende protocollen kunnen worden uitgelegd is het belangrijk om even stil te staan bij het concept van een hash. Deze functie ligt aan de basis van het verifiëren van de data integriteit bij bestanden. Het concept speelt ook een grote rol binnen IPFS en Blockchain. Het is immers belangrijk om te kunnen nagaan of het bestand of data dat verkregen is hetzelfde is als wat verwacht wordt. Op deze manier kan er worden nagegaan of de data eventueel beschadigd is door de overdracht. Een ander probleem dat kan worden tegen gegaan is dat een peer probeert om kwadaardige bestanden te verspreiden waaronder malware. Een *goede* hashfunctie zou moeten voldoen aan volgende eigenschappen ((Anderson, 1993)):

- One-way functie: het is relatief eenvoudig om voor een gegeven dataset x een resultaat te vinden $f(x)$. Het is echter onwaarschijnlijk om voor een gegeven resultaat $f(x)$ de originele dataset x te vinden. Op deze manier is het makkelijk om een dataset te valideren indien de hashfunctie waarde gegeven.
- Collision free: Het moet niet mogelijk zijn dat twee verschillende datasets (bijvoorbeeld: x en y) dezelfde hashfunctie waarde hebben. Wiskundig kan dit worden voorgesteld door volgende notatie: Stel een functie $f : A \rightarrow B$. Deze functie is collision free indien $\forall \{x, y\} | \{x, y\} \subseteq A | f(x) \neq f(y)$
- Gelijke verdeling: Een kleine verandering aan de dataset leidt tot een volledig verschillende hashwaarde. Zo is hashwaarde voor 123 en 124 sterk verschillend. Op deze manier kan er geen informatie worden afgeleid uit de hashwaarde zelf.
- Vaste grote: ongeacht hoe groot de ingegeven dataset het resultaat van de lengte van de hash-functie is constant. Zo zal een MD5 Hash altijd 128 bit lang zijn ongeacht of de ingegeven data 1 bit of 10000 bits beslaat.

Torrenting

Het BitTorrent protocol is wijd verspreid. Een studie door Wang en Kangasharju (2013) stelt dat het dagelijks aantal van BitTorrent gebruikers tussen de 15-27 miljoen zit. Volgens de makers is de opzet ervan om een gangbaar alternatief te voorzien voor FTP. De uitleg van het protocol is gebaseerd op de tekst door Fonseca e.a. (2005).

Het Torrent protocol bestaat uit drie delen. Het eerste deel is het verkrijgen van een **metainfo** bestand. Dit metainfo bestand wordt gebruikelijk afgehaald van een website of een ftp server. Een gekend voorbeeld van een website die metainfo bestanden ter beschikking stelt is *The pirate bay*. Dit bestand bevat essentiële informatie om de rest van het protocol te faciliteren. Het bevat de namen en bestandsstructuur van de verschillende bestanden binnen deze Torrent. Voor elk van deze bestanden is ook een MD5-Hashwaarde voorzien zodat eenmaal het bestand gedownload is de gebruiker kan controleren of het niet beschadigd is geraakt bij het download proces. Er wordt ook een zogenaamde infowaarde en stuklengte voorzien deze komen later aanbod. Het belangrijkste element in het metainfo bestand is echter het IP-adres van de **Tracker**. Deze Tracker is een computer die de andere delen van het protocol gaat overzien en aansturen. Aangezien er één centrale computer nodig is om dit protocol in goede banen te leiden is er dan ook spraken van een hybride netwerk Om deze stap te verduidelijken kan er gebruik worden gemaakt van volgend voorbeeld:

Bob en Alice maken een Torrent van hun website. Hun website bevat verschillende pagina's en afbeeldingen die zich in een media folder bevinden. Ze stellen een lijst op van deze verschillende bestanden en berekenen voor elk van deze bestanden een MD5-Hash waarde. Bob zijn computer zal de rest van het protocol coördineren en gaat aldus functioneren als Tracker. Er wordt tot slot een unieke infosleutel voorzien en stuklengte (het is aangeraden deze stuklengte rond 70kb in te stellen). Op basis van deze informatie wordt een metainfo bestand aangemaakt en deze wordt beschikbaar gesteld aan de buitenwereld.

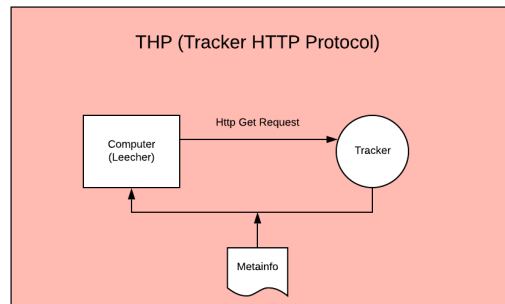
In de volgende stap wilt men toegang verkrijgen tot andere peers die dit bestand bezitten. Men heeft immers andere computers nodig vanwaar men het bestand kan downloaden. De verzameling van computers die een torrent toegankelijk stellen voor het netwerk wordt ook wel een **swarm** genoemd. Men kan een swarm dan ook zien als een klein netwerk met als functie toegang te verlenen tot een specifieke collectie van bestanden. De functie van de Tracker is om toegang te verschaffen aan deze Swarm en ook informatie hierover bij te houden. Het principe van toegang verschaffen en informatie bijhouden wordt ook wel *THP*(Tracker HTTP protocol) genoemd. De locatie van deze tracker staat vermeld in het metainfo bestand. Om een lijst van peers te krijgen die in een swarm zit stuurt de computer een HTTP-GET verzoek naar de tracker. In dit verzoek moeten een aantal zaken worden meegestuurd waaronder het IP-adres van de computer, de infosleutel en de poort waarop de communicatie met andere peers kan gebeuren. De Tracker zal vervolgens aan de hand van de infosleutel een lijst van peers terug sturen die de gegeven bestanden ter beschikking stellen. Om dit principe te verduidelijken wordt verder gebouwd op bovenstaand voorbeeld:

Charlie wil de website van Bob en Alice. Hij heeft van Alice het meta-info bestand ontvangen. Aangezien dit bestand het IP-adres van Bob zijn computer als Tracker bestempeld wordt er naar deze computer een HTTP-GET verzoek verstuurd. Bob en Alice hebben beide deze bestanden lokaal staan en vormen aldus samen een swarm. Charlie zal hun IP-adres en poort waarop het verkeer kan verlopen doorgestuurd krijgen en gaat rechtstreeks met beide computers gaan communiceren om de bestanden te downloaden.

Opmerking: Netwerken en bestanden zijn erg veranderlijk, een computer kan elk moment uitgaan of van het netwerk treden. Het is dus noodzakelijk dat de Tracker een accurate lijst van peers gaat bijhouden in de Swarm. Om dit te bereiken zal een Tracker vragen dat elke peer op een vast tijdsinterval zijn status gaat rapporteren. Zo kan de Tracker accurate informatie voorzien.

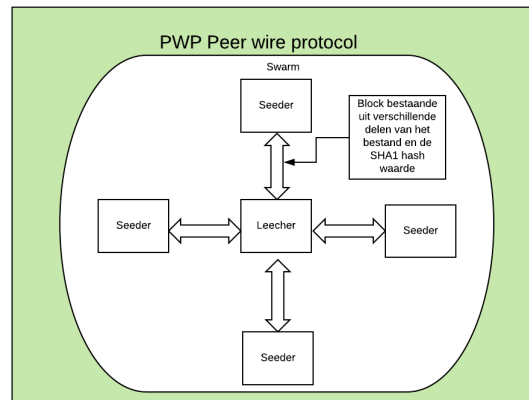
De computer heeft nu een lijst van verschillende Peers binnen een specifieke swarm. De laatste stap van het protocol is het effectief verkrijgen van de bestanden. De communicatie loopt uitsluitend tussen de verschillende peers zelf. Deze stap wordt ook wel aangeduid als het *PWP* protocol (Peer Wire Message). Bandbreedte en andere beperkingen spelen een grote rol binnen netwerkverkeer. Men wil een peer zo weinig mogelijk gaan belasten, op die manier stimuleert men de peer om zolang mogelijk op het netwerk te blijven. Het is aldus niet praktisch om volledige bestanden te gaan opvragen van één peer stel dat het bestand bijvoorbeeld verschillende gigabytes groot is. Hierdoor gaat men het bestand opdelen in verschillende kleine stukken. Deze stukken kunnen individueel worden opgevraagd aan verschillende computers. Op deze manier kan men een bestand van verschillende gigabytes in duizend keer opvragen bij verschillende peers die elk enkele mb doorsturen. De grote van elk stuk wordt bepaald in het meta-info bestand en staat vastgelegd in de zogenaamde stuklengte. Een ander voordeel van deze fragmentering is dat men individuele stukken kan gaan verifiëren. Elk van deze stukken heeft namelijk zijn eigen SHA-1 hashwaarde. Op die manier kan men gedurende de overdracht van een stuk onmiddellijk nagaan of dit goed is toegekomen en indien er fouten zijn dit klein stuk opnieuw gaan opvragen. Het PWP protocol komt dus immers neer op het opvragen en valideren van individuele stukken aan verschillende peers.⁸ Eenmaal alle stukken zijn gedownload worden deze samengenomen tot het origineel bestand dat op zijn beurt kan worden gevalideerd aan de hand van MD5.

⁸De manier waarop deze stukken worden opgevraagd ligt buiten de scope van deze bachelorproef. Een goed overzicht wordt gegeven in de tekst van Fonseca e.a. (2005).



(a) De peer verzoekt de tracker voor metainformatie zodat deze in de swarm kan connecteren.

(b) De peer verstuurt de tracker terug



(c) Overzicht van de structuur van een DVCS.

Figuur 2.6: Schematisch overzicht van de verschillende stappen binnen het Torrent Protocol

2.2.4 Hoe worden bestanden geïdentificeerd op het netwerk

Een probleem binnen file sharing is de wijze waarop men bestanden opvraagt. Dit kan het best worden geïllustreerd aan de hand van een voorbeeld.

Alice wilt graag een afbeelding van de paashaas. Na het opzoek door middel van een zoek machine vind ze deze afbeeldingen op een gegeven URL. Deze URL is verbonden aan een server die op zijn beurt de afbeelding bevat. Alice kan dus eenvoudigweg de afbeelding daar opvragen. Op een gedecentraliseerd systeem is dit niet evident er is immers geen server waar bestanden ter beschikking staan. De bestanden zitten namelijk verspreid over verschillende computers. Toch moet het systeem instaat zijn om bestanden terug te vinden.

Om dit probleem op te lossen wordt er niet naar een specifieke plaats genavigeerd zoals met een URL. Het netwerk wordt rechtstreeks bevraagd voor een bestand. De peers die dit bestand ter beschikking hebben zullen dit bestand doorsturen naar de peer die het heeft

opgevraagd. Voor dit principe heeft elk bestand een uniek identificatie nummer nodig. Een bestandsnaam is immers niet uniek.

Hiervoor kan men gebruik maken van **Hashfuncties**. Een hashfunctie is een wiskundige functie die aan een

3. Methodologie

4. Conclusie

A. Appendix

Appendix 1: Onderzoeksvoorstel

Het onderwerp van deze bachelorproef is gebaseerd op een onderzoeksvoorstel dat vooraf werd beoordeeld door de promotor. Dat voorstel is opgenomen in deze bijlage.

A.1 Introductie

De onderzoeksvraag waaruit wordt vertrokken luidt als volgt: "**Hoe kunnen we door middel van IPFS en Blockchain technologie versiebeheer van een Client-Server architectuur naar een gedecentraliseerde Peer-to-peer model overzetten?**" Binnen deze onderzoeksvraag zijn er vier begrippen:

- **Versiebeheer:** Git -een grote speler op het gebied van Versiebeheer- hanteert volgende definitie van het begrip "Versiebeheer is het systeem waarin veranderingen in een bestand of groep van bestanden over de tijd wordt bijgehouden, zodat je later specifieke versies kan opvragen." Deze definitie werd gepubliceerd in het boek *Pro git* (Chacon & Straub, 2014).
- **IPFS:** Interplanetary File System of (IPFS) werd in de paper "IPFS - Content Addressed, Versioned, P2P File System" geïntroduceerd door Benet (2014). Hierin stelde hij zijn technologie voor als een peer-to-peer gedistribueerd bestandssysteem waarin alle computers werken met dezelfde bestandsindeling. Hiermee wordt

bedoeld dat bestanden kunnen worden opgedeeld in verschillende delen (*ook wel 'Shards' genoemd*) en vervolgens worden opgeslagen op verschillende computers op een gezamenlijk netwerk. Vervolgens kunnen bestanden worden opgevraagd door middel van dit gezamenlijk netwerk aan te spreken. Er is dus geen gecentraliseerd aanspreekpunt.

- **Blockchain:** Blockchain is een manier om data op te slaan aan de hand van blokken. Deze blokken bevatten verschillende gegevens. Deze gegevens worden omgezet door middel van wiskundige functies die ook wel hashfuncties worden genoemd. Door de blokken onderling aan elkaar te koppelen en wiskundige functies te gebruiken bij het verifiëren van de integriteit van de blokken ontstaat er een veilige en volledig gedecentraliseerde manier van dataopslag.
- **P2P:** Tot slot is er ook het concept van Peer-to-peer (courant afgekort als P2P). Voor een gangbare definitie kan gebruik gemaakt worden van de werken van Schollmeier (2001) en IAB en Gonzalo (2009). Hierbij wordt gesteld dat P2P bestaat uit verschillende computers (nodes) die onderling met elkaar verbonden zijn. Deze nodes vervullen daarbij de rol van zowel server als client (zogenaamde Servents). Hierdoor kunnen de verschillende nodes diensten en data aan elkaar opvragen en delen zonder een centraal aanspreekpunt (client-server architectuur). Dit is dan ook het achterliggende principe van IPFS. Blockchain is een manier om gegevens en gedragsintegriteit (als gedefinieerd in (Drescher, 2017)) te waarborgen zonder centrale autoriteit binnen P2P netwerken.

Versiebeheer wordt vaak uitbesteed aan derden of zelf gedaan aan de hand van een centrale server. Het nadeel hiervan is dat er één centrale plek is waar het kan mislopen. Stel bijvoorbeeld dat de centrale server gegevens verliest is men alles kwijt. Een ander probleem is dat er binnen versiebeheer een aantal monopolies ontstaan waaronder Microsoft die GitHub kocht in 2018. Dit staat haaks op de open source beweging die streeft naar een transparante en democratische manier van software ontwikkeling. Door het introduceren van de bovengenoemde technologieën kunnen zowel de bestanden als de nodige informatie voor versiebeheer worden verspreid waardoor er geen centraal punt is en er ook geen commercieel bedrijf bij betrokken is.

De doelstelling van dit onderzoek is om versiebeheer te decentraliseren. Daaronder wordt verstaan overstappen van de klassieke server-client architectuur zoals github (of een lokaal gehost versiebeheer systeem) naar een P2P netwerk. Voor de bestanden wordt gebruik gemaakt van de reeds bestaande IPFS technologie. Hierbij zal een blockchain oplossing worden ontwikkeld om het geheel te ondersteunen (metadata, manifest bestanden,...). -Zie ook A.3 Methodologie.-

Om de onderzoeksvraag volledig te beantwoorden kan deze nog verder opgesplitst worden

in verschillende deelvragen. Deze vragen komen dan ook chronologisch aan bod om uiteindelijk tot een werkend systeem te bekomen. De verschillende deelvragen die worden behandeld zijn:

- Wat zijn de problemen van versiebeheer binnen softwareontwikkeling en hoe worden deze aangepakt door versiebeheer systemen zoals GIT?
- Waarom zouden we van gecentraliseerde (server-client architectuur) versiebeheer systemen overstappen naar een gedecentraliseerde variant?
- Wat zijn de eigenschappen en valkuilen van gedecentraliseerde (P2P) netwerken?
- Hoe gaan protocollen zoals Gnutella en BitTorrent te werk voor Peer-to-peer filescharing?
- Wat is IPFS en hoe vergelijkt het met andere gedecentraliseerde filesharing protocollen?
- Op welke manier biedt IPFS een meerwaarde ten opzichte van klassieke versiebeheer systemen?
- Wat zijn de basisprincipes van Blockchain?
- Hoe kunnen data veilig en integer worden bewaard op een Blockchain netwerk?
- Welke meerwaarde kan blockchain bieden binnen de context van Peer-to-peer netwerken?
- Wat zijn smartcontracts en hoe kunnen ze een meerwaarde bieden binnen blockchain oplossingen?
- Op welke wijze kunnen we IPFS en blockchain combineren tot een werkzaam versiebeheer systeem?

A.2 State-of-the-art

De manier van werken is gebaseerd op het artikel “Decentralized document version control using ethereum blockchain and IPFS.” (Nizamuddin e.a., 2019) In het onderzoek wordt er gebruik gemaakt van smart contracts. Dit is in essentie code die zal uitgevoerd worden als aan bepaalde voorwaarden wordt voldaan. Deze smart contracts worden gebruikt om de verschillende aspecten van versiebeheer en data vast te leggen en uit te voeren. Voor de bestanden binnen het project wordt gekozen voor IPFS om op een gedecentraliseerde manier deze te kunnen opslaan.

De paper vormt een zeer goede aanzet en ook de werkmethode is uitvoerig beschreven. Toch blijft het zeer abstract. Belangrijke aspecten van versiebeheer worden kort of niet aangehaald waaronder “cloning”, “merging” of “branching”. In de bovengenoemde paper wordt een sterke focus op Ethereum gelegd, ontwikkeling bovenop deze blockchain interpretatie brengt echter significante overhead met zich mee. Zo is de snelheid van het systeem afhankelijk van de capaciteit en belasting van het netwerk op het gegeven moment.

Deze bachelorproef legt de focus op het ontwikkelen van een concrete toepassing. Ook de meer complexe en technische problemen zullen worden behandeld. De algemene principes van blockchain zullen vrijer worden geïmplementeerd en op een lokaal netwerk van enkele computer worden verspreid. In plaats van een grotere architectuur en implementatie te

gebruiken

A.3 Methodologie

Er wordt vertrokken vanuit een literatuurstudie om de verschillende elementen van versiebeheer en de reeds bestaande technologieën te verkennen. Vervolgens komen de aspecten van blockchain en IPFS aan bod door middel van een demo waarin wordt gebruik gemaakt van een Word document met verschillende versies.

Tot slot worden de verschillende aspecten van versiebeheer aan de hand van een demo-applicatie geïllustreerd. Hiervoor zijn er drie hypothetische gebruikers: Alice, Bob en Carol die samen een T-shirt webshop ontwikkelen. Ze zullen hiervoor gebruiken maken van ASP.Net en Visual Studio. Binnen hun ontwikkelingsproces zullen ze een aantal gekende problemen tegenkomen waaronder “merge conflicten” en verschillende “branches”.

Bij elk van die problemen wordt er gekeken naar hoe Git -een klassiek versiebeheer systeem- dit oplost en hoe er een oplossing kan voorzien worden vanuit de voorgestelde gedistribueerde blockchain benadering. Voor het opstellen van de blockchain wordt gebruik gemaakt van C# en Nethereum (Juan Blanco, 2020). Aangezien er wordt gesteund op de IPFS API wordt er gebruik gemaakt van de open source bibliotheek net-ipfs-client-http geschreven door Richard Schneider (2019). De bedoeling is om op het einde van de bachelorproef tot een werkend prototype te komen dat gebruikt kan worden voor verschillende doeleinden.

A.4 Verwachte resultaten

Het eindresultaat van de Bachelorproef is om op een onderbouwde manier een prototype aan te reiken om op gedecentraliseerde wijze aan versie beheer te gaan doen. De voorgestelde werkwijze wordt grondig vergeleken met Git op de volgende twee punten:

- Snelheid van een transactie: hoe lang duurt het om bewerkingen zoals pull requests en branching toe te passen op een project en/of branch?
- Performantie qua geheugengebruik: hoe efficiënt wordt er binnen de algoritmen van de oplossing omgesprongen met geheugengebruik? Hiermee wordt zowel het extern geheugen (Hardschijf, SSD) als het werkgeheugen bedoelt.

De verwachting is dat de implementatiesnelheid lager zal zijn dan met de klassieke Git-systemen, omdat blockchain van nature vrij omslachtig en intensief is. De performantie van het geheugensysteem zal eveneens slechter scoren ten opzichte van Git. De blockchain

implementatie waarborgt echter een hogere mate van data integriteit .

A.5 Verwachte conclusies

Gedecentraliseerd versiebeheer door middel van Blockchain en IPFS is zeker technisch mogelijk. De voordelen die het biedt zijn niet alleen zuiver ideologisch. De inherente garantie op data integriteit en het weghalen van een centraal “*point of failure*” is interessant voor grote bedrijven met een groot aantal aan verschillende projecten. Er zijn echter een aantal nadelen verbonden waaronder de omslachtige procedure en het intensief gebruik van computertechnische middelen. Dit maakt het voor kleine bedrijven minder interessant.

Appendix 2: Voorbeeld RCS

A.1 Duiding

Dit is een voorbeeld van RCS. De meest gebruikte commando's worden gedemonstreerd (`ci`, `co`, *branching*,...). De inhoud van het centraal archief bestand `homepage.html`, v wordt ook besproken. In dit voorbeeld werken Alice en Bob samen aan twee bestanden:

- `homepage.html`: Een simpele hoofdpagina met test-tekst.
- `main.css`: Een stijlblad met daarin de stijlen van de hoofdpagina.

A.2 Opzet van het project

Alice en Bob hebben besproken dat ze RCS zullen gebruiken. Ze maken een gezamenlijke map aan. Bob gaat van start en maakt beide bestanden aan. Hiervoor schreef hij volgende code:

homepage.html:

```
<!doctype html>
<html>
  <head>
    <title>My awesome cool shop</title>
  </head>
  <body>
    <p>delete me</p>
    <p>move me</p>
    <p>Fix the typoooo</p>
    <p> <!--A couple of paragraphs of lorem ipsum.--></p>
  </body>
</html>
```

main.css:

```
body {
  height:100%;
  width:100%;
  background-color:black;
}
```

Bob gaat een volledig project uitwerken met meerdere bestanden. Er zijn er op dit moment al twee aanwezig. Daarom is het interessant om deze bestanden te gaan bundelen. RCS bundelt automatisch archief bestanden samen, als er een map met de naam *RCS* bestaat.

Bob maakt deze map aan door het commando `mkdir RCS`. Vervolgens zal hij de initiële versie aanmaken van beide bestanden. Hiervoor wordt er gebruik gemaakt van volgende commando's:

```
ci homepage.html
ci -r1.1 -i -m "main_stylesheet_for_the_homepage" main.css
```

¹.Binnen de map zijn twee bestanden aangemaakt `main.css,v` en `homepage.html,v`. Beide bestanden zijn analoog aan elkaar. In tegenstelling tot git waar er per project een archief is heeft **elk bestand zijn eigen archief**. Wat zit er in zo een archief bestand?

main.css,v:

```
head      1.1;
access;
symbols;
locks; strict;
comment @# @;
```

```
1.1
date      2020.03.07.15.13.18;      author bob;      state Exp;
branches;
next      ;
```

```
desc
@Main website for our shop
@
```

```
1.1
log
@Initial revision
@
text
@<!doctype html>
<html>
    <head>
        <title>My awesome cool shop</title>
    </head>
    <body>
        <p>delete me</p>
        <p>move me</p>
        <p>Fix the typoooo</p>
```

¹De -i optie wordt gebruikt om duidelijk te maken dat het over een initiële eerste check in gaat. De -r optie wordt gebruikt om het versienummer te specificeren.

```
<p> <!--A couple of paragraphs of lorem ipsum.--></p>
</body>
</html>
@
```

De verschillende eigenschappen zoals gedefinieerd door Loeliger (2012) -zie 2.1.1- zijn aanwezig in dit bestand. Op het einde van het archief bestand staat de originele code. Er is ook een logboek met zowel een versie als globale beschrijving. Tot slot is er ook metadata aanwezig waaronder de datum en auteur.

A.3 Nieuwe versie van Alice

Alice wilt graag enkele aanpassingen maken in de bestanden van Bob. Hiervoor heeft ze de meest recente versie nodig. Het opvragen van de meest recente bestanden gebeurt bij het uitchecken. Zoals vermeld in sectie 2.1.2 speelt het concept van locks een belangrijke rol. Alice moet namelijk het bestand versleutelen als ze wijzigingen wilt aanbrengen. Hierdoor kan niemand anders het bestand aanpassen terwijl Alice haar wijzigingen nog niet heeft doorgevoerd. Het bestand versleutelen kan door de optie `-l` mee te geven bij het uitchecken. Alice opent een shell en navigeert naar de locatie van het project. Vervolgens vraagt ze een lokale kopie van de bestanden op via volgende commando's:

```
co -l homepage.html
co -l -r1.1 main.css
```

In tegenstelling tot het inchecken worden de archief bestanden niet verwijderd.

Bibliografie

- Anderson, R. (1993). The Classification of Hash Functions.
- Attiya, W. (2004, maart 11). *Distributed Computing 2e*. John Wiley & Sons. https://www.ebook.de/de/product/3611769/attiya_welch_distributed_computing_2e.html
- Benet, J. (2014). IPFS - Content Addressed, Versioned, P2P File System.
- Bird, C. & Zimmermann, T. (2012). Assessing the Value of Branches with What-If Analysis, In *Proceedings of the ACM SIGSOFT 20th International Symposium on the Foundations of Software Engineering*, Cary, North Carolina, Association for Computing Machinery. <https://doi.org/10.1145/2393596.2393648>
- Chacon, S. & Straub, B. (2014). *Pro Git* (2nd). Berkely, CA, USA, Apress.
- Chawathe, Y., Ratnasamy, S., Breslau, L., Lanham, N. & Shenker, S. (2003). Making Gnutella-like P2P Systems Scalable, In *Proceedings of the 2003 Conference on Applications, Technologies, Architectures, and Protocols for Computer Communications*, Karlsruhe, Germany, Association for Computing Machinery. <https://doi.org/10.1145/863955.864000>
- Cohen, B. (2008, januari 10). *The BitTorrent Protocol Specification* (B. Cohen, Red.). Verkregen 25 april 2020, van https://www.bittorrent.org/beps/bep_0003.html
- Desktop, N. (2018, september 21). <https://www.nobledesktop.com/blog/what-is-git-and-why-should-you-use-it>. <https://www.nobledesktop.com/blog/what-is-git-and-why-should-you-use-it>
- Drescher, D. (2017). *Blockchain Basics : A Non-Technical Introduction in 25 Steps*. New York, APRESS. <http://blockchain-basics.com/>
- Fonseca, J., Reza, B. & Fjeldsted, L. (2005, april). *BitTorrent Protocol – BTP/1.0*. <http://jonas.nitro.dk/bittorrent/bittorrent-rfc.html>
- IAB & Gonzalo, C. (2009). Peer-to-Peer (P2P) Architecture: Definition, Taxonomies, Examples, and Applicability. RFC Editor. <https://doi.org/10.17487/RFC5694>

- Juan Blanco. (2020, januari 27). *Nethereum* (Versie 3.6.0). <https://github.com/Nethereum/Nethereum>
- Klingberg, T. & Manfredi, R. (2002, juni). *Gnutella 0.6* (T. Klingberg & R. Manfredi, Red.). https://web.archive.org/web/20060220012903/http://rfc-gnutella.sourceforge.net/src/rfc-0_6-draft.html
- Lievens, S. (2019, februari 5). *Probleemoplossend Denken II Lesnota's*.
- Loeliger, J. (2012, september 1). *Version Control with Git*. O'Reilly UK Ltd. <https://books.google.be/books?hl=nl&lr=&id=aM7-Oxo3qdQC&oi=fnd&pg=PR3&dq=Version+control&ots=39BeLFUfqd&sig=V5WFl33nbxhbMH1r97EwxMfmdqs#v=onepage&q&f=false>
- Microsystems, S. (2007, maart). *Sun Java System Directory Server Enterprise Edition 6.0 Deployment Planning Guide* (S. Microsystems, Red.). Verkregen 29 februari 2020, van <https://docs.oracle.com/cd/E19693-01/819-0992/fjdch/index.html>
- Nizamuddin, N., Salah, K., Azad, M. A., Arshad, J. & Rehman, M. (2019). Decentralized document version control using ethereum blockchain and IPFS. *Computers & Electrical Engineering*, 76, 183–197. <https://doi.org/10.1016/j.compeleceng.2019.03.014>
- Polleffiet, L. (2011). *Schrijven van verslag tot eindwerk: do's en don'ts*. Gent, Academia Press.
- Richard Schneider. (2019, augustus 30). *net-ipfs-http-client* (Versie 0.33.0). <https://github.com/richardschneider/net-ipfs-http-client>
- Rochkind, M. J. (1975). The source code control system. *IEEE Transactions on Software Engineering*, SE-1(4), 364–370. <https://doi.org/10.1109/tse.1975.6312866>
- Schollmeier, R. (2001). A definition of peer-to-peer networking for the classification of peer-to-peer architectures and applications, In *Proceedings First International Conference on Peer-to-Peer Computing*, IEEE Comput. Soc. <https://doi.org/10.1109/p2p.2001.990434>
- team, T. D. I. (2020, januari 12). *Debian GNU/Linux Installation Guide* (T. D. I. team, Red.). Verkregen 1 maart 2020, van <https://www.debian.org/releases/stable/i386/install.pdf.en>
- Tichy, W. F. (1985). RCS – A System for Version Control. *Software: Practice and Experience*, 15(7), 637–654. <https://doi.org/10.1002/spe.4380150703>
- Wang, L. & Kangasharju, J. (2013). Measuring large-scale distributed systems: case of BitTorrent Mainline DHT, In *IEEE P2P 2013 Proceedings*, IEEE. <https://doi.org/10.1109/p2p.2013.6688697>
- Warner, J. (2018, oktober 8). *Thank you for 100 million repositories* (J. Warner, Red.). <https://github.blog/2018-11-08-100m-repos/>
- Webb, S. D., Soh, S. & Lau, W. (2007). Enhanced Mirrored Servers for Network Games, In *Proceedings of the 6th ACM SIGCOMM Workshop on Network and System Support for Games*, Melbourne, Australia, Association for Computing Machinery. <https://doi.org/10.1145/1326257.1326278>
- Youngman, J. (2016, juni 11). *GNU CSSC* (J. Youngman, Red.). <https://www.gnu.org/software/cssc/>